

Zielsetzung

- Konzepte für Softwarearchitekturen /
Architekturbeschreibungssprache
- Grundlage für Nachdenken über
Struktur von Softwaresystemen
- Voraussetzung für
Wartungsüberlegungen
Aussagen über Qualitätseigenschaften
Wiederverwendbarkeit
- Programmiersprachenunabhängigkeit

Gliederung

1. Der Kontext: Softwaretechnik- -Grundlagen
2. Das Problem: Modellieren auf Entwurfsebene
3. Ein erstes Beispiel: Ohne Vorüberlegung
4. Die Notation: Ein einfaches Modulkonzept
5. Zur Vertiefung: Teilarchitekturüberlegungen und Modulkonzept- -Erweiterungen
6. Vorbereitung für den Einsatz: Übertragung in Programmiersprachen
7. Einübung durch Beispiele: Einige Softwarearchitekturen
8. Allgemeine Hinweise: Strategien zur Adaptabilität und Wiederverwendbarkeit
9. Noch nicht gelöst: Offene Probleme und Weiterführung

- Größenordnung des Problems der Softwareerstellung, insb. Wartungsproblem

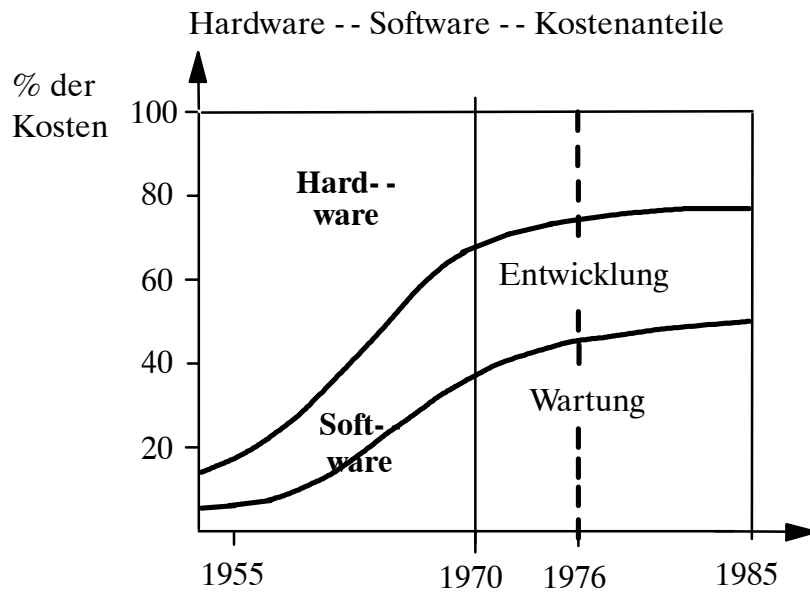


Fig. 1.1: Softwarekosten und Wartungsproblem

- Ist Graphik noch richtig ?
Ja !

- Antwort Softwaretechnik (1968/69 Konf. der Nato in Garmisch, Rom):
 - ingenieurmäßiger Ansatz
 - Gegensatz zur Kunst

- Definitionen
 - F.L. Bauer, 73:
 - ”... ökonomisch Software zu erhalten, die effizient und zuverlässig auf realen Maschinen läuft.”
 - Hesse et al.:
 - ”Softwaretechnik ist Fachgebiet der Informatik, das sich mit der Bereitstellung und system. Verwendung von Methoden und Werkzeugen für die Herstellung und Anwendung von Software beschäftigt.”

- Thesen zur Softwaretechnik
 - Herstellung großer Software unterscheidet sich qualitativ von der kleinen Software.
 - Probleme erst dann, wenn viele Personen f. Entwickl./Weiterentwickl. mehr als eine Version des Programmsystems
 - Geregelte Zusammenarbeit in Programmierer- -mannschaft
 - Planung/Überwachung/Verteilung d. Arbeit
 - Lösung der Arbeitsschritte und ihres Zusammenspiels
 - Sicherung der Qualität
 - Dokumentation der Ergebnisse
 - Information über Schritte und Ergebnisse.

 - Auf allen Ebenen: Bewältigung der Komplexität: Modellierungsproblematik.

- Definition Lebenszyklus
Strukturierung des Zeitraums
"Zyklus" wegen: Rückgriffen
neue Software ersetzt abgestorbene

- Lebenszyklusmodell
spez. Form: Phasenmodelle
Einzelaktivitäten: Phasen
Ergebnisse: Softwaredokumente

Grund für Aufteilung:
kleinere Komplexität
Überprüfbarkeit

- Definition Softwaredokument

1.2 Teilaktivitäten und Ergebnisse einzelner Phasen

- Problemanalyse (problem analysis, system analysis):
 Problem und seine Umgebungsbedingungen vollständig, eindeutig und präzise beschreiben, insb.
 - Bedienerprofil (Art, Anzahl, Eigensch. der Bediener)
 - Systemumgebung (Hardware, vorgef. Software)
 - Funktionalität
 - weitere Parameter, z.B. Effizienz, Schutz, Sicherheit
 - Bedieneroberfläche

- Ergebnis Anforderungsdefinition (requirements def., - - specif.):
 - Allgemeines: Zweck, Bedienerprofil, Systemumgeb.
 - gewünschte Funktionen evtl. Be- -
 - korrekte/falsche Eingaben diener- -
 - und zugehörige Ausg./Systemreakt. hand- -
 - Bedieneroberflächengestaltung buch
 - Festlegung Effizienzparameter
 - Festlegung Schutz- -, Sicherheitsaspekte
 - Dokumentationsanforderungen
 - Qualitätssicherungsanforderungen

- Durchführbarkeitsstudie (zu Problemanalyse gerechnet)

technische (überhaupt, unter geg.Bed.)	Durch- -
personelle	führ- -
ökonomische	barkeit
Zeitplan, Personalaufwand, Kosten/Nutzen,	
Risiken	

- - Unternehmerische Entscheidung über die Durchführung oder Revision der Aufgabenstellung:
Vertrag

- - Bereits bei Erstellung der Anforderungsdefinition
Diskussion über zukünftige Erweiterungen
z.B. durch Brainstorming

- - Entwurf (Design, Architekturmodellierung):
Modell des Innenlebens des Systems auf grober Ebene:
Zerlegung in Module (Exporte),
Festlegung der Beziehungen (Importe),
unter statischen Gesichtspunkten (was, nicht wie)
verträgl. mit Anforderungsdef. und implementierbar

- - Ergebnis ist Entwurfsspezifikation (Spezifikation,
Softwarearchitektur):
 - ist statische Festlegung
 - in einer Sprache fixiert
 - formal, semiformal, informell
 - Grundlage für Überprüf. gegen Anforderungsdef.
 - Grundlage der Überprüf. der Implementierung
 - einzelner Module

- - Handicap: nimmt breiten Raum ein, erst spät
Programmcodezeilen

- - Implementierung
Bausteine ausprogrammieren
in der Regel von verschiedenen Personen
ausgehend von entspr. Teil der Entwurfsspezifikation
(Export und Import)
heißt Daten- - und Ablaufstrukturen festlegen
bei niedriger Programmierspr. (FORTRAN, Ass.):
abstrakte Implementation in Pseudocode
Modultest

- - Ergebnis sind ausgetestete, einzelne Modulimplemen- -
tationen
leicht verständlich, überprüfbar, änderbar, nicht
optimiert
Zusammenspiel der einzelnen Module noch ungeklärt

-- Integration/Funktions- -/Leistungsüberprüfung:

Idealfall:

Entwurfsspez. geg. Anforderungsdef. konsistent
Korrektheit jedes Moduls bewiesen (verifiziert)
Integration, Funktionsüberprüf. größtent. fertig

Praxis:

Integration von Modulen zu größeren Einheiten
diese wieder zu größeren Einh. bis Gesamtsystem
Überprüfung durch Test
entdeckt dabei Implementierungs- -, Entwurfs- - und
Problemanalysefehler
Leistungsmessung nach funkt. "Korrektheit"
ggf. Optimierungen, um Leistungsparameter der
Anforderungsdef. zu erfüllen.

-- Ergebnis:

lauffähiges, überprüftes, dokumentiertes Software- -
system

- Installation und Abnahme:
 - Übertragung eines Softwaresystems in seine reale Umgebung (evtl. andere Hardware)
 - Abnahme durch Auftraggeber

- Ergebnis
 - abgenommenes Softwaresystem

- - **Wartung (Pflege):**
Bedeutung (vgl. Graphik Böhm 60 %)
Begründung: ungenaue Anforderungen, keine saubere Softwarearchitektur, zu wenig über Änderungen nachgedacht, Wartung durch Erker

- - **Ergebnis:**
verändertes Softwaresystem
nach einigen Änderungen keine klare Struktur mehr (Spaghettiteller)

1.3 Diskussion von Lebenszyklusmodellen

- Rückgriffe
auf vorangehende Phasen, dabei Modifikation der
entspr. Softwaredokumente
unvermeidbar: durch sorgfältige Modellierung Anzahl
und Weite vermindern

- Beispiele für Rückgriffe
eine Phase zurück
mehrere Phasen zurück

- bisheriges Phasenmodell vereinfacht:
Phasen keine monolithischen Blöcke
Rückgriffe
Vorgriffe
Wartung ist keine Phase
praxisnahes Modell zu kompliziert als Gesprächs-
grundlage

-- Phasenmodellvarianten:

Auftrennen oder Zusammenlegen von Phasen
eingebettete Systeme: erweitertes Phasenmodell
für Gesamtsystem

Rapid Prototyping (später i.a. weggeworfen)

partizipative Modelle:

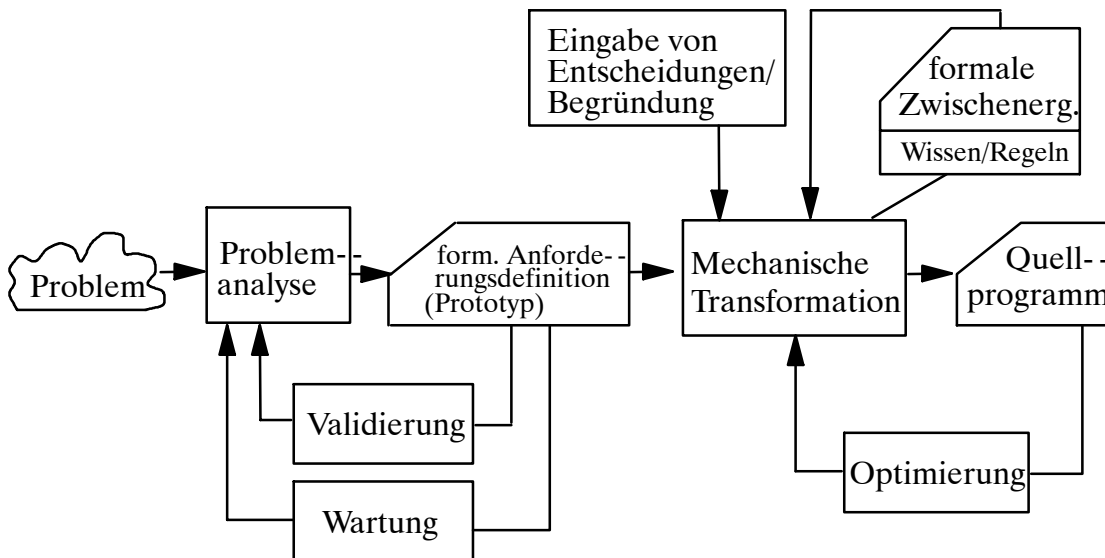
Bediener arbeiten bei Anforderungsdef. mit
rapid prototype führt zu Anregungen/Einspr.
durch Bediener

Vorbereitung des org. Systems für späteren
Einsatz des Softwaresystems

Benutzung der Software erscheint als Phase

Berücksichtigung der Feinstruktur von Phasen (s.u.)

- alternative Lebenszyklusmodelle kontinuierlich:
bisher diskreter (ingenieurmäßiger) Ansatz



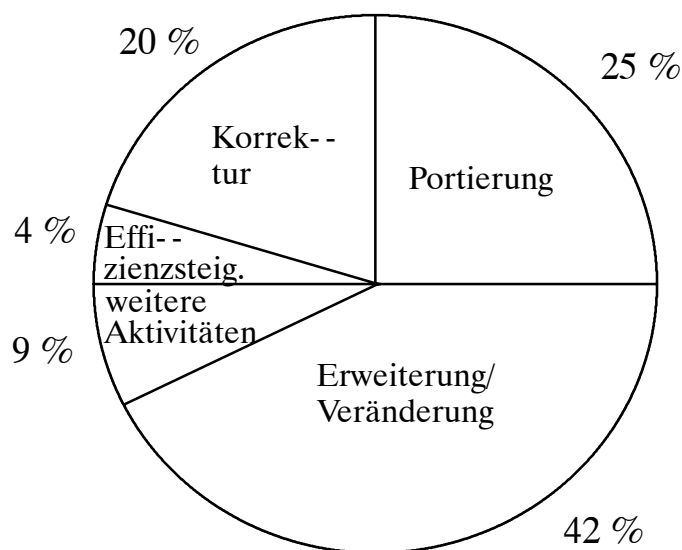
Ansatz: (Programmer's Apprentice):
Aufheben des Wissens des Entwicklungsproz.
ausführbare Anforderungsdef.

Realisierung:
 automat. Übersetzung
 interaktive Eingabe von Entwurfsentscheidungen
 System für Transformationen aus
 anfangs einzugeben, später automatisch, da
 System "lernt"

analog Optimierung

1.4 Zum Problem der Wartung

- Begriff "Wartung": Software verschleißt nicht
Software ist langlebig und "beliebig" änderbar
- Veränderungen in der Wartung:
 - Erweiterungen des Systems (Bediener, Wartungspers., Oper.)
 - Veränderungen der Systemfunktionalität
 - abgemagerte Systeme
 - andere Bedieneroberfläche
 - Übertragung auf andere Basismaschinen
(Prozessor, Compiler, Betriebssystem., Dateiverw., DB-System)
 - Fehlerbeseitigung
 - Effizienzsteigerung
- Aufteilung in Problemklassen der Wartung



- spezifische Probleme der Wartung:
Aufbau eines Programmsystems, schwer zu verstehen,
modif., überprüfen: Softwarearch./Entwurfsentsch.
nicht festgehalten
Wartungsgeschichte implizit in besteh. System
muß Firmen-, Abteilungskontext, Historie, Denkweise
kennen
Inkonsistenzen zwischen einz. Softwaredokumenten
techn. Dokumentation unvollständig/inkonsistent

- Begründung der Probleme:
Vielzahl techn. Fehler
org. Fehler: Entwickler erhalten zu wenig Zeit und Ress.
Wartung unbeliebt

- Lösung durch präventive Wartung:
eher Ziel
Forderungen:
zuk. Wartungsüberlegungen gleich mitberücksicht.
bei Wartung zuk. Wartungsüberlegungen mitberücks.
System stets auf neuestem Stand halten (Funkt.,
Bedieneroberfläche, Softwarearchitektur etc.)

- wichtiger Schritt: Nachdenken über Systemerweiterung
bei Erstellung der Anforderungsdefinition
bei Erstellung der Softwarearch.

1.5 Zusammenfassung der Aktivitäten in Arbeitsbereiche

- Phasenmodelle
 - zeitl. Verlauf des Entwicklungs- -/Wartungsprozesses
 - Abhängigkeit bezügl. "Ist- -Ergebnis von", "wird benötigt für"

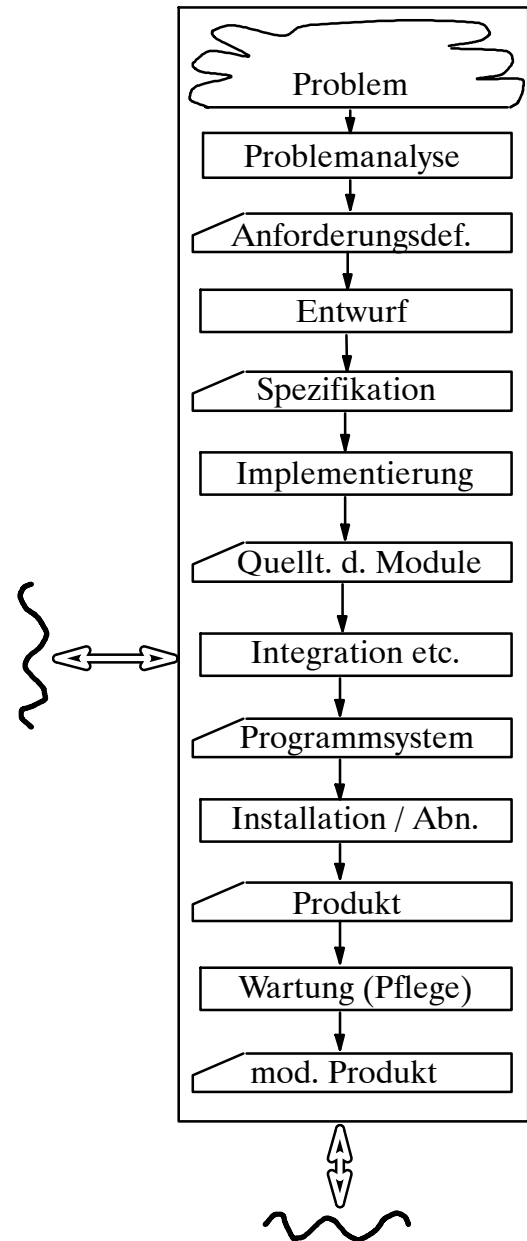
- Einteilung in Arbeitsbereiche
 - wo wird auf gleichem Niveau modelliert
 - Zusammenfassung von Tätigkeiten, die zeitl. verstreut liegen
 - Voraussetzung für Klärung von Zusammenhängen in und zwischen Arbeitsbereichen

- drei Arbeitsbereiche, zunächst grob:
 - Definieren/Veränderungen der Anforderungen:
 - Außenverh. des Systems
 - Angewandte Hilfsmittel: Anforderungstechnik (Requirements Engineering)

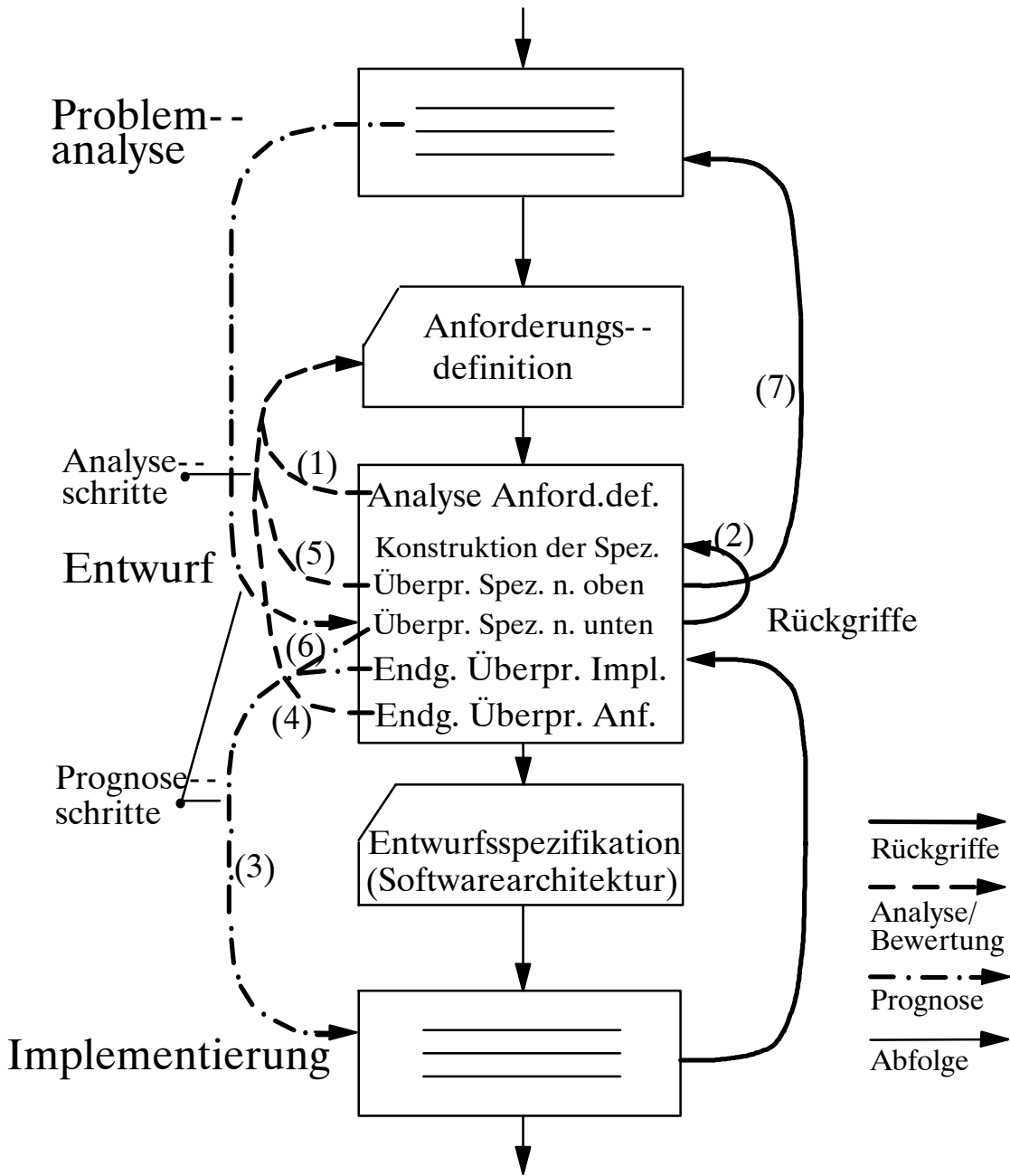
 - Programmieren im Großen oder Entwurf:
 - Festlegung/Veränderungen der Struktur des Syst. auf grober Ebene gem. Anforderungsdef.
 - Angewandte Hilfsmittel: Entwurfstechnik

 - Programmieren im Kleinen: Realisierung/Veränd. einz. Module
 - Angewandte Hilfsmittel: Programmierertechnik

-- Wo tauchen Tätigkeiten dieser Arbeitsbereiche auf?



-- Definition des Begriffs Programmieren im Großen



- jede Lebenszyklusphase
 - Analyse
 - inkrementelle Konstruktion, Überprüfung, Prognose
 - abschl. Überprüfung nach oben
 - abschl. Überprüfung nach unten

- Definitionen:
 - Requirements Engineering
 - Programmieren im Großen

- Analyse der Anforderungsdefinition unter Aspekten des Entwurfs
- stückweiser Entwurf eines Softwaresystems aus Modulen und Teilsystemen
- stückweise Überprüfung der entstehenden Entwurfsspezifikationskomponenten: intern, gegen die Anforderungsdefinition und auf Implementierbarkeit, Integrierbarkeit sowie Wartbarkeit
- abschließende Überprüfung gegen die Anforderungsdefinition
- abschließende Überprüfung auf Realisierbarkeit
- Übertragung der Entwurfsspezifikation in eine Programmiersprache: Codieren im Großen
- Integration und Funktionsüberprüfung von Modulen und Teilsystemen bzw. des Gesamtsystems anhand der Softwarearchitektur
- Leistungsüberprüfung von Modulen, Teilsystemen des Gesamtsystems
- Installation des Gesamtsystems aus den Komponenten der Architektur
- Veränderung der Architektur bei Rückgriffen, insbesondere in der Wartung, durch Neuangehen aller obigen Schritte

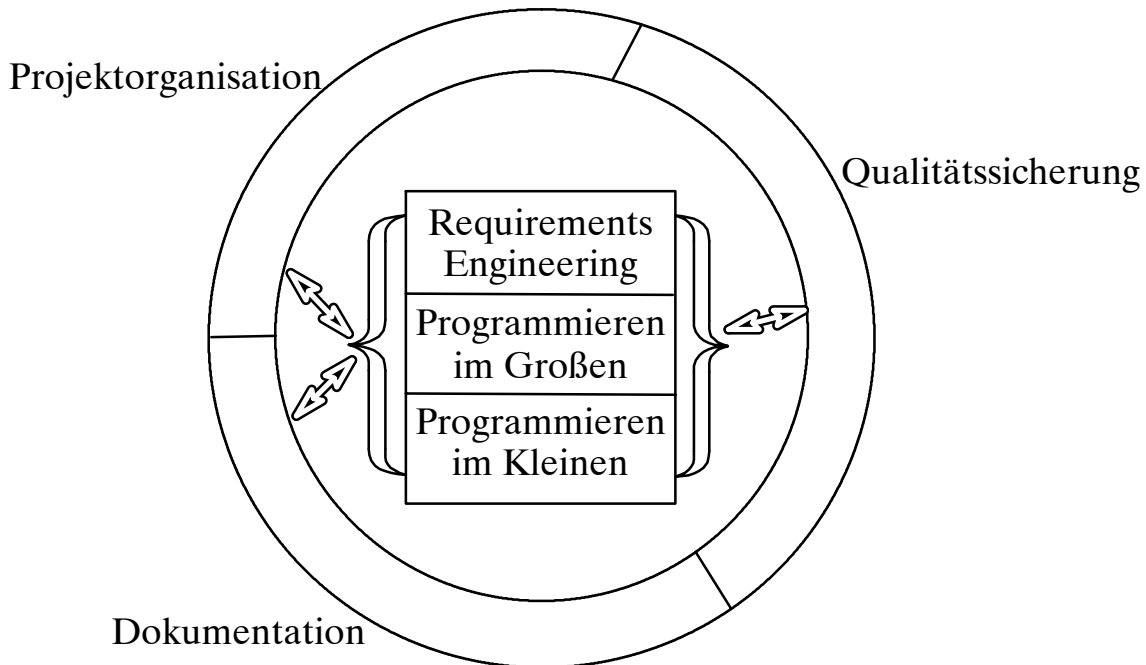
Programmieren im Kleinen

- - weiterer Arbeitsbereich Dokumentation
 - Entwicklungsdokumentation (techn. Dokumentation)
 - Entscheidungen begründen
 - Struktur erklären
 - Bedienerdokumentation
 - Projekthandbuch: invariante Teile des Projekts

- - weiterer Arbeitsbereich Qualitätssicherung
 - formal (Verifikation)
 - experimentell (Test)
 - manuell (Inspektion, Walkthrough)

- - weiterer Arbeitsbereich Projektorganisation
 - Einteilung:
 - Projektplanung
 - Projektführung (Projektmanagement)
 - Projektüberwachung
 - andere Einteilung
 - Management of the Tasks (Progr. in the Many)
 - Management of the Process
 - Management of the Products

-- Einteilung in Arbeitsbereiche



-- Rollenzuteilung

-- Verzahnung

- mehrdeutige Begriffe:
 - Spezifikation
 - Implementierung
 - Realisierung

1.6 Eigenschaften von Programmsystemen

- Erstellung/Wartung:
Anforderungsdefinition → *Programmsystem in höh.*
Programmiersprache
 ?
 Wie überhaupt?
 Welche unterschiedl. Möglichkeiten?
 Auswahl nach welchen Kriterien?

- Viele Möglichkeiten: Softwarearch.; Innenleben von Modulen: Datenstrukturen, Ablaufstrukturen; ... ;
 Bezeichnerwahl
 Welche Eigenschaften fordern wir von Softwaresystem?
 Auf welche Eigenschaft muß der Prozeß der Erstellung/Wartung hin ausgerichtet werden?

- Eigenschaften in der Anforderungsdef. festgelegt:
 Bedieneroberfläche, Effizienzparameter,...
 oft nicht oder nur teilweise festgelegt: Wahlmöglichkeit

-- Effizienz

mech. Effizienz: Laufzeitverh., Speicherplatzbedarf

Messen

Ausrechnen (Schranken, oft größenordnungsmäßig:
z.B. obere Schranke f. schlechtesten Fall)

Tradeoff Laufzeit <--> Datenspeicherplatz

Vernachlässigt:

Programmspeicher

Übersetzungs- -/Neuübersetzungsaufw

Programmerstellungsaufwand

Fazit: Beschränkt sich auf dyn. Eigenschaften des
Produkts

Effizienzeigenschaften des Prozesses
unberücksichtigt

-- Zielkonflikte

Korrektheit stets einzuhalten

Robustheit

Ausfallsicherheit

Verständlichkeit

<--> mech. Effizienz

vernünftiges Fehlerverhalten

Adaptabilität

Portabilität

Lesbarkeit/Einfachheit

-- neben Forderung an ganze Programmsysteme, Forderungen
an seine Teile (Module, Teilsysteme)

Wiederverwendbarkeit

Kombinierbarkeit

Generierbarkeit

- alle obigen Ziele mit Ausnahme der mech. Effizienz haben mit Veranstaltung zu tun
 - Korrektheit (→ nächstes Kap.)
 - Lesbarkeit/Einfachheit (→ alle weiteren Kap.)
 - Robustheit, Ausfallsicherh., Benutzerfreundlichkeit, indirekt: werden oft übersehen und nachträgl. hinzugefügt, bedingen Eigensch. d. Software-architektur
 - Flexibilität (→ alle weiteren Kap.)
 - Effizienz des Prozesses (Strukturierung, Flexibilität)
 - Wiederverwendbarkeit
 - Kombinierbarkeit setzen Denken in Software-
 - Generierbarkeit architekturen voraus

1.7 Die Modellierungsproblematik: Allgemeines

- Modellieren auf RE --
- PiG --
- PiK -- Niveau
- PO --
- QS --
- DOK --

gesucht: Prinzipien für Modellierung (Prozeß) und für dessen Ergebnisse (Softwaredokumente)

- geeignete Modellierung

Voraussetzung für spez. Qualitätsmerkmale
z.B. für Softwaresysteme d. letzten Abschnitts

Voraussetzung auch für allg. Eigenschaften von Softwaresystemen

Verständlichkeit	Vollständigkeit
Überprüfbarkeit	füßen auf Widerspruchsfreih.
Veränderbarkeit	Minimalität

Voraussetzung für Zusammenhang verschiedener Modellierungsebenen

	Vollständigk.Anf.def.
z.B. Vollständigkeit	Vollständigk.Entw.spez.
	Vollständigk.PiK- -Ebene

Voraussetzung für Arbeitsteilung

- Komplexe Sachverhalte auf Übersichtsebene durch Graphen dargestellt, meist durch Diagramme repräsentiert
 - Diagramme in der ST:
 - SA- -Diagramme (RE)
 - Architekturdiagr. (PiG)
 - Flußdiagramme (PiK)
 - Netzpläne (PO)
 - Überdeckungsgraphen (QS)
 - ...

- Graphenmodellierung
 - elementare (atomare) Objekte festlegen: Knoten
 - verschiedene Objekte: Einteilung in Arten (Sorten, Klassen)
 - durch Knotenmarkierung gekennzeichnet
 - Werte durch Attribute
 - Beziehung durch gerichtete Kanten:
 - verschiedene Arten von Bez. durch Markierungen
 - Konsistenzbedingungen: Unterscheidung zulässiger von unzulässigen Graphen
 - damit Einführung einer Klasse von knoten- - und kantenmarkierten, attr. Graphen

- große Wahlfreiheit bei der Modellierung
 - Niveau der Betrachtung für Auswahl der
 - welche Aspekte modelliert man Graphenklasse
 - viele Möglichkeiten der Modellierung eines Sach- -
 - verhalts in einer gegebenen Graphenklasse

-- Prinzipien der Modellierung

Ergebnis

Abstraktion

Strukturierung

Modularisierung

Hierarchiebildung

Lokalität

Mehrfachverwendung

Redundanz

geringsten Verwunderung

Vorgehen

Beachtung d. Zusammenhangs mit anderen DOK.

Lebenszyklusdok. in Zusammenhang mit PO,

DOK, QS

Rücksichtnahme auf allg. Erkenntnisse, Normen,

Standards

1.8 Allgemeine Begriffe der Softwaretechnik

- Dokumente in formaler Sprache (Notation) notiert
 formale Sprache/Kunstsprache <--> natürl. Sprache
 weites Verständnis von Sprache: Diagrammsprachen,
 Graphsprachen

- Problembereiche (formaler) Sprachen
 - Syntax:
 - Welche Zeichenfolgen, Diagramme, Graphen,
 sind korrekt aufgebaut
 - kontextfreie Syntax: Aufbau "an einer Stelle"
 aus welchen Textfragmenten, in welcher
 Reihenfolge
 - wie ist Teildiagramm aufgebaut
 - kontextsensitive Syntax: Querbez. zwischen
 Sprachelementen
 - Beziehung definierender zu angewandtem
 Auftreten von Textfragmenten
 - globale Zusammenhänge, Ausscheiden
 verbotener Situationen

 - Semantik:
 - Bedeutung einzelner Sprachelemente
 - Bedeutung d. Zusammenh. von Sprachelementen

 - Pragmatik:
 - Verhältnis der Sprache zur Umwelt
 - mech. Pragmatik: Auftragbarkeit,
 Werkzeugunterstützung
 - menschl. Pragmatik: Wie gut f. Modellierung,
 f. best. Anwendungsbereiche
 - ökonom. Pragmatik: Wert der Dokumente in
 dieser Sprache etc.

-- Begriffe der Softwaretechnik

- Prinzip:
Grundsatz, den man dem Handeln zugrundelegt
fachgebietsübergreifend
Beisp. Modellierungsprinzip
- Technik:
Hilfen, um gegeb. Ziel, schneller, sicherer, effizienter
zu erreichen
nichtautomatisiert: Methoden, Verfahren, Lehr-
und Lernmaterial
(teil)automatisiert: Werkzeuge, Geräte, Dienst-
programme
- Methode:
planmäßig angewandte, begründete, zielgerichtete
Vorgehensweise zur Erreichung eines Ziels im
Rahmen bestimmter Prinzipien, mit Einsatz von
Techniken
- Verfahren:
ausführbare Vorschrift zum gezielten Einsatz
einer Methode
- Werkzeug:
automatisierte Unterstützung von Verfahren,
Methoden, Notationen, Prinzipien
- Notation:
Sprache, in der Softwaredokument erstellt wird
Sprache unterstützt "Methode", die Prinzipien folgt

1.9 Werkzeuge der Softwareentwicklung

- Bedeutung der Unterstützung erst spät erkannt
 - klassische PS wenig
 - interpreteror. PS etwas mehr Unterstützung
 - uns interessiert Unterstützung bei Erst./Veränd. großer
 - Programmsysteme

- Sprachimplementation einer höheren PS:
 - Editor, Compiler, Laufzeitpaket, Binder, Lader,
 - Sprachstandard

- Programmiersystem
 - Sprachimplementation plus Trace, Dump
 - ggf. mehrere Sprachen
 - verschiedene Compilervarianten

- Seit 1980 Bedeutung von Werkzeugunterstützung erkannt
 - Qualitäts- - insb. Zuverlässigkeitserhöhung
 - Entlastung von Details/Produktivitätssteigerung
 - ausgehend von PiK zu RE, PiG, PO, QS, DOK
 - Softwareentwicklungs- -Umgebungen
 - Softwareproduktions- -Umgebungen

- Werkzeuge in Softwareentwicklungs- -Umgebungen
 - strukturbezogen/syntaxorientiert (k.f. u. k.s.)
 - integriert
 - inkrementell
 - interaktiv/sofort

- Werkzeuge für das PiG
 - Browser (Werkzeug zum "Schmökern") für das Lesen der Anforderungsdefinition, z.B. um die für den Entwurf eines Teilsystems relevanten Teile anzuzeigen oder ein Werkzeug, das die Information aus der Anforderungsdefinition für einen Teil der Entwurfsaufgabe gezielt zusammenstellt
 - strukturbezogener Editor zur Eingabe und zur Veränderung von Softwarearchitekturen, wobei die Softwarearchitekturen einer bestimmten Syntax genügen müssen
 - strukturbezogener Editor, der darüber hinaus eine bestimmte "Entwurfsmethode" unterstützt und damit eine bestimmte Vorgehensweise oder das Einhalten bestimmter Strukturierungsprinzipien etc.
 - Analysen einer Softwarearchitektur auf Vollständigkeit, Konsistenz, Minimalität, bezogen auf die Syntax und Semantik von Architekturdokumenten
 - Analysen, die des weiteren noch die Strukturierungsprinzipien einer Methode berücksichtigen
 - Anzeige wiederverwendbarer vordefinierter Module und Teilsysteme
 - Werkzeug zur Ersetzung einer Teilarchitektur durch eine andere mit gleichem "Außenverhalten"
 - Werkzeug zur Überprüfung der Konsistenz einer Architektur mit der Anforderungsdefinition
 - Erzeugung von Modulrahmen für eine bestimmte Programmiersprache (Codieren im Großen)
 - Werkzeug zur getrennten Übersetzung
 - Werkzeug zur Qualitätssicherung, z.B. Testwerkzeug für sog. Blackbox- -Test- -Methoden
 - Werkzeug zur Ausführung eines noch unvollständigen Programmsystems (einige Module sind fertig, andere teilweise ausprogrammiert, andere noch nicht angefangen)
 - Werkzeug zur Unterstützung der Integration, z.B. für die Reihenfolgebestimmung zu integrierender Module

 - Werkzeug zur Messung eines Programmsystems oder teilweise fertiggestellten Programmsystems, z.B. für Laufzeit oder Speicherplatz

- - Werkzeug zur Versionskontrolle (Bausteine einer Architektur existieren in verschiedenen Zuständen, diese nennt man Revisionen; von Teilarchitekturen gibt es unterschiedliche Realisierungen, diese nennt man Varianten)
- - Werkzeug zur Konfigurationskontrolle (Zusammenbau einer Gesamtarchitektur aus bestimmten Varianten und Revisionen von Modulen und Teilsystemen)
- ...

-- Werkzeugklassen

Editoren
 Analysatoren
 Transformatoren
 Instrumentatoren
 Ausführer
 Werkzeuge für Erstellung von Repräsentationen

Verzahnungswerkzeuge (z.B. für PiG)

Analyse RE
 Mitbetrachtung PiK
 abschließender Abgleich RE -- PiG
 analog für PO, QS, DOK

- - gegenw. Probleme von Softwareentwicklungs--Umgeb.:
 Weiterentwicklung von Methoden und Notationen
 Konsistenz zwischen verschiedenen Dokumenten
 Inkrementalität dokumentintern u. dokumentübergr.
 Austauschen und Kombinieren versch. Methoden
 Wiederverwendung
 Rapid Prototyping
 Standardisierung von Werkzeugen
 ...

1.10 Zum Stand der Softwaretechnik

-- Stand der Softwareerstellung: auch heute kaum wissenschaftlich durchdrungen, im folgenden einige Gründe, Vergleich mit anderen Ingenieurwissenschaften

- Hektik der Entwicklung
- Breite der Anwendungen
- Probleme der Software werden nicht verstanden

- Immaterialität von Software:

Erfahrungen mit Software können nur durch Beschreibungen derselben oder durch das Ausprobieren eines Produkts gewonnen werden. Software kann man nicht durch Sinneswahrnehmung erfahren.

Software hat eine unglaubliche "Wandelbarkeit". Dies ist ein Vorteil, aber auch ein gravierender Nachteil. So manches Programmsystem ist in der Wartungsphase von einem Küstenmotorschiff zu einem Mammuttanker geworden.

Unterschiede der Realisierung kann man bei Software kaum feststellen, man muß hierzu schon ein Fachmann des Anwendungsgebietes sein. Qualitätsmerkmale sind also schwer überprüfbar. Der Software ist von außen nicht anzusehen, ob sie solide entwickelt oder zusammengeschustert worden ist.

Mit der Schwierigkeit, eine Realisierung einzuschätzen, ist die Schwierigkeit verbunden, den Wert von Software zu bestimmen.

Software altert nicht und unterliegt keinem Verschleiß. Dadurch ist man nicht gezwungen, Software, die dem Stand der Technik nicht mehr entspricht, wegzuworfen. Andererseits verhindert langandauernde Wartung, daß ein Softwaresystem funktionsfähig bleibt.

Die Zerstörung der Struktur von Software durch Wartung ist von außen schwer feststellbar. Dadurch wird auch wenig Nachdruck auf Wartung gelegt, die die Struktur des Produkts erhält. Dies ist einer der wesentlichen Gründe dafür, daß ein großer Teil der Software-Entwickler mittlerweile mit Wartung beschäftigt ist.

Softwaretechniker gehen ausschließlich mit geistigen Produkten um, d.h. der Kernpunkt der Softwareentwicklung liegt in der Modellierungsproblematik. Wegen der Breite der Anwendungen, für die Software entwickelt wird, ist dies die Modellierungs- oder Strukturierungsproblematik schlechthin. Für diese wird man in keiner Wissenschaft tiefeschürfende Ergebnisse finden.

- Mangelndes Übereinkommen
- Schwierige Randbedingungen

-- Resümee

Hektik verhindert tiefes Durchdringen
Breite macht allg. Aussagen schwer
Softwareprobleme auch heute noch unverstanden
Rad tagtäglich neu erfunden
Randbed. verstellen Blick auf das Wesentliche

These: Kommen nur voran bei

Betrachtung best. Problemklassen

Struktur der Software erkennen und geeign.
beschreiben

Standardbausteine, Wege zur Erzeugung
gewinnen

1.11 Zusammenfassung

- allg. Abschnitte
 - Softwarekrise
 - Stand der ST
 - Begriffe der ST

- Grundlage für das folg. Phasenmodell
 - idealisiert: Rückgriffe, Vorgriffe, Feinstruktur der Phasen

- zusätzlich Einteilung in Arbeitsbereiche
 - RE, PiG, PiK. PO, QS, DOK
 - Rollen, Notationen, Methoden, Werkzeuge,
 - Verzahnung

2. DAS PROBLEM: MODELLIEREN AUF ENT- WURFSEBENE

2.1 Zur Korrektheit von Programmsystemen

- Gedankenspiel zur Korrektheit von Programmsystemen nach Dijkstra

Wahrscheinlichkeit der Korrektheit eines Programmsystems nach Dijkstra

p Wahrscheinlichkeit, daß einz. Komponente korrekt

$P = p^N$ in etwa für System aus N Komponenten

$N = 10, p = 0.99$

§ $P = 0.9$

$N = 10, p = 0.9$

§ $P = 0.35$

$N = 100, p = 0.99$

§ $P = 0.37$

$N = 100, p = 0.9$

§ $P = 0.000027 !!!$

Schlußfolgerung: kein großes Programmsystem ist korrekt !

- obige Annahme in Formel zu optimistisch:
 Wahrscheinlichkeit der Korrektheit der Module verschieden
 Anteil für Verbindungen zwischen Modulen kommt hinzu

- Was heißt hier "falsch":
 - statisch, prinzipiell falsch, irgendwann eintretend
 - wieso laufen manche Systeme einigermaßen zuverlässig:
 - einige Programmpfade werden nie, andere oft durchlaufen, letztere ausgetestet

- Wird sich die Situation durch geeignete Modellierung auf Entwurfsebene ändern ?
 - nicht dramatisch
 - was bringt die Modellierung dann:
 - Fehlerlokalisierung, Fehlererkennung,
 - Fehlerbehebung mit vertretbarem Aufwand

- Was waren oben Fehler ?
 - Fehler im Kleinen (bei Nichtvorh. PiG Modellierung im ganzen)
 - Fehler im Sinne falsch verstand. Anforderungsdef. bei der Erst. u. Wartung ebenfalls leichter durch geeignete Architekturüberlegungen

- Fazit:
 - Beseitigung von Fehlern gleich welcher Art hat immer mit Anpaßbarkeit von Softwaresystemen zu tun: Gegenstand der Veranstaltung

2.2 Die Festlegung der Entwurfs- - spezifikation

- Wiederholung: Aufgabe d. Entwurfs = Beschreibung
des Innenlebens eines Softwaresystems auf einer groben
Ebene
statisch: Modulgeflecht, Softwarearchitektur, Bauplan

- Festlegung in einer Sprache
 - informell, formal; Graphik, Text
 - Aspekte: Syntax, Semantik, Pragmatik
 - Graphik: Module: Art, Name als Knoten
 - Beziehungen: Art als Kanten
 - zur Übersicht
 - Text: Module Export und Import
 - zur detaillierten Festlegung

- Syntax der Entwurfsspezifikation
 - Kontextfreie Syntax: Aufbau eines PiG- -Dok. an einer Stelle
 - Welche Textelemente (Arten), wie aufgebaut
 - Welche Graphikelemente (Arten)
 - Kontextsensitive Syntax: Zusammenwirken verschiedener Teile
 - Übereinstimmung verschiedener Textteile
 - Aussondern verbotener Strukturen

- Semantik der Entwurfsspezifikation
 - Verschieden v. Semantik eines fertigen Programms:
 - keine dyn. Semantik, da Rümpfe noch offen
 - Zusammenwirken der Module als statische Angaben drücken wir innerhalb der Syntax aus
 - Begriff Softwarearchitektur bevorzugt
 - Sprache und Architektur haben viel mit Semantik des Anwendungsbereichs und Semantik des beschriebenen Programmsystems zu tun
 - Semantik der Module
 - kann formal definiert werden
 - alg. Spezifikationen
 - Vor- -/Nachbedingungen
 - hier nicht betrachtet

- Pragmatik
 - Implementierbarkeit einer Architektur
 - Übertragbarkeit in eine PS
 - Lesbarkeit einer Architektur
 - Arbeitsteilung, Überprüfbarkeit, Kostenermittlung
 - Auftragbarkeit eines Architekturdiagramms

- Hatten bereits versch. Bedeutungen von Spezifikation (RE, PiG, math. Spez.)
 - Auf Architekturmodellierungsniveau
 - Entwurfsspezifikation (Architektur (Syntax), Funktion (Sem.), z.B. Machbarkeit (Pragmatik))
 - Architektur allein
 - Festlegung eines Moduls der Architektur (Syntax, Sem., Pragmatik)
 - Syntaktischer Anteil der Spezifikation eines Moduls

- Zielsetzung d. Verant.: Einführung einer formalen Sprache f. Softwarearchitekturen (Text + graph. Form)
 - Bedeutung
 - RE, z.B. SA o.ä.
 - PiG, ?
 - PiK z.B. übl. PS
 - Modulkonzept von PS

- Architekturbeschreibung hier
 - Detailbeschreibung aller Module (Export, Import)
 - enthält alle Informationen
 - Überblicksdarstellung: Architekturdiagramm
 - zusätzl. Design Rationale (DOK)
 - Skizze der bet. Rumpfe (PiK)

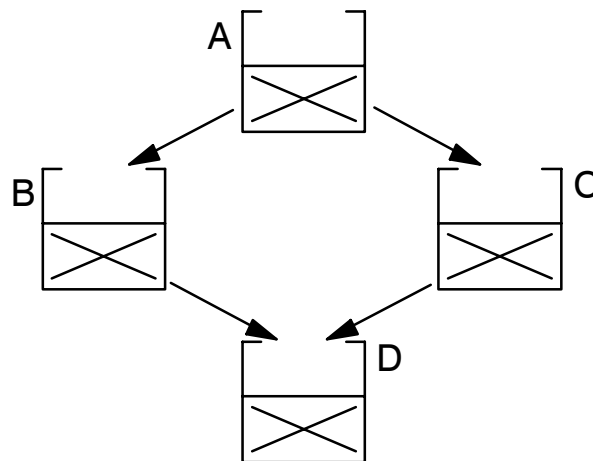
- Bedeutung einer solchen Notation
 - Quintessenz eines Programmsystems:
 - Dokument zur Beurteilung der Struktureigensch.
 - Qualitätseigenschaften damit bewertbar
 - Wiederverwendbarkeit

- Titel der Veranstaltung
 - gibt keine Methode (automatisch) zur Erstellung
 - von Softwarearchitekturen: geistig schwierige Aufg.
 - neben geeign. Sprache: viele Hinweise, Teilarch.,
 - Standardstrukturen

- im folg. Beschreibung von Architekturen und Teilarch.:
 - Momentaufnahmen (Ergebnisse) des Entwurfs/
 - der Wartung
 - Weniger mit Prozeß selbst
 - d.h. Entstehen einer Architektur
 - RE --> PiG -- Übergang
 - PiG --> PiK -- Übergang

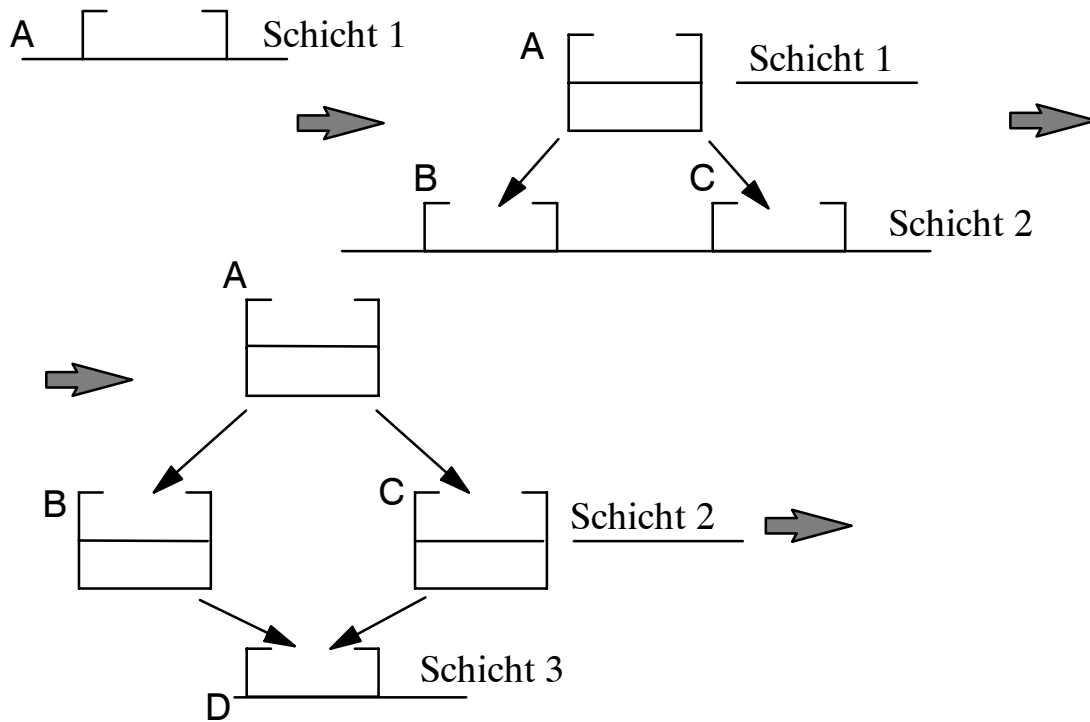
2.3 Das Architekturparadigma

- Softwarearchitektur ist idealisierte Vorstellung (Architekturparadigma, diskretes Paradigma)
 - alle Niveaus einer Architektur bedacht
 - alle Module aufgeführt
 - ohne Modulrümpfe zu betrachten



- Probleme
 - schwer, über alle Niveaus nachzudenken
 - tiefe Niveaus vage
 - Erkennen der für die Realisierung eines Moduls
nötigen Ressourcen ohne daß dieser real. wird
 - Module sind schwer zu realisieren: Notwendigkeit
Herausziehen von Teilen, (Moduln)
 - Module zu trivial: eingebettet, Verschmelzen auf
Architekturebene
 - => PiK müßte bereits durchgeführt sein
 - => führt zu vielen Rückgriffen

- kontinuierliches Paradigma: PiG und PiK verzahnt
Spezifikation und Implementation in einem
schichtenweise
Gesamtprogramm entsteht durch Schichten



- Architekturparadigma unvermeidlich, denn bei PiG- -
PiK- -Verzahnung:
 - gäbe es keine Arbeitsteilung (Entw., Impl.,...,)
 - entsteht vielleicht gar keine Architektur
 - PiG- -PiK- -Ebenen gehen durcheinander
 - Erkennen von Gemeinsamkeiten schwierig
 - Überprüfung der Architektur vor Realisierung
nicht möglich

- Name Programmieren im Großen
 - wird nicht programmiert
 - Programmieren ist aber mit zu bedenken

- Architektur ist Abstraktion
 - Herausfaktorisieren aller Modulrümpfe
 - versch. von der Abstraktion durch bestimmte Schicht
eines Softwaresystems

- große Systeme: Architekturerstellung arbeitsteilig
 - Gesamtarchitektur bis auf Module/Teilsysteme
 - Teilarchitekturen für Teilsysteme
 - obige Idailisierung zwei- - oder mehrfach
 - Gesamtarchitektur ohne Modulrealisierungen
 - Gesamtarchitektur ohne Teilsystemarchitekt.

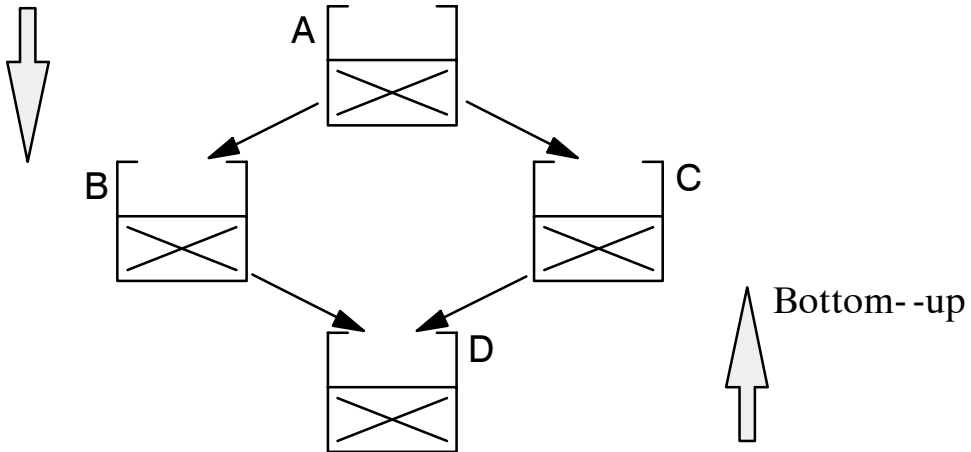
-- Entwicklungsstrategien (nach Architekturparadigma
Entwurfsstrategien):

top- -down

bottom- -up

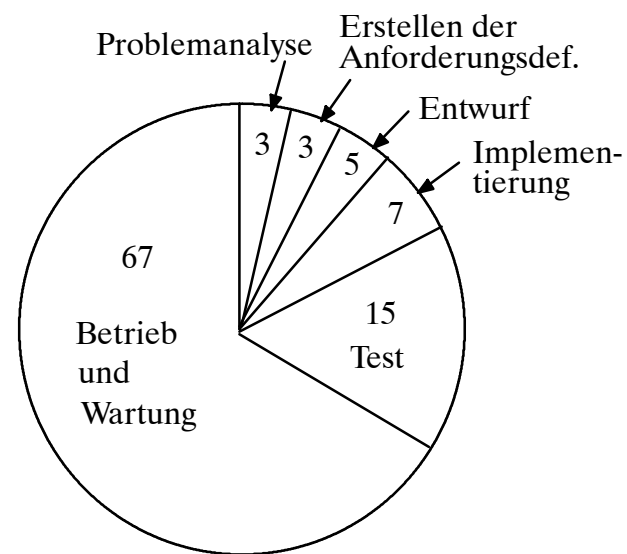
jo- -jo

Top- -down



2.4 Zur Bedeutung des Programmierens im Großen

-- Zum Aufwand in einzelnen Phasen



-- Arten von Fehlern

Fehlerarten:

Anforderungen falsch
oder falsch verstanden

Funktionaler Teil der
Anforderungsdefinition falsch
oder falsch verstanden

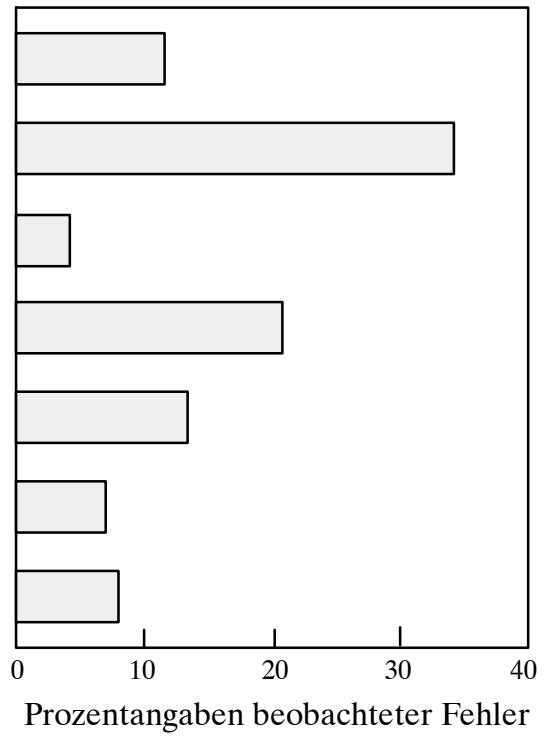
Entwurfsfehler mehrere
Komponenten betreffend

Fehler im Entwurf oder
der Implementierung einzelner
Komponenten

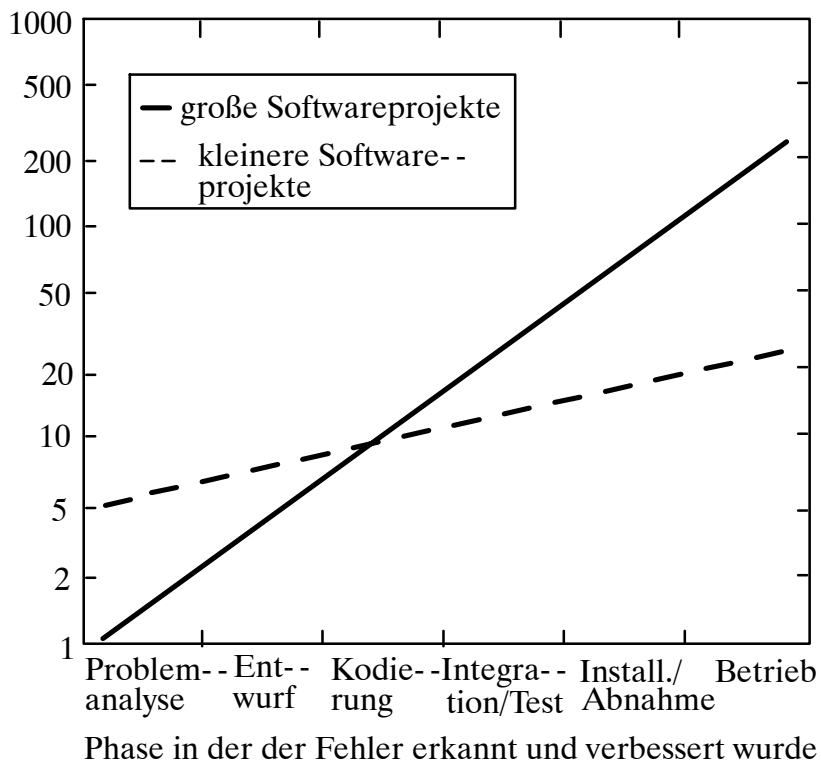
Programmierfehler

Fehler bei der Fehlerbeseitigung

andere



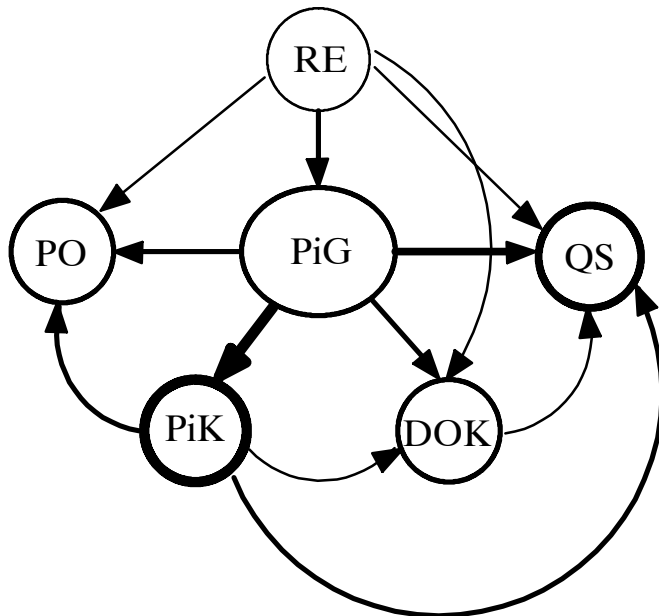
-- relative Kosten von Fehlern



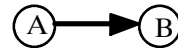
- **Schlußfolgerung:**
 Aufwandserhöhung
 Notationen einführen
 Erfahrungen im Umgang sammeln
 für Erstellung/Wartung
- für RE
 und PiG

-- Verzahnung der Arbeitsbereiche
Beisp. Änderung eines Softwaresystems

-- PiG im Zentrum



Erklärung:



Strichstärke für den Pfeil gibt ungefähr den Anteil des Arbeitsaufwands in B an, der durch Festlegungen in A bestimmt ist.



Strichstärke des Kreises gibt ungefähr den absoluten Aufwand von A bei der Softwareerstellung an

- => Softwarearchitektur ist die wichtigste Struktur eines Softwaresystems
- Änderungen übersehen
- Struktureigenschaften erkennen
- Qualitätseigenschaften beurteilen
- Standardlösungen identifizieren
- Wiederverwendbarkeit von Komponenten

-- Abgrenzung PiG -- Projektorg. insb. Projektmanagement
(Programming in the Many)

Versions- - und Konfigurationskontrolle

Verantwortlichkeits- - und Zugriffskontrolle

Freigabekontrolle

Nachrichten- - und Dokumentverteilungskontrolle

Erfolgskontrolle

bezieht sich auf Architektureinheiten

rechnen es nicht zum PiG

2.6 Zum Einfluß des Softwareerstellungs- - Paradigmas

- hier klassische Vorstellung
 - ingenieurmäßiges Paradigma (phasenorient., probl.- -
bereichsorient., Architekturparadigma)
 - beeinflußt von Linie klass. Spr. (v. Neumann- -Spr.);
neue Entw. Ada, Modula- -2; anwendbar auf
ältere: FTN, Cobol, Ass.)

- nichtklass. Paradigmen
 - appl. Programmierung
 - funkt. Programmierung
 - log. Programmierung
 - objektorient. Programmierung

- Charakterisierung: kontinuierl., keine unterschiedl.
Probleml., keine Arch. vorab
aus Spez. manuelle Transf.
Verw. v. Transf. (vorg. v. Programmierer)
automatische Übersetzung

- Expertensysteme / wissensbasierte Systeme

2.7 Zusammenfassung

- Notwendigkeit des Festhaltens einer Architektur
 - Architekturdiagramm
 - detaillierte Modulbeschreibungen
 - Design Rationale
 - Modulrumpf Specs

- Bedeutung des PiG
 - Strukturfesthalten v. d. Erstellen d. Programmsyst.
 - Architektur verstehen als Quintessenz
 - Wartungsüberlegungen auf Architektur
 - Qualitätsbeurteilung
 - Wiederverwendbarkeit

- im folg. disk. Paradigma
 - RE
 - PiG
 - PiK
 - ...

3. EIN ERSTES BEISPIEL: OHNE VORÜBERLEGUNG

3.3 Charakterisierung der Lösung

- Struktur der Lösung:
 - lauter funktionale Module
 - Kanten "Unterauftrag weitergeben"
 - Architektur ist Baum
 - Gründe
 - haben einiges übersehen
 - Top- -down- -Entwicklung
 - denken in funkt. Abstraktion
 - Baum ist teilweise geordnet
 - Struktur ergibt sich nahezu 1- -1 aus Aufgabenstell.
 - (Bedieneroberfläche bei interakt. Beispiel)
 - stützen uns auf Hilfsmittel, die nicht in der Arch.
 - erscheinen, z.B. Datei
 - globale Daten, Datenflüsse

- bereits jetzt erkennbare Fehler:
 - Gemeinsamkeiten nicht erkannt: z.B. Syntaxanalyse
 - eines Telegramms
 - Bausteine haben sehr unterschiedliche Komplexität
 - Gesamtdatenermittlung Dreizeiler
 - Einzelauswertung aufwendig, insb. wenn Syntax- -
 - analyse vorgehen wird

3.4 Zusammenfassung

- kleines Batch- -Problem, ohne Vorüberleg. auf RE- -, PiG- -Niveau entworfen
- Architektur hat bestimmte Charakteristika u. Fehler:
Ist Baum, ausschließl. funkt. Komponenten, globale Daten, Datenflüsse

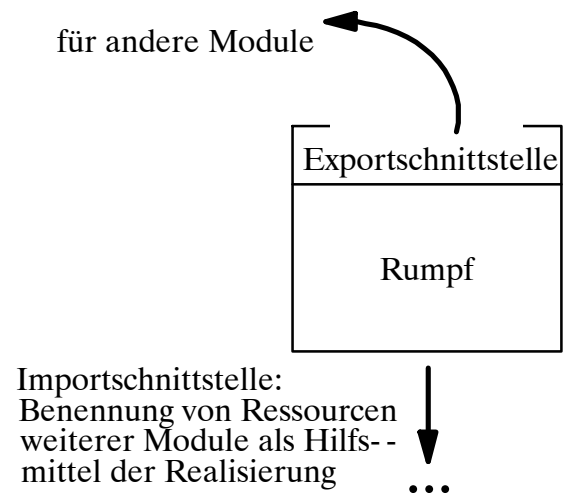
4. DIE NOTATION: EIN EINFACHES MODULKONZEPT

4.1 Module als Bausteine einer Architektur

- Klärung des Begriffs "Modul"
schillernde Semantik
- Diskussion "Was ist ein Modul?"

-- Modulcharakteristika

- "log. Einheit" in Gesamtzusammenhang, ein Satz zur Beschreibung
 - M. ist abstr. Maschine oder Hilfsmittel
 - M. repr. Entwurfsentscheidung, Arch. ist Gesamtheit aller Entwurfsentscheidungen
 - M. ist Einheit aus Daten und Operationen
 - M. hat "bestimmte Komplexität (Spezifikationsseiten, Quelltextseiten)
 - stellt Ressourcen nach außen zur Verfügung für andere Module: Exportschnittstelle. Ress. einfach und orthogonal
-
- Interna (Rumpf) verkapselt
 - Bei Implementierung Abstützen auf andere M.e: Importschnittstelle. Verbindung zu and. M.en.
 - neben(seiten)effektfrei: Verwendung/Änderung der Parameter d. Exportschnittstelle, Importschnittstelle
 - ersetzbar durch M. mit gleicher Exportschnittstelle: keinen Einfluß auf Semantik, aber Pragmatik
 - Korrektheit des M.s ohne Kenntnis seiner Verwendung nachweisbar
 - "Korrektheit" der Entwurfsspezifikation ohne Kenntnis der Implementationen der M.e "nachweisbar" (formale Anforderungsdef.)
 - M. unabhängig entwickelbar: Arbeitseinheit
 - M. getrennt übersetzbar
 - Einheit der Wiederverwendung



- - Module sind log. Einheiten der Architektur-
modellierung
keine PiK- -Einheiten
 UPe/Makros
 sequentiell, nebenläufig, reentrant
 solche Details erst später
keine Einheiten der Programmiersprache

- - Modul aus versch. Teilen zusammengesetzt und mit
anderen in Verbindung
 wird an versch. Stellen verwandt:
 hierfür Exportschnittstelle
verwendet Ressourcen anderer Module:
 hierfür Importschnittstelle
Realisierung:
 hierfür Rumpf und Importe

-- Unterscheidung (Export)Schnittstelle und Rumpf

Programmieren -im- Großen -
Anteil des Moduls

```

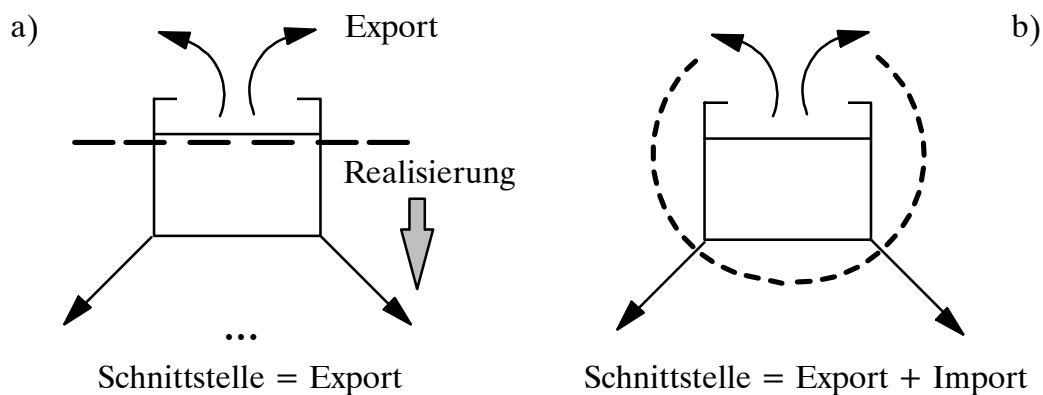
abstract data object module ITEM_STACK is --- ***Export-Schnittstelle*** ---
  ...
  procedure PUSH (X: in ITEM_TYPE); --- Zugriffsoperationen einer ---
  procedure POP; --- FIFO-Datenstrukt. beste ---
  function READ_TOP return ITEM_TYPE; --- hend aus Veraenderungen ---
  function IS_EMPTY return BOOLEAN; --- und Abfragen. Die Bedeu-
  ---
  function IS_FULL return BOOLEAN; --- tung der einzelnen Opera-
  ---
  ST_UNDERFLOW, ST_OVERFLOW: exception; --- tionen ist die folgende: ---
  --- PUSH legt ein Element auf dem Keller ab. POP loescht das oberste Ele- ---
  --- ment. Mit READ_TOP kann das oberste Element abgefragt werden, mit ---
  --- IS_EMPTY, ob der Keller leer ist, mit IS_FULL, ob er voll ist. ---
  --- ST_UNDERFLOW und ST_OVERFLOW sind Ausnahmen (Fehleranzeigen).
  ---
  --- Die erstere wird erweckt, wenn versucht wird, mit POP das "oberste Ele- ---
  --- ment" eines leeren Kellers zu loeschen, die zweite, wenn mit Hilfe von ---
  --- PUSH ein weiteres Element auf einem vollen Keller abgelegt wird. ---
end ITEM_STACK;
  -----
  =====
  -----
module body ITEM_STACK is ----- Rumpf des Moduls
  -----
  SIZE: INTEGER := 100; ---
  SPACE: array (1..SIZE) of ITEM_TYPE; ---
  INDEX: INTEGER range 0..SIZE := 0;
  ---
  procedure PUSH (X: in ITEM_TYPE) is begin ... end; ---
  ... ---
  function IS_FULL return BOOLEAN is begin ... end; ---
  ... ---
end ITEM_STACK; --- *****

```

Programmieren -im- Kleinen -
Anteil des Moduls

- Übereinstimmung Schnittstelle - - Rumpf
- Schnittstelle sichtbar, Rumpf verborgen
- Sinn des Verbergen des Rumpfs
 Information- -Hiding- -Prinzip:
 Einhalten des Abstraktionsschritts Rumpf - ->
 Schnittstelle
 Grundlage des Architekturparadigmas
 Verwender will Rumpf i.a. nicht sehen
 Grundlage für Austauschbarkeit und Wieder- -
 verwendbarkeit

- Sprachgebrauch "Schnittstelle"



- Module in Architekturdiagramm: Modulsymbol, Art, Name
- Module in textueller Detailbeschreibung:
 zusätzlich Exportschnittstelle, Importschnittstelle

4.2 Modulararten und Funktionsmodule

- Abschnitt
 - Klassifikation Modulararten
 - abschließende Einführung funktionaler Module

- Module
 - funktionale Abstraktion:
 - funktionaler Modul/Funktionsmodul
 - Datenabstraktion
 - abstr. Datenobjektmodul, abstr. Datentypmodul

- funktionale Abstraktion
 - Module haben Transformationsverhalten
 - Eingabedaten in Ausgabedaten transformieren
 - funktionale Module "aktionsorientiert"
 - E/A- -Daten erscheinen in der Schnittstelle
 - oft mehr als eine Operation an der Schnittstelle
 - kein Gedächtnis
 - Formalisierung
 - durch Vor- - und Nachbedingungen bei jeder Op.

- Datenabstraktion
 - Module folgen Datenabstraktions- - oder Daten- -
 - verkapselungsprinzip
 - Strukturen haben Gedächtnis, d.h. inneren Zust.
 - Datenabstraktionsmodul "passiv"
 - Formalisierung
 - algebraische Gleichungen: $POP \circ PUSH \equiv ID$
 - Vor- - und Nachbedingungen

- - Datenabstraktion aus der Theor. Informatik: formale algebr. Spez.
hier die softwaretechnische Bedeutung der Datenabstraktion

- - beide Abstraktionsprinzipien zur Architekturmodellierung wichtig
 - ohne DA: nicht anpaßbar
 - ohne funkt. Abstraktion: unübersichtlich

- - Erläuterung kurz
 - wegen Vertrautheit mit funkt. Abstraktion
 - jedoch mehr als eine Funktion an der Schnittstelle

-- Beispiel eines funktionalen Moduls

```

functional           module           ZEICHNE_FUNKTION           is
--- *****---
--- -Eingabedaten jeweils in der Parameterliste, Ausgabedatum ist das ---
--- -erstellte Plotterfile ---
procedure POLYGON_LIN(X,Y: in FELD; X_TEXT, Y_TEXT, UE_TEXT: ---
                        in STRING); ---
procedure INTPOL_LIN(X,Y: in FELD; X_TEXT, Y_TEXT, UE_TEXT: ----
                        in STRING); ----
procedure APPROX_LIN(X,Y: in FELD; X_TEXT, Y_TEXT, UE_TEXT: ----
                        in STRING); ----
--- alle weiteren Prozeduren mit der gleichen Parameterliste ---
procedure POLYGON_HLOG(...); ----
procedure INTPOL_HLOG(...); ----
procedure APPROX_HLOG(...); ----
procedure POLYGON_DLOG(...); ----
procedure INTPOL_DLOG(...); ----
procedure APPROX_DLOG(...); ----
... ----
--- - Angabe der Semantik von ZEICHNE_FUNKTION: ----
--- - globale Vorbedingung, d.h. Vorbedingung für alle Operationen: ----
--- -     Seien X, Y Parameter eines reellen Feldtyps FELD, d.h. ----
--- -      $X_i, Y_i \in \text{REEL}, i = 1, \dots, \text{FELDGROESSE}$  ----
--- -     X_TEXT, Y_TEXT, UE_TEXT  $\in$  STRING, d.h. Zeichenketten- ----
--- - globale Nachbedingungen: ----
--- -     Es erfolgt die Ausgabe mit Hilfe eines Plotters auf ein ----
--- -     Zeichenblatt wobei für die Abzissen- - und Ordinatenwerte --
--
--- -     geeignet skaliert wird, und X_TEXT an der X- -Achse, ----
--- -     Y_TEXT an der Y- -Achse und UE_TEXT als Bildueber- - ----
--- -     schrift erscheint. ----
--- - Nachbedingungen für einzelne Operationen:
----
--- - POLYGON_LIN verbindet die eingegebenen Punkte durch einen Polygon
----
--- -     zug und traegt X- - und Y- -Achse linear auf. ----
--- - INTPOL_LIN verbindet die eingegebenen Punkte durch eine glatte
----
--- -     Spline- -Kurve und traegt X- - und Y- -Achse linear auf.
----
... ----
end ZEICHNE_FUNKTION;
-----
-----

module           body           ZEICHNE_FUNKTION           is
-----
... ----
begin ----
... ----

```

- In Beispiel
 - X, Y Eingabedatenstrukturen
 - Ausgabedatenstruktur ist Zeichenblatt
 - nur als Kommentar der Schnittstelle
 - würde in einer fertigen Architektur als Modul erscheinen

- Weitere Beispiele funkt. Module (gehäuft in Batch- - oder Transformationsproblemen)
 - Compiler, Compilerphasen
 - mehrere Eingabe- - bzw. Ausgabedatenstrukt.
 - math. Funktion
 - Hauptprogramm
 - Steuerung eines Dialogs

- Typische Anwendung funkt. Module:
 - Steuerungs- - oder Koordinationsaufgabe
 - Transformationsprobleme
 - Auswertungen
 - Hilfsdienste auf einer oder versch. Datenstrukturen

- Erläuterung kurz, Anwendung evtl. schwierig
 - insb. Unterscheidung funkt./Datenabstraktion
 - Anwendung stets zusammen mit Datenabstraktion

- Worin besteht bei funkt. Modul die funkt. Abstraktion?
 - Realisierung der Op (mit E/A-Char.) der Schnittst. im Rumpf
 - mit lok. Prozeduren
 - mit anderen Prozeduren
 - Realisierung --> Schnittstelle
 - Details verborgen: Information Hiding
 - Details:
 - Innenleben des Rumpfes
 - oft Teilarchitektur unter funkt. Modul

- Sonderfall: eine Operation an der Schnittstelle heißt nicht, daß einfach zu realisieren leicht abbildbar auf Prozeduren bleiben bei der text. Schreibweise

4.3 Das Datenabstraktionsprinzip und Datenobjektmodule

-- Abschnitt:

Datenabstraktionsprinzip und seine softwaretechn.
Bedeutung
Einführung abstrakter Datenobjektmodule

-- Idee der Datenabstraktion

keine direkten Zugriffe auf Datenstrukturen
Zugriffsup. mit Datenstruktur unauflösliche Einheit
ausschließlich über Zugriffsup.: log. Schnittstelle
Details der Realisierung verborgen
Realisierung auswechselbar
Anwendung des Prinzips des Information Hiding

-- Name "Datenabstraktion", "abstr. Datenobjekt" etc.

Wie "abstrakt" ist ein ado?
Schnittstelle abstrakter als Realisierung
Auftreten gehäuft in unt. Teilen einer Architektur
Abstraktion von einer Vielzahl von Realisierungen

- Sprechweisen
 - Datenabstraktionsprinzip
 - abstraktes Datenobjekt (ado)
 - abstrakter Datenobjektmodul
 - abstrakter Datentyp (adt)
 - abstrakter Datentypmodul

- Datenobjektmodul: Beispiel
- Rumpf (PiK) betrachten

Schnittstelle

```

abstract data object module AUSKUNFTEI is ---*****-----
  ---Das folgende Lexikon stellt Operationen zum Ablegen (STORE), zum
  ---Aendern (CHANGE) und zum Auffinden (FIND) von Eintraegen zu
  --
  ---Personen zur Verfuegung.
  ---Die Semantik der einzelnen Zugriffsoperationen ist die folgende: ...
  procedure FIND (KENNZ: in STRING_K; GES_INFO: out STRING_I);
  --
  procedure STORE (KENNZ: in STRING_K; INFO: in STRING_I);
  procedure CHANGE (KENNZ_ALT, KENNZ_NEU: in STRING_K;
                    INFO: in STRING_I);
  function IS_EL_OF (KENNZ: in STRING_K) return BOOLEAN;
  function IS_SPACE return BOOLEAN;
  THERE_IS_NO_ENTRY, ALREADY_THERE, MEMORY_FULL: exception;
end
  AUSKUNFTEI;
  -----
  ----

```


Rumpf

```

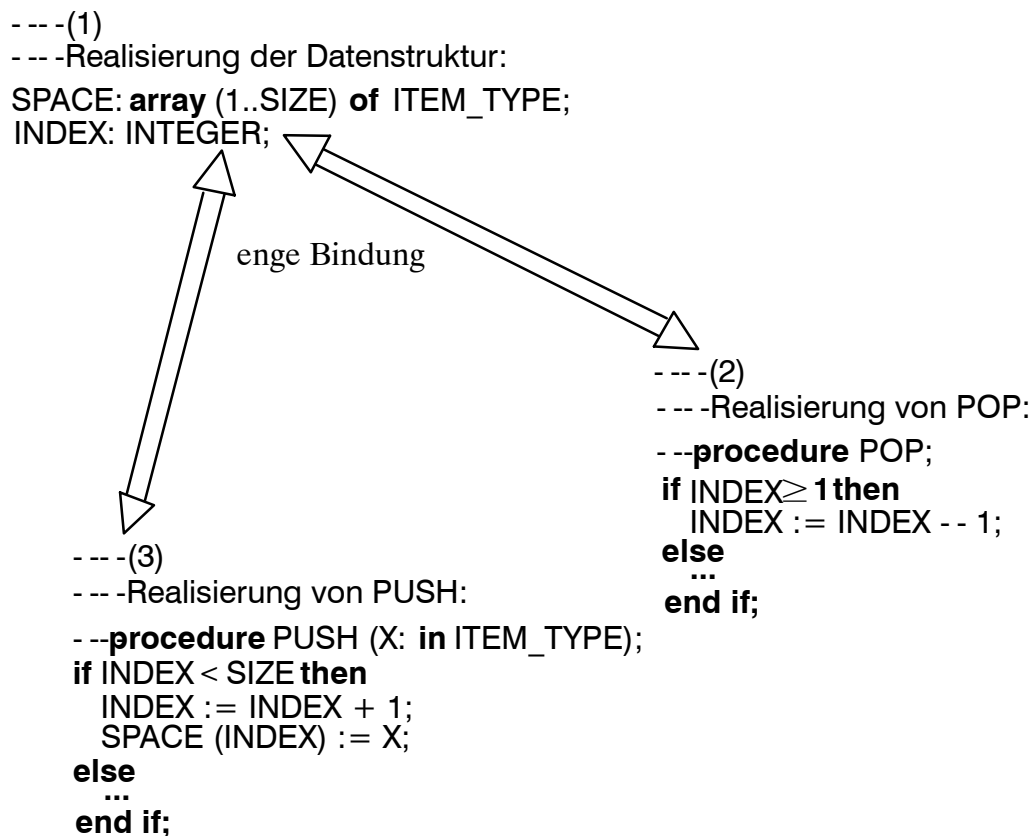
module                                body                                AUSKUNFTEI
is -----
-----
--- -Deklarationen für die Haldenstruktur:                                ----
type SCHLUESSELWERT is INTEGER range 1..100_000;                                ----
type BAUM_LE; --- -LE steht fuer Listenelement                                ----
type Z_BAUM_LE is access BAUM_LE;                                ----
type BAUM_LE is                                ----
  record                                ----
    KEY: SCHLUESSELWERT;                                ----
    INFO: STRING_I;                                ----
    LINKER_SOHN: Z_BAUM_LE := null;                                ----
    RECHTER_SOHN: Z_BAUM_LE := null;                                ----
  end record;                                ----
  ZEIGER_AUF_WURZEL, GEF_KN: Z_BAUM_LE; --- -ggf. weitere Zeiger                                ----
  ENTH: BOOLEAN;                                ----
  --- -zur Beschleunigung ----
  ---                                ----
  --- -lokale Prozeduren:                                ----
  function PRIMAERSCHLUESSEL(KENNZEICHNUNG: in STRING_K)                                ----
  ---
  return SCHLUESSELWERT is begin ... end;                                ----
  procedure SUCHE_IN_BAUM(GES_SCHLUESSEL: in SCHLUESSELWERT;--
  --
  ANF_KNOTEN: in Z_BAUM_LE := ZEIGER_AUF_WURZEL;                                ----
  ERFOLG: out BOOLEAN; ENDKNOTEN: out Z_BAUM_LE) is                                ----
  begin ... end;                                ----
  procedure AKTUALISIERE_BAUM(AKT_SCHLUESSEL:                                ----
  in SCHLUESSELWERT; AKT_INFO: in STRING_I) is                                ----
  begin ... end;                                ----
  ---                                ----
  --- -Realisierung der Schnittstellenoperationen:                                ----
  procedure FIND(KENNZ: in STRING_K; GES_INFO: out STRING_I) is                                ----
  AKT_SCHLUESSEL: SCHLUESSELWERT := PRIMAERSCHLUESSEL(KENNZ); ---
  begin                                ----
  SUCHE_IN_BAUM(AKT_SCHLUESSEL,                                ----
  ERFOLG=>ENTH,ENDKNOTEN=>GEF_KN);                                ----
  if not ENTH then                                ----
    raise THERE_IS_NO_ENTRY;                                ----
  else                                ----
    GES_INFO: = LINKSBUENDIG (GEF_KN.INFO); --- -Fkt. sei geeignet def.
  ---
  end if;                                ----
  end;                                ----
  ---                                ----
begin --- - Anweisungsteil von AUSKUNFTEI fuer Initialisierung                                ----
  ---                                ----
end                                body                                AUSKUNFTEI;

```

- Zusammenfassung ado-Modul:
 - Schnittstelle: Zugriffsoperationen
 - Veränderungsop.
 - Abfrageop. Systematik s.u.
 - Rumpf: Realisierung Abstr.
 - Realisierung d. Datenstr. voneinand. schritt
 - Realisierung d. Zugriffsop. abhängig

- softwaretechn. Bedeutung der Datenabstraktion:
 - Lokalisierung von Gefahren, hier Zeiger
 - aliasing
 - inaccessable objects
 - dangling references

- Vorbereitung Adaptabilität
 - Beispiel: Mißachtung der Datenabstraktion



- - softwaretechn. Bedeutung der DA: Adaptabilität
lose Kopplung: auf das log. Notwendige reduziert
Änderung der Realisierung bleibt lokal:
 modullokal oder architekturlokal
Änderungen an Datenstrukturen treten häufig auf
bei Mißachtung der DA treten weitreichende
 Architekturänderungen auf

- - nochmal zur Adaptabilität: versch. Realisierungsmögl.
 Laufzeitkeller
 statisch adressierter Speicherbereich
 dabei seq., einfach oder mehrfach verkettete Liste,
 bin. Baum etc.
 permanente Speicherung, etwa B- - oder B*- -Baum
 auf Knoten im Netz über remote procedure call

- - softwaretechn. Bedeutung der DA: Vereinheitlichung
 keine Unterscheidung zwischen Programmen und
 Daten
 jedes komplexe Datum erscheint als Modul
 (ado oder adt) in der Architektur
 Architekturdokumente enthalten die gesamte
 Struktur des Programmsystems

-- Schnittstellensystematik v. Datenabstraktions-
(hier ado)-Modulen

Veränderungsoperationen

Abfragen

Sicherheitsabfragen

Ausnahmen

	(a)	(b)
Stelle der Anwendung der Zugriffsoperation	<pre> if IS_SPACE and not IS_EL_OF(...) then STORE (.....) end if; </pre>	STORE (.....);
Ausführung der Zugriffsoperation	regulärer Ablauf	ggf. Ausnahmeerweckung von MEMORY_FULL oder ALREADY_THERE

-- Unterscheidung log. Abfragen - Sicherheitsabfragen
schwierig

Beisp. IS_EL_OF

Sicherheitsabfragen in Abfrageop. enthalten

Ausnahme für Sicherheitsabfrage

-- Alternative zu Sicherheitsabfragen: Return--Parameter

--- - veränderte Schnittstelle:

```
procedure STORE (KENNZ: in STRING_K; GING_GUT: out BOOLEAN;
                INFO: in STRING_I);
```

--- - Stelle der Anwendung:

```
STORE (AKT_KENNZ, IN_ORDNUNG, AKT_INFO);
```

```
if IN_ORDNUNG then
```

```
    --- - weiter
```

```
    ...
```

```
else
```

```
    --- - tue etwas anderes
```

```
    ...
```

```
end if;
```

unsicher: wenn vergessen wurde, den Return--Parameter abzufragen, geht etwas schief, ohne daß dies jemand merkt

-- Beispiel Karten- -Kästen- -Beispiel
 DA vergessen:
 Kasten- -Namensliste <- - genauer
 Karten- -Namensliste

```

abstract data object module KK_Namensliste is ---*****-----
  ---Dient der Handhabung einer Namensliste (abg. NL) von      ----
  ---Karteikaesten (abg. KK). Die Semantik ist die folgende: ... ----
  procedure oeffne_KK_NL;                                       ----
  procedure schliesse_KK_NL;                                     ----
  function ist_KK_NL_leer return BOOLEAN;                       ----
  function ist_noch_Platz_in_KK_NL return BOOLEAN;              ----
  function ist_KK_Name_vorh (Name: in KN_Typ) return BOOLEAN;  ----
  procedure einfuege_KK_Name (Name: in KN_Typ);                ----
  procedure loesche_KK_Name (Name: in KN_Typ);                 ----
  procedure positioniere_Anfang_KK_NL;                          ----
  procedure gib_akt_KK_Namen_aus (Name: out KN_Typ);           --
--
  procedure naechster_KK_Name;                                    ----
  procedure vorausgeh_KK_Name;                                   ----
  function ist_KK_Name_Nachf_vorh return BOOLEAN;              ----
  function ist_KK_Name_Vorg_vorh return BOOLEAN;               ----
  KK_NL_leer, kein_Platz_fuer_KK_NL, KK_Name_ex_nicht,         ----
  KK_Name_Nachf_ex_nicht, KK_Name_Vorg_ex_nicht: exception    ----
end                                                            KK_Namensliste;
-----
----
```

Gruppierung der Operationen

Operationen auf der gesamten Liste

Handhabung einzelner Elemente

Bewegung auf der Liste

Ausnahme in d. Reihenfolge der Sicherheitsabfragen

-- bisher Kollektionsanwendungen
weitere DA- -Anwendung: komplex aufgebauter Eintrag

```

abstract data object module KARTE is --- -*****- ---
  --- -Die Parametertypen KEY_T, NAME_T etc. muessen bekannt sein.      --
--
  procedure initialisiere_Karteninhalt;          ----
  procedure loesche_Karteninhalt;              ----
  procedure eintrage_Schluessel (KEY: in KEY_T);  ----
  function lies_Schluessel return KEY_T;        ----
  procedure eintrage_Name (NAME: in NAME_T);    ----
  function lies_Name return NAME_T;            ----
  ...                                           ----
  --- -Je eine Schreib- - und eine Leseoperation fuer jede      ----
  --- -Komponente des kompliziert aufgebauten Eintrags        ----
  function ist_konsistent (KEY: in KEY_T) return FALL_T;  ----
end                                           KARTE;
-----
-----

```

-- Charakterisierung Eintragsanwendung
 Konsistenzprüfungsoperationen vom Anwender
 ("männlich" inkonsistent zu "schwanger")
 Diskriminante männlich, weiblich vom Anwender:
 Konsistenzprüfung intern
 Sicherheitsabfragen/Ausnahmen hier selten

- Eintrag hat viele Komponenten:
 breite Schnittstelle
 eine Lese- - und eine Schreiboperation:

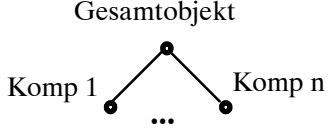
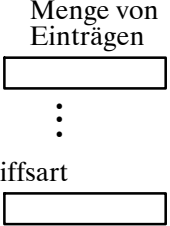
```
abstract data object module COMPLEX_RECORD is ---*****-----
  procedure READ(COMP: in COMP_DENOTATION; INFO:
  --
      out INFO_TYPE);
  procedure STORE(COMP: in COMP_DENOTATION; INFO:
      in INFO_TYPE);
  ...
end
-----
--
```

- Diskussion:
 Schreibaufwand für Schnittstelle kleiner
 unspezifischere Festlegung an den Stellen der Ver- -
 wendung (Sicherheitsverlust)
 unspezifischer Parametertyp (z.B. STRING oder
 varianter Verbund (Sicherheitsverlust))
 schwieriger für Implementator und für Verwender:
 Konversionsproblematik

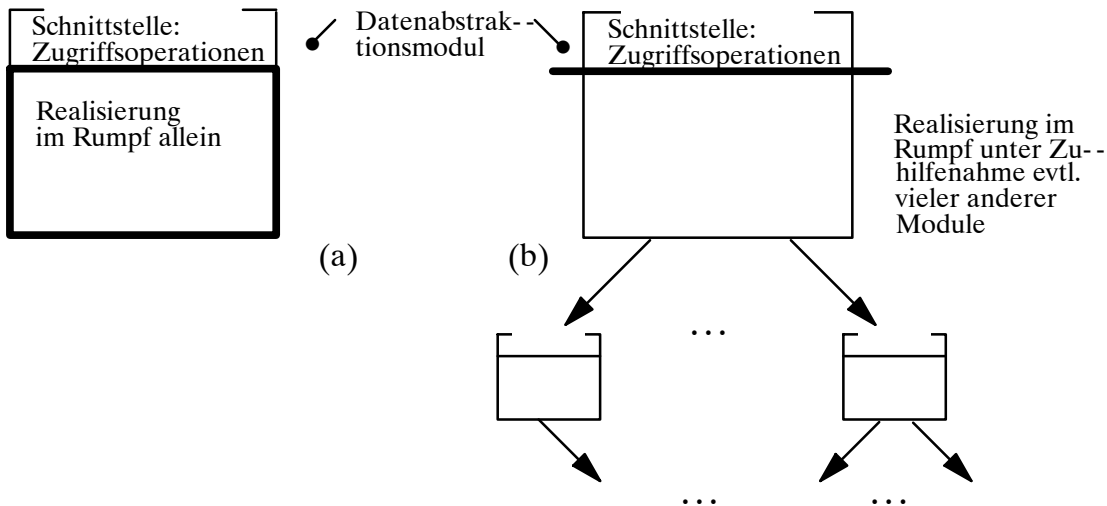
andere Lösungen:

- Gruppierung der Schnittstelle nach log. Gesicht- -
 punkten und Aufteilung auf Module
 je eine Lese- - und Schreibop. für Gruppe von
 Daten (z.B. Adresse)

-- Datenabstraktion in beiden Anwendungsklassen

Anwendungs- klasse der Datenabstraktion	Abstraktion: logische Sicht	Realisierung: physische Sicht
komplexer Einzeleintrag	<p>Gesamtobjekt</p>  <p>Lese- und Schreibzugriff auf die einzelnen "logischen" Komponenten</p>	<p>Komponentenreihenfolge hintereinander, verstreut</p> <p>Realisierung der Reihenfolge durch sequentielle Ablage, über Indizes oder Zeiger verkettet</p> <p>Einzelkomponenten verdichtet, einzelne Komponente muß erst berechnet werden o.ä.</p> <p>zusätzliche Komponenten für interne Zwecke, z.B. Statistik</p>
Kollektion von Einträgen	<p>Ablegen, Auffinden, Ändern und Löschen von Elementen der Kollektion</p> <p>Menge von Einträgen</p>  <p>+Zugriffsart</p> <p>Festlegung der Zugriffsart (FIFO, LIFO, RANDOM etc.)</p>	<p>Wie wird die Menge/geordnete Menge realisiert: sequentiell, über Indizes oder Zeiger verkettet, char. Speicherung etc.</p> <p>Wo wird die Menge abgelegt: im statischen Speicherbereich, im Laufzeitkeller, auf der Halde, auf dem Sekundärspeicher, auf einen Knoten im Netz o.ä.</p> <p>Wie wird die Zugriffsart realisiert: über Berechnung, Einrichtung von Zugriffspfaden</p> <p>Zusätzliche Komponenten für interne Zwecke, etc.</p>

-- Datenabstraktion und Information Hiding



4.4 Datentypmodule und sonstige Module

-- braucht mehr als ein abstraktes Datenobjekt
 Quelltextvervielfältigung oder
 Schablonenmechanismus: abstr. Datentypmodule

-- Unterschied abstrakter (opaker, verkaps.)
 und transparenter (offener) Datentyp

---(a) Verwendung transparenter oder normaler Datentypen und Datenobjekte:

type SPACE_T **is array** (1..N) **of** ITEM_TYPE; ---- (1)

SPACE_1 : SPACE_T; ---- (2)

...

if ... **then** ... ; SPACE_1(INDEX) := X **else** ... **end if**; ---- (3)

---(b) Verwendung opaker oder abstrakter Datentypen und Datenobjekte:

STACK_1: STACK_TYPE; ---- (4)

...

if not IS_EMPTY (STACK_1) **then** ---- (5)

POP (STACK_1);

else ...

end if;

-- Keller als abstrakter Datentypmodul

Programmieren- -im- -Großen- -Teil

```

abstract data type module ITEM_STACK_STENCIL is *****
--
...
type ITEM_STACK_TYPE is private;
procedure INITIALIZE (ST: in out ITEM_STACK_TYPE);
procedure PUSH (EL: in ITEM_TYPE; ST: in out ITEM_STACK_TYPE);
procedure POP (ST: in out ITEM_STACK_TYPE);
function READ_TOP (ST: in ITEM_STACK_TYPE) return ITEM_TYPE;
function IS_EMPTY (ST: in ITEM_STACK_TYPE) return BOOLEAN;
function IS_FULL (ST: in ITEM_STACK_TYPE) return BOOLEAN;
ST_UNDERFLOW, ST_OVERFLOW, ST_NOT_INITIALIZED: exception;
--- Semantikbeschreibung: ...
end                                ITEM_STACK_STENCIL;

```

```

-----
--
module                body                ITEM_STACK_STENCIL                is
-----
--- -Festlegung der Repraesentation des Datentyps,
--- -(in Ada im physischen Teil der Schnittstelle):
SIZE: constant INTEGER := 100;
type SPACE_T is array (1..SIZE) of ITEM_TYPE;
type ITEM_STACK_TYPE is
  record
    SPACE: SPACE_T;
    INDEX: INTEGER range 0..SIZE := 0;
  end record;
...
--- - Realisierung der Zugriffsoperationen (abhaengig von der
--- - gewaehlten Repraesentation des Datentyps)      :
-----
...
end ITEM_STACK_STENCIL; --- *****
-----

```

Programmieren- -im- -Kleinen- -Teil

```

...
--- -Anzeige, daß Modul ITEM_STACK_STENCIL in einem anderen Modul
--- -verwendet werden soll (Import). Dies wird spaeter behandelt.
                                Programmieren- -im- -Großen- -Teil

```

```

...
--- -Verwendung im Rumpf dieses anderen Moduls:
ST_1: ITEM_STACK_TYPE;                                Programmieren- -im- -
EI_1 : ITEM_TYPE;                                     Kleinen- -Teil
if not IS_FULL (ST_1) then PUSH (EI_1, ST_1) else ... end if;

```

- Aufgabe eines adt- -Moduls:
 - Deklaration eines abstrakten Datentyps:
 - Typbezeichner und Zugriffsoperation
 - Realisierung des abstrakten Datentyps:
 - Deklaration der Datenstrukturen,
 - Realisierung der Operationen

- ado- -Modul <- -> adt- -Modul
 - Gemeinsamkeiten s. letzter Absatz
 - Unterschied: ado- -Modul ist ein ado
 - adt- -Modul Schablone für ados
 - ado von ado- -Modul ist (als Gedächtnis) in der
 - Architektur verankert
 - Erzeugen von ados aus adt- -Modul im Rumpf
 - eines Moduls als PiK- -Einheit
 - Verwendung eines adt- -Moduls
 - zur Erzeugung von ados
 - zur Veränderung/zum Abfragen eines ander- -
 - weitig erzeugten ados

- - bisherige Datentypmodule nicht verwendbar, wenn zugrundeliegende Programmiersprache keine Typ- - deklarationen kennt (FORTRAN, Cobol, Assembler, etc.)
Anzahl der erzeugten ados zur Programm- - erstellungszeit nicht bestimmbar

- - andere Art von adt- -Modul
mit Erzeugungsoperation (und Löschoop.)
evtl. mit Initialisierungsoop. zusammen (falls ado nicht mehrfach verwendet werden soll)
evtl. Dekl. eines Typbezeichners für Bezeichner auf ados an der Schnittstelle
Verwendung solcher adt- -Module im Anweisungs- - teil des Rumpfs des verwendenden Moduls

-- Beispiel adt-Modul mit Erzeugungsoperation

```

abstract data type module ITEM_STACK_STENCIL is --- -*****
-----
...
type STACK_DENOTER_TYPE is private; -----
procedure CREATE_AND_INIT(ST: out STACK_DENOTER_TYPE); -----
procedure DELETE(ST: in STACK_DENOTER_TYPE); -----
procedure PUSH(EL: in ITEM_TYPE; ST: in STACK_DENOTER_TYPE); -----
procedure POP(ST: in STACK_DENOTER_TYPE); -----
function READ_TOP(ST: in STACK_DENOTER_TYPE) -----
    return ITEM_TYPE; -----
function ST_IS_EMPTY(ST: in STACK_DENOTER_TYPE) -----
    return BOOLEAN; -----
function ST_IS_FULL(ST: in STACK_DENOTER_TYPE) return BOOLEAN; --
--
function ANOTHER_ST_POSSIBLE return BOOLEAN; -----
ST_UNDERFLOW, ST_OVERFLOW, NO_ST_AVAILABLE, ST_IS_NIL: -----
    exception; -----
--- - Semantikbeschreibung:
-----
----- ...
-----
end                                     ITEM_STACK_STENCIL;
-----
--
module          body          ITEM_STACK_STENCIL          is
-----
--- - Beschreibung des Bezeichnertyps:
-----
type STACK_DENOTER_TYPE is INTEGER; -----
... -----
--- - Realisierung der Zugriffsoperationen: -----
... -----
end ITEM_STACK_STENCIL; --- -*****
-----
-----
...
--- - fuer einen anderen Modul:
--- - Importteil (Programmieren- -im- -Gossen- -Teil), kommt spaeter.
-----
...
--- - Verwendung im Rumpf dieses anderen Moduls (Programmieren im Kleinen):
ACT_ST: STACK_DENOTER_TYPE; --- -ACT_ST kann bel. Keller bezeichnen
EL1: ITEM_TYPE;
...
if ANOTHER_ST_POSSIBLE then
    CREATE_AND_INIT (ACT_ST); --- - im Anweisungsteil erzeugt, Wert von

```

- Muß Verwender eines adt- -Moduls wissen, ob dieser Typbezeichner oder Erzeugungso. exportiert?
Ja, unterschiedl. Verwendung beim Schaffen von ados

Variablensemantik	<- ->	Zeigersemantik
Obj. auf Laufzeitkeller werden v. d. Sprachimpl. angelegt, gelöscht Zuweisung: Kopie		Obj. auf "Halde" Verwender erzeugt und löscht sie "eigenständ." Objekte Zuweisung: weitere Bez.

- Semantik der unterschiedl. Verwendung
an der Schnittstelle
aus Syntax ablesbar
Kommentar
Realisierung anders
- Aussagen über DA und ST des letzten Abschnitts zu
wiederholen
Gefahr lokalisieren
lose Bindung von Modulen durch DA
große Spannweite unterschiedl. Realisierungen
Adaptabilität
Anwendungen: Einträge, Kollektionen
Schnittstellengestaltung
Abkürzungen (Return- -Code, allg. Lese- - und
Schreibop. bei Eintragsanwend.) unsicherer
Information Hiding zwischen Schnittstelle und
Realisierung

-- Semantikspez. von adt- -Modulen durch alg. Spezifikation

spec ITEM_STACK_TYPE

--- gewisse Importe von anderen Spezifikationen sind noetig, z.B. von ITEM

sorts ITEM_STACK_TYPE

operations

--- Festlegung der Exportschnittstelle:

NEW: \longrightarrow ITEM_STACK_TYPE

PUSH: ITEM x ITEM_STACK_TYPE \longmapsto ITEM_STACK_TYPE

POP: ITEM_STACK_TYPE \longmapsto ITEM_STACK_TYPE

READ_TOP: ITEM_STACK_TYPE \longmapsto ITEM

IS_EMPTY: ITEM_STACK_TYPE \longrightarrow BOOLEAN

IS_FULL: ITEM_STACK_TYPE \longrightarrow BOOLEAN

preconditions

--- Vorbedingungen für die Operationen, damit die algebraische

--- Spezifikation gueltig ist:

pre POP(ST: ITEM_STACK_TYPE) = **not** IS_EMPTY(ST)

pre READ_TOP(ST: ITEM_STACK_TYPE) = **not** IS_EMPTY(ST)

pre PUSH(EL: ITEM; ST: ITEM_STACK_TYPE) = **not** IS_FULL(ST)

equations

for all EL: ITEM, ST: ITEM_STACK_TYPE:

IS_EMPTY(NEW())

not IS_EMPTY(PUSH(EL, ST))

not IS_FULL(NEW())

not IS_FULL(POP(ST))

READ_TOP(PUSH(EL, ST)) = EL

POP(PUSH(EL, ST)) = ST

end spec ITEM_STACK_TYPE

Signatur: Sorts- -, Operations- -Teil

partielle Funktionen, totale Funktionen

Unterschied Funktion PUSH zu Zugriffso. PUSH

NEW entspricht Erzeugungsooperation

Vorbedingungen, unter denen alg. Spez. gilt

alg. Gleichungen (Axiome):

sem. Zusammenhang der Zugriffsooperationen

- formale Semantikfestlegung
für funkt. Module wichtige Ergänzung zu
DA- -Module hier vorgest. Sprachen

- weitere Modulararten
Zusammenf. v. transp. Typen: Typkollektionsmodule
nach Anwendungsbereichen (z.B. Physik)
nach versch. log. Verwendung in Programmsyst.
Anschluß an Programmiersprache
Op. f. Typumwandlungen, - -Konversionen
solche Typen zu einfach, somit keine
Architektureinheit
ggf. Hinzunahme von Konstanten

- Rolle spielen für Architekturüberlegungen keine große
machen Architekturdiagramm unübersichtlich

- Sehen keine Module mit Objekten an der Schnitt- -
stelle vor

- Zwischenformen funktionaler und DA- -Module
Zufallszahlengenerator, Tastatur, Maus?

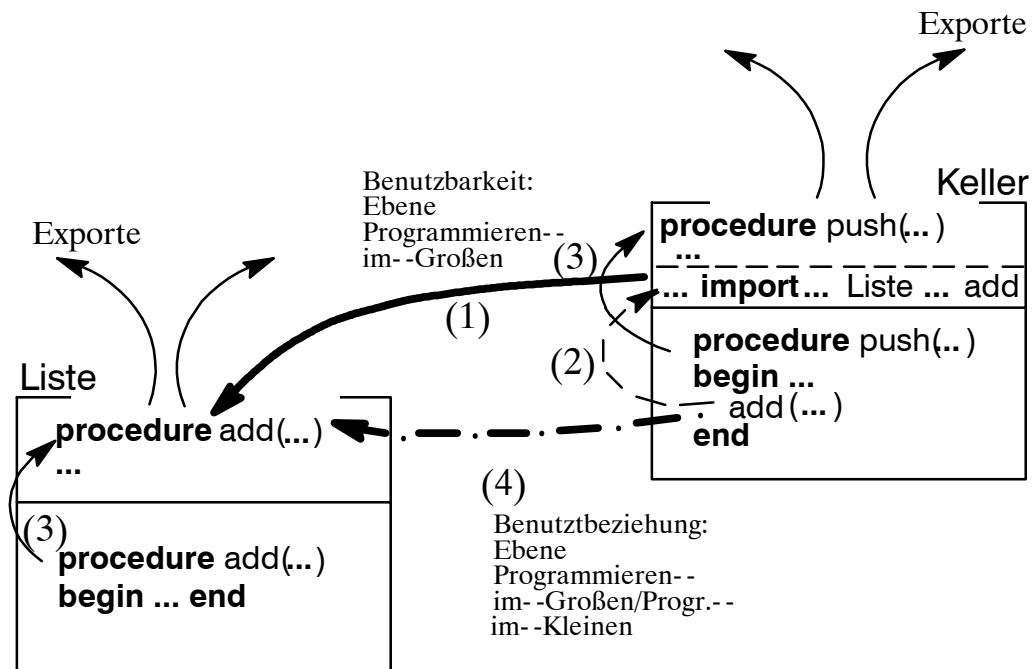
-- bisherige Anwendungsklassen versch. Modulararten

Modulart	funktionale Module	abstr. Datenobjekt- module	abstr. Datentypmodule
Verwendungs- zweck	<ul style="list-style-type: none"> ● Steuer- - oder Koordinationsaufgabe ● Transformations- - aufgabe ● komplizierte Auswertung <p>Hilfsdienste auf versch. Datenstruk- - turen (funkt. Zwischenschicht zwischen Datenabstr. Schichten)</p>	<p>einzelner, komplex aufgebauter Eintrag</p> <ul style="list-style-type: none"> ● einzelne Kollektion mit best. Zugriffs- - operationen 	<ul style="list-style-type: none"> ● Handhabung von komplex aufgebau- - ten Einzeleinträgen ● Handhabung von Kollektionen mit best. Zugriffsopera- - tionen

4.5 Beziehungen zwischen Modulen

- - Modulbeziehungen: z.B. Importschnittstelle, gibt auch weitere verschiedene Arten für unterschiedliche Beziehungen betrachten logische Beziehungen und nicht z.B. Beziehungen auf Programmiersprachen- -Einheiten, wie bei der getrennten Übersetzung
- - Auf welcher Ebene Modulbeziehungen für Zusammenhang von Modulen
 - Benutzbarkeits- - oder Importebene
in der Spezifikation
 - statische Benutzt- - oder Benutzungsebene
statisch im Rumpf
 - dynamische Benutzung:
dynamisch im Rumpf
- - Was kann benutzbar gemacht werden?
 - Hängt von der Art des exportierenden Moduls ab:
 - Funktionsmodul: Nutzung der Funktionen
 - ado- -Modul: Nutzung der Zugriffsoperation
 - adt- -Modul: Nutzung Typ/ Erzeugungsoperation
und Zugriffsoperationen

-- Benutzbarkeitsebene für das Programmieren im Großen
(Zusammenspiel mit dem Programmieren im Kleinen)



Benutzbarkeitsebene einzige auf PiG-Niveau

Benutztebene allein auf PiK-Niveau

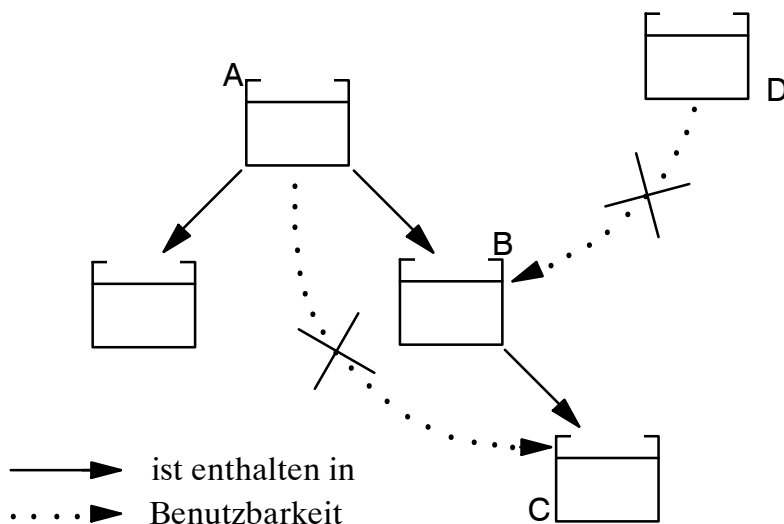
Redundanz durch Zusammenspiel PiG-PiK

Arbeitsteilung

Sicherheit

4.6 Die lokale Benutzbarkeit

- erste Art von Benutzbarkeit
weitere kommen
- Unterscheidung von der "Logik" der Verwendung
auf Architekturebene
nicht durch Programmiersprache, auf die wir abbilden
Konzepte haben aber Ursprung in Programmiersprachen:
hier Schachtelungsprinzip/ Blockstruktur,
Gültigkeit, Sichtbarkeit
- vorläufige Definition der lokalen Benutzbarkeit:
"Ein Modul ist in einem anderen enthalten und damit
prinzipiell nur in einem lokalen Kontext benutzbar.
Es muß explizit festgelegt werden, wo er benutzbar
sein soll."
- Was möchte man modellieren?



-- Enthaltenseinsbeziehung als logische Beziehung
auf Architekturebene

B ist in **A** enthalten:

B ist zur Realisierung von **A** nötig

Realisierung von **A** u.a. dürfen von **B** Gebrauch machen

z.B. darf **B** im Rumpf von **A** statisch benutzt werden

B ist nur an einer "Stelle" von Wichtigkeit,

lokale Bedeutung

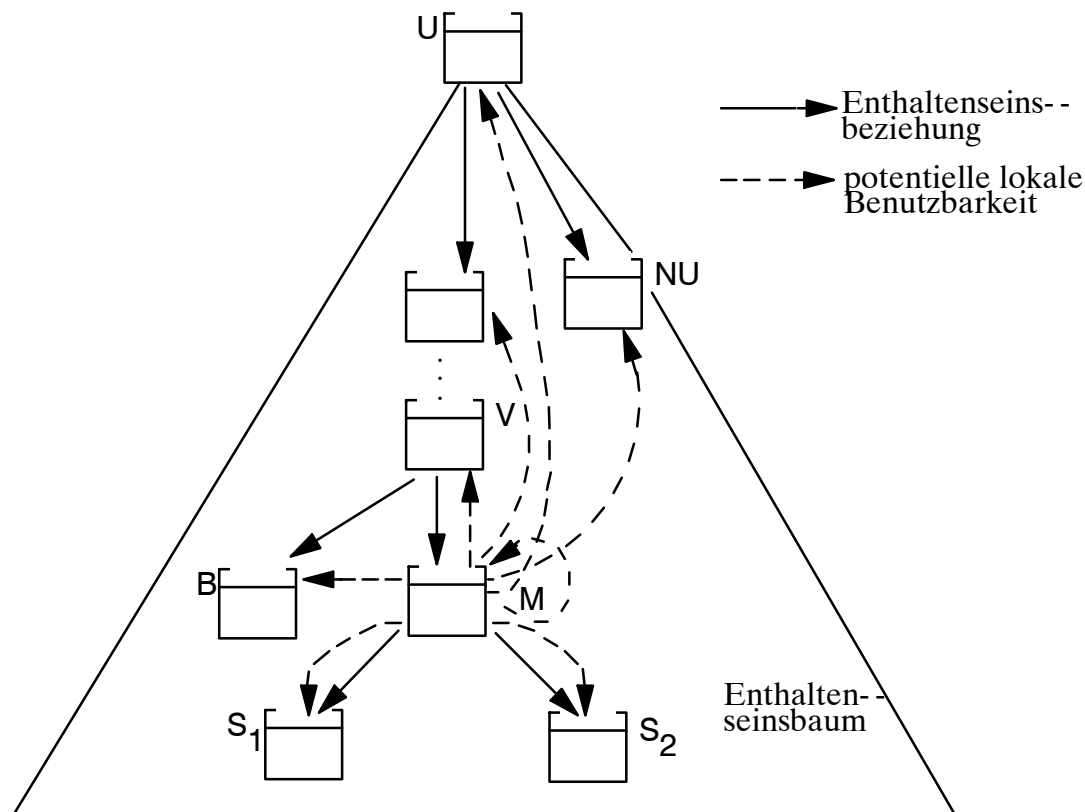
drücken Enthaltenseinsbeziehung aus

durch Pfeil in Graphik

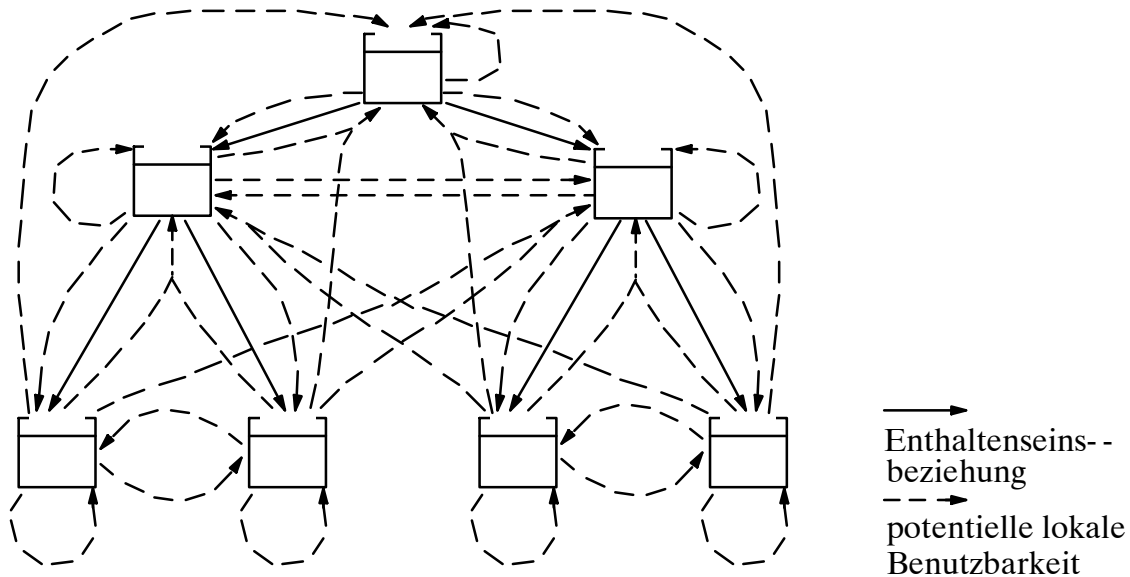
nicht durch Ineinanderschachtelung i. Modulbeschreibung

-- Benutzbarkeit in bestimmten Kontext:

inverse Beziehung: potentielle lokale Benutzbarkeit



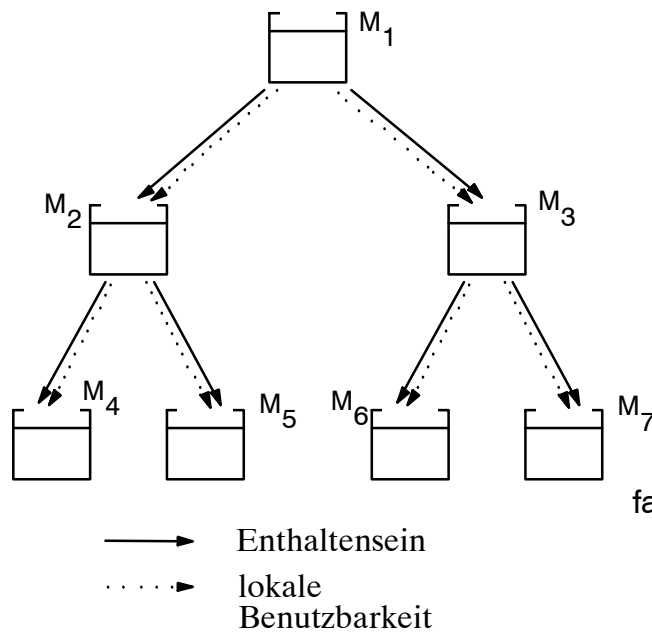
-- Beispiel mit 7 Modulen: Chaos!



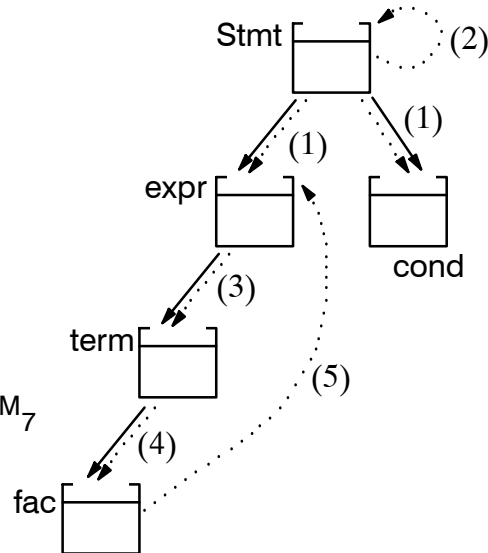
-- explizite Festlegung der Benutzbarkeit durch lokale Benutzbarkeitsbeziehung als spezielle Importbeziehung
 verträglich mit potentieller Benutzbarkeit (und damit auch mit Enthaltenseinsbeziehung)
 Graphik: Kante bestimmte Art
 textuelle Detailfestlegung Modul: lokale Importklausel

-- Standardsituationen

a) Standardfall

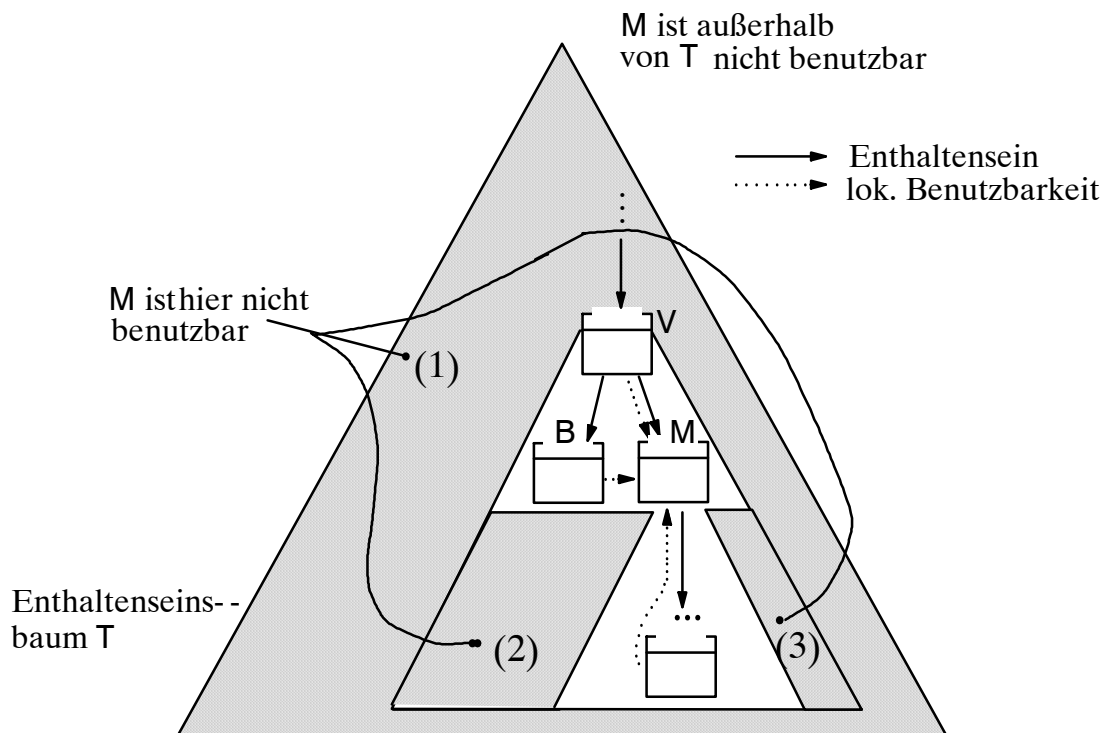


b) Beispiel mit Rekursion



- Was haben wir für die Architekturmodellierung erreicht?
 lokale Bedeutung ausgedrückt durch Enthaltenseinbeziehung
 dadurch Einschränkung der prinzipiellen Benutzbarkeit
 explizite Festlegung im Rahmen dieser Möglichkeiten
 damit festgelegt
 - welche Module M (lokal) verwenden darf
 - und welche M (lokal) verwenden dürfen

- lokale Benutzbarkeit und Sicherheit



(1) -- (4): keine Benutzung, nicht einmal Benutzbarkeit

-- Modul mit darunterhängendem Enthaltenseinsbaum:
 Teilsystem

-- lokale Benutzbarkeit <--> Lokalitätsprinzip blockstrukt.
 Sprachen

keinen Gültigkeitsbereich, sondern explizite Festlegung
 gleicher (Modul-)Name in Enthaltenseinsbaum nicht
 vorgesehen

Schnittstellenressourcen sind stets verschieden benannt
 keine Abbildung auf Ineinanderschachtelung

4.7 Die allgemeine Benutzbarkeit

- - zweite Art von Benutzbarkeitsbeziehung
Ursprung Programmiersprachenkonzept: Importklausel
logische Beziehung für Architekturmodellierung
- - Warum genügt die lokale Benutzbarkeit allein nicht?
(prinzipiell geht es: Algol, Pascal etc.)

Wohin hängen?

Nicht verständlich

Kann auch an anderer Stelle benutzbar gemacht werden

Kann auch in anderem Enthaltenseinsbaum benötigt werden

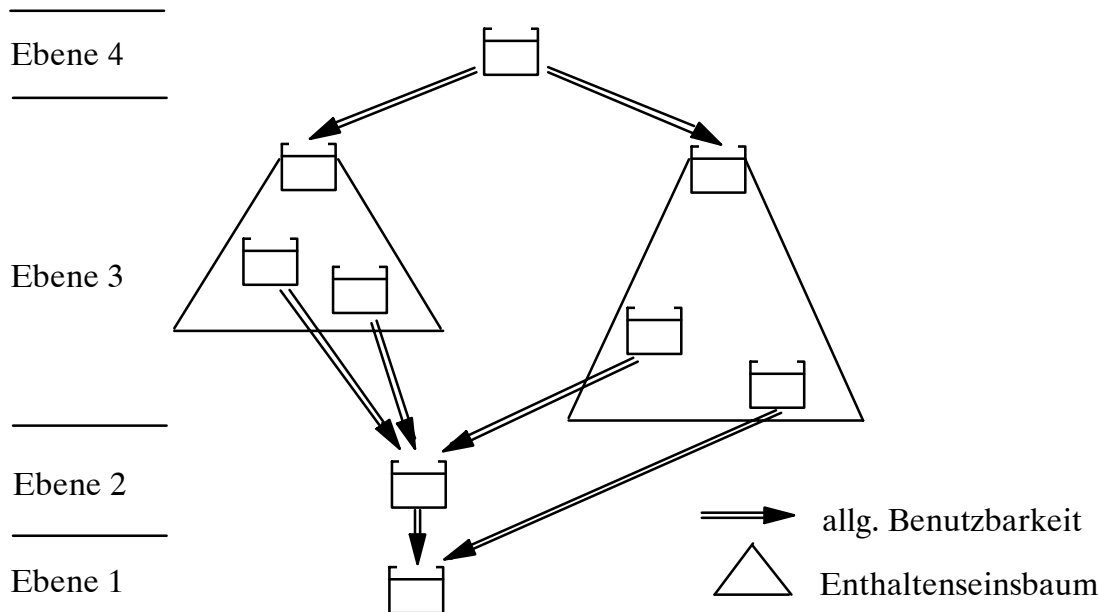
- - Lösung

in Graphik andere Kanten
in Textbeschreibung andere Importklausel

-- vorläufige Definition allgemeiner Benutzbarkeit:

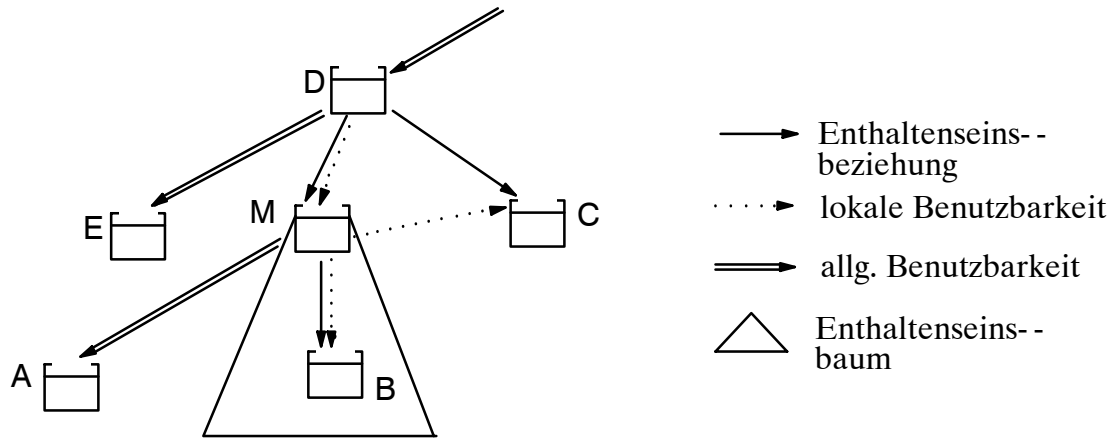
”Ein Modul (später auch Teilsystem) ist ein allgemeines Hilfsmittel in einem Softwaresystem, das zur Realisierung anderer Module benötigt wird. Es ist überall dort benutzbar, wo dies explizit festgelegt wurde.”

- verwendeter Modul logisch tiefer als Verwender,
allgemeine Benutzbarkeit ist Hierarchie:
Schichteneinteilung
keine strenge Hierarchie

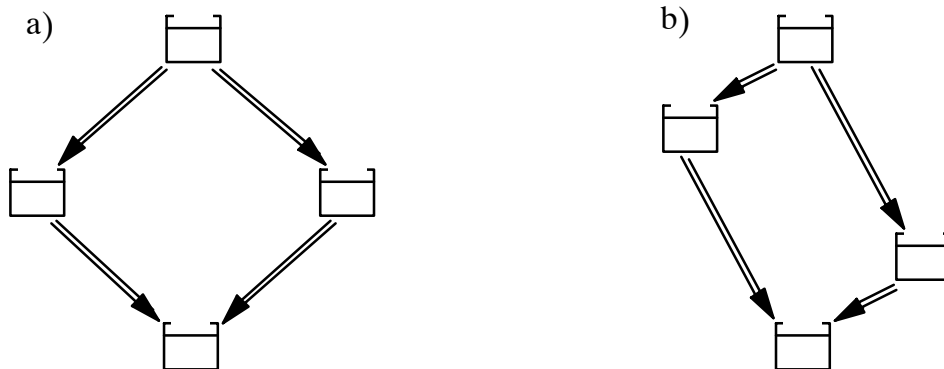


- allgemein verwendbarer Modul
mit entsprechender Absicht entworfen
oder später entsprechend verallgemeinert
oft eher Datenabstraktions- -Module als funkt. Module
- Einhängen eines Moduls (Teilsystems)
braucht Realisierung nicht zu kennen
Information Hiding auf Architekturebene
muß wissen, ob allgemeine oder lokale Verwendung

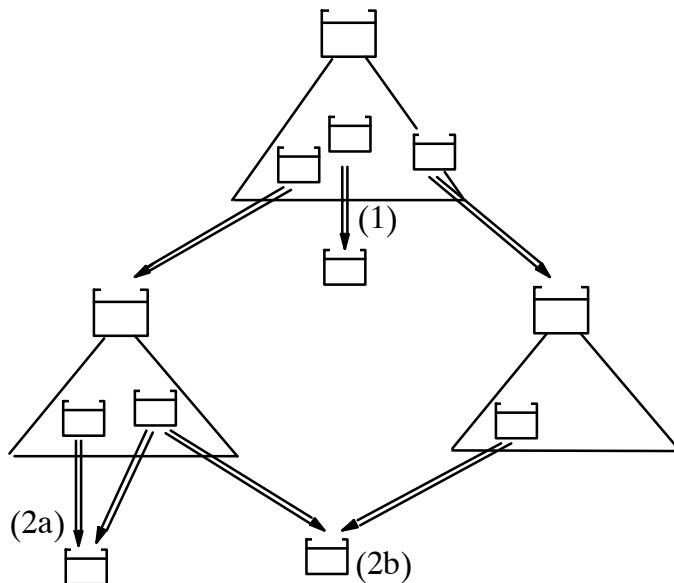
-- Zusammenspiel Modulbeziehungen in Bezug auf Exporte/ Importe



-- bisher kennengelernte Modulbeziehungen liefern nicht notwendigerweise logische Schichtung



- verschiedene Arten allgemeiner Benutzbarkeit
 - einige Stelle
 - innerhalb eines Teilsystems mehrfach
 - verschiedene Teilsysteme
 - in verschiedenen Softwaresystemen dazugebunden
 - Prozeß für verschiedene Softwaresysteme



- Genügt allgemeine Benutzbarkeit allein?
(prinzipiell ja: FORTRAN, Assembler etc.)
verzichtet auf

Baustein hat nur Bedeutung für spez. Situation
braucht ihn nicht zu kennen, wenn man Teilsystem
betrachtet, in das er eingebettet ist
verboten ihn von außen zu benutzen
allg. verfügbare Hilfsmittel nicht mit Kleinkram
verschmutzt

Inform.
Hiding

- lokale und allgemeine Benutzbarkeit
und zugrundeliegende Strukturbeziehungen

-- Modulbeziehungen/ Modultypen und Entwurfstrategien

Modulbeziehungen

Top- -down: Enthaltenseinsbeziehung/ lok. Benutzbarkeit

Gefahr allg. Bausteine nicht zu erkennen: gravierende

Architekturveränderungen später

Bottom- -up: allg. Benutzbarkeit

Modultypen:

Top- -down: funktionale Module

Gefahr Datenabstraktion zu übersehen

Bottom- -up: Datenabstraktions- -Module

-- Modultyp/ Modulbeziehungen und Architektur- -Schichten

Modultypen

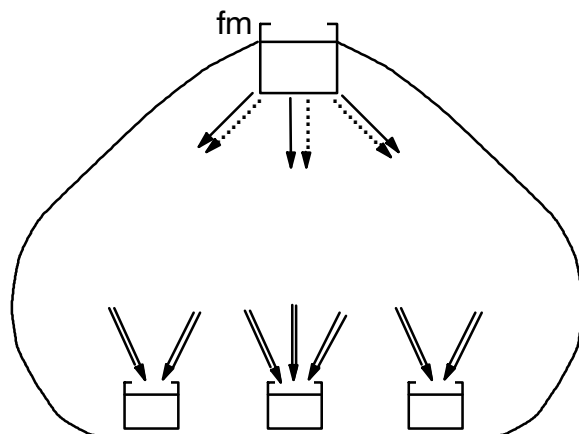
funktionale Module: oben

Datenabstraktions- -Module: unten

Modulbeziehungen

Lokalitätsprinzip: oben

allg. Benutzbarkeit: unten



verstärktes Auftreten
von Funktionsmodulen
und lok. Benutzbarkeit

verstärktes Auftreten von
Datenabstraktionsmodulen
und allg. Benutzbarkeit

4.8 Zur Darstellung von Architekturen

- Architekturdiagramme: zur Übersicht
 textuelle Beschreibung für Module: für alle Details
 Entwurfs- -Begründungspapier: zur Begründung u. Erklärung
 Spezifikation der Modulrumpfe: für Programmieren i. Kleinen
 und dynam. Zusammenspiel

- Architekturdiagramm:
 Überblicksdokument
 zum Verstehen des Gesamtsystems, zum Diskutieren,
 später zur Diskussion allein, wenn die Modulspezifikationen
 verinnerlicht sind
 geübter Entwerfer: Entwurf mehr oder minder auf
 Architekturdiagrammebene, Details später
 große Architekturen (Progr. im Größten)
 ebenfalls Architekturdiagramm, das Teilsysteme enthält
 (siehe unten)

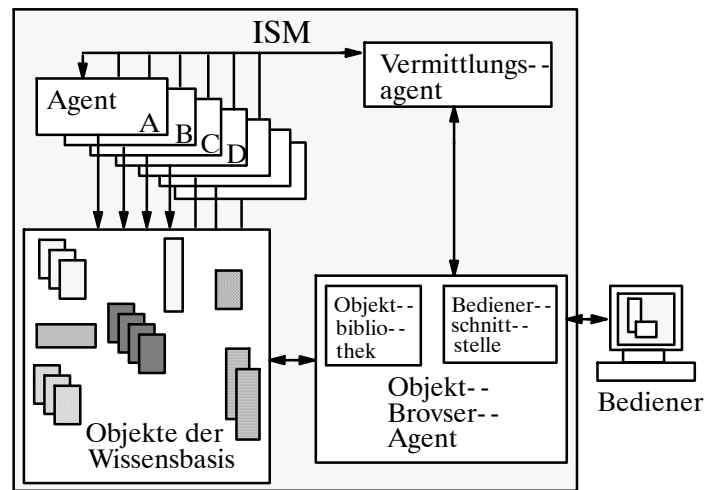
insges. Quintessenz des fertigen Programmsystems

- Architekturdiagramme
 Modulsymbole, Artkennzeichnung für Module
 Kanten verschiedener Arten für Beziehungen
 Konsistenzbedingungen

=> Klasse geordneter, markierter Graphen in graphischer
 Repräsentation

-- anderes Verständnis von "Architektur" in der Literatur

Kästen:
Komplexe
Verbindungen:
haben etwas
miteinander zu
tun



Die ISM Architektur

- Forderung an Gestalt von Architekturdiagrammen
 - einfach
 - übersichtlich
 - augenfällig
 - zur Anzahl und Größe von Modulen
- versuchen zu präzisieren

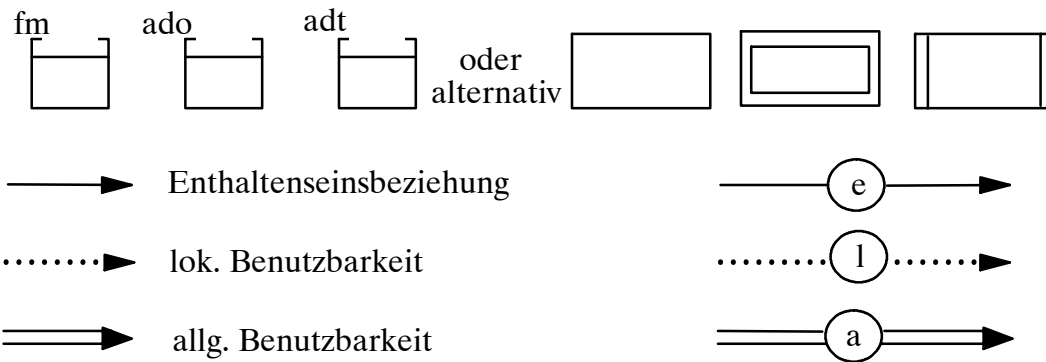
- - möglichst wenig Querbeziehungen (Kanten)
richtige Modulanzahl, nicht 1
viele DA- -Module
wegen Kosten von Kanten

- - möglichst viele "unabhängige" Teildiagramme (Teilsysteme)
d.h. wenig Kanten zum Rest
bei größerem Projekt zu Teilsystemen gezwungen
Verständlichkeit der Gesamtarchitektur

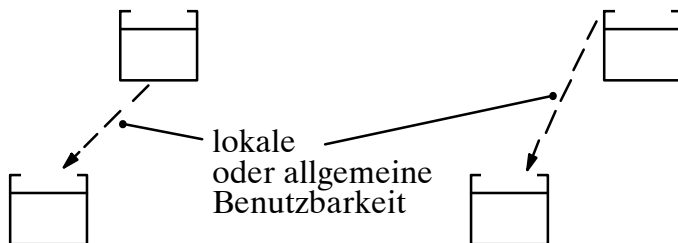
- - Fazit: vage Forderungen, es fehlt geeignetes
Komplexitätsmaß

- - "Methodikregeln" im Umgang mit Sprache
 - Enthaltenseinsbaum nicht zu tief, allg.
Hilfsmittel herausziehen
 - Modul/Teilsysteme: nicht zu viele einlaufende
Benutzbarkeitskanten, insb. nicht von sehr
unterschiedlichen Niveaus aus; Zwischenniveau fehlt
 - nur eine einlaufende Kante: ist Modul wirklich ein allg.
Baustein?
 - Schnittstelle nicht zu groß: Verteilung auf
verschiedene Module/Teilsystemeetc.

-- Diagrammsprachelemente



-- Import für Realisierung oder Schnittstelle



-- Textnotation für Modul

```

module_text_notation ::=      module_kind module module_name is
                               structure_clause
                               module_global_imports
                               export_interface
                               module_semantics
                               end module_name;
                               module body module_name is
                               module_body_imports
                               programming_in_the_small_part
                               end module_name;
module_kind ::=
                               functional | abstract data object |
                               abstract data type
structure_clause ::=
                               is contained in module_name; | ...
imports ::=
                               Z import_kind import from module_name
                               using interface_ressources_name_list; X
import_kind ::=
                               local | general | ...
export_interface ::=
                               Ada_proc_or_func_or_limited_pri-
                               vate_type_source_text
module_semantics ::=
                               semantic_description_text
programming_in_the
_small_part ::=
                               Ada_source_text
comment ::=
                               natural_language_text
name_list ::=
                               Ada_identifier_list

```

4.9 Konsistenzbedingungen für Architekturen

- - Konsistenzbedingungen: kontextsensitive Syntax der vorgegebenen Sprachen und ihre Beziehungen zu anderen Sprachen

etwas anderes als "Methodikregeln"

- - Einteilung 1:
unterscheiden zulässige und unzulässige Architekturen
verweisen auf unvollständige Stellen
stellen Warnungen dar

- - Einteilung 2:
auf Architekturdiagrammebene allein
zusätzlich Detailspezifikationen betrachten
zusätzlich Modulrumpf betrachten

- - für Erklärung brauchen wir
Erläuterung Benutzbarkeitsebene
Erläuterung zur Gestalt von Modulen, insb. DA- -Modulen
Erläuterung lokale, allgemeine Benutzbarkeit

-- Bedingungen auf Architekturebene

-- Regeln aus Zusammenspiel Export bzw. Export/Import

-- Übergang zum PiK
bei exportierendem oder importierendem Modul

4.10 Zusammenfassung

- - zwei Architekturbeschreibungssprachen eingeführt für Architekturdiagramme, Detailspezifikationen (zusätzlich Design Rationale, Minispecs)
- - zugrundeliegendes Modulkonzept
Arten von Modulen: fm- -, ado- -, adt- -Module
lokale Benutzbarkeit und Enthaltenseinsbeziehung,
allg. Benutzbarkeit
Konsistenzbedingungen
- - haben lediglich Denkraum geschaffen,
Anwendung nichttrivial (Aufwand, intellekt. Anstrengung)
- - uns fehlt noch Vertrautheit im Umgang
siehe weitere Kapitel: Teilarchitekturen, ganze Architekturen,
Studium von Klassen von Anwendungssystemen nötig

**5. ZUR VERTIEFUNG:
TEILARCHITEKTUR-
ÜBERLEGUNGEN
UND MODULKONZEPT-
ERWEITERUNGEN**

- - Modulkonzept anwenden
 - In welchen Zusammenhängen treten bestimmte Modularten auf?
 - Standard- -Situationen für Teilarchitekturen

- - sehen, daß wir weitere Konzepte brauchen
 - Teilsysteme
 - Generizität
 - Objektorientierung

5.1 Datenabstraktion versus funktionale Abstraktion

- Zuordnung Modul funktionale Abstr. oder Datenabstr.
Wann und wo treten Mißverständnisse auf?

- Von welcher Art ist ein Modul
 - Gedächtnis --> ado
 - Schablone für Gedächtnisse --> adt
 - E/A--Verhalten --> fm

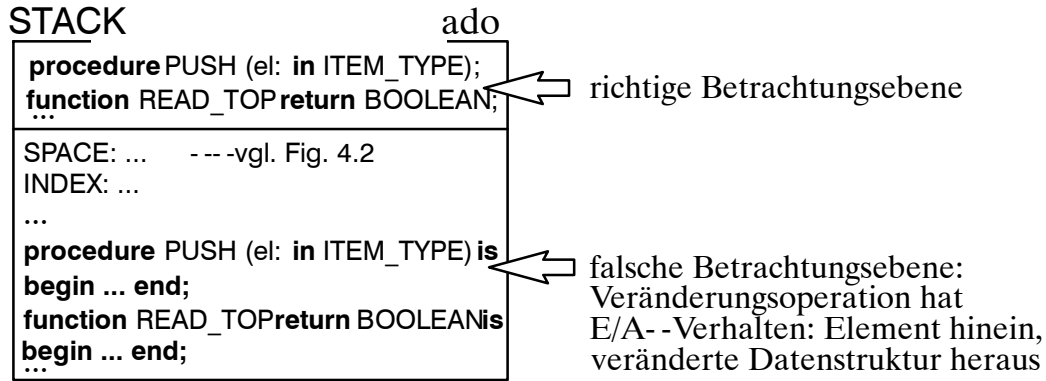
- Zuordnung nicht im Nachhinein
 - Mischcharaktermodule, die Probleme bzgl. Verständnis und Beseitigung verursachen
 - verleitet zu Entwurfsfehlern (Äpfel und Birnen)

- Frage
 - einfach bei adto--Modulen
 - fm Unterscheidung
 - ado Module schwierig

 - Frage: eigenständiger Zugriffsoperation(en
 - fm oder eines ado--Moduls

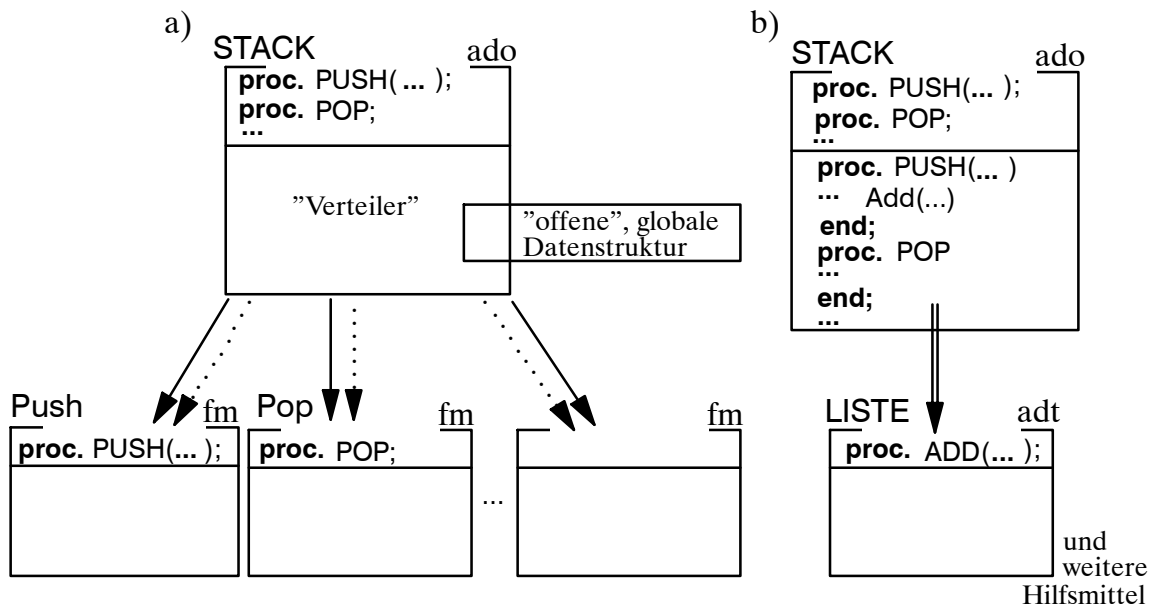
- Gleichheit von Eingabe-- und Ausgabedatenstruktur
 - ist kein Indiz für Zugriffsoperationen
 - (vgl. Compiler--Optimierungsphase
 - Verschiedenheit von Eingabe--/Ausgabedatenstruktur
 - ”mit Gewalt” beseitigbar (Op. auf E x A)
 - dann keine sinnvolle Zugriffsoperation

- Regel 1: Betrachte für Unterscheidung Schnittstelle und nicht Rumpf
 Bsp. Datenobjektmodule



- Regel 2: Betrachte Modul und nicht Gesamtsystem
 Bsp. funkt. Modul
 Steuerung des Dialogs in einem interakt. System

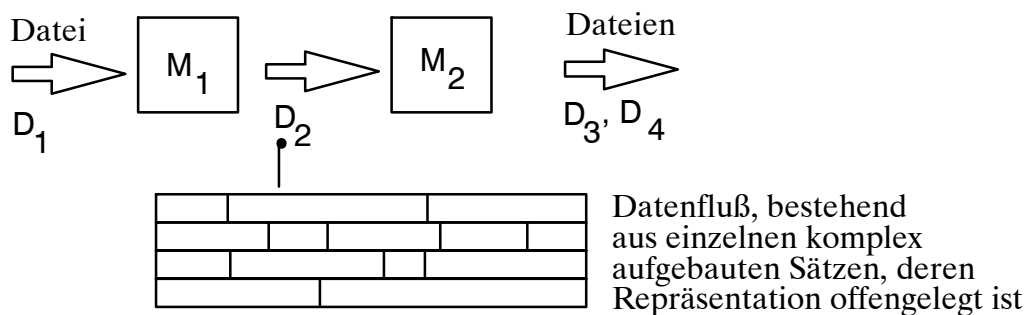
- falsche Entwurfsentscheidung: Zugriffso. sind funkt. Module kann in folg. Form nicht gemacht werden



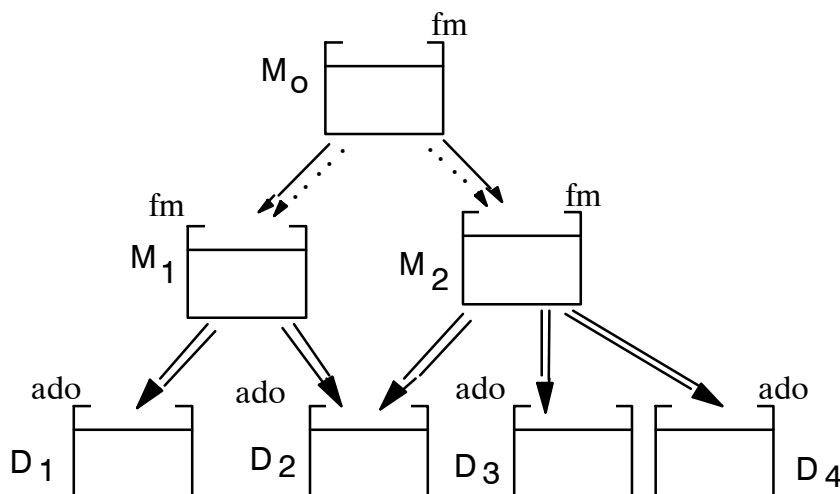
- Fragen "Funktionale Module für die Realisierung von DA- -Modulen"
"Wie schneidet man?"

5.2 Zusammenspiel zwischen funkt. Modulen und DA-Modulen

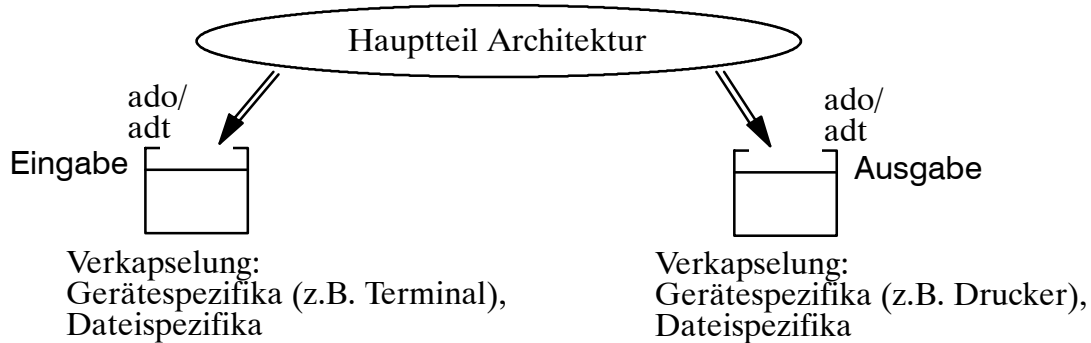
- Herkömmliche Systementwicklung:
 Programme + Daten
 Handhabung offener Daten
 Detailwissen unnötigerweise verschmiert



- Situation bei Beachtung von DA
 keine komplexen Datenströme mehr
 jede komplexe Datenstruktur als Modul
 Was wird verkapselt?
 Zusammenspiel fm- -ado, bzw. adt



- allg. Aussage
 - Eingabe Verkapselung von Eintrags-, Datei-,
 - Ausgabe Gerätedetails
 - ist Anwendung für Datenabstraktion

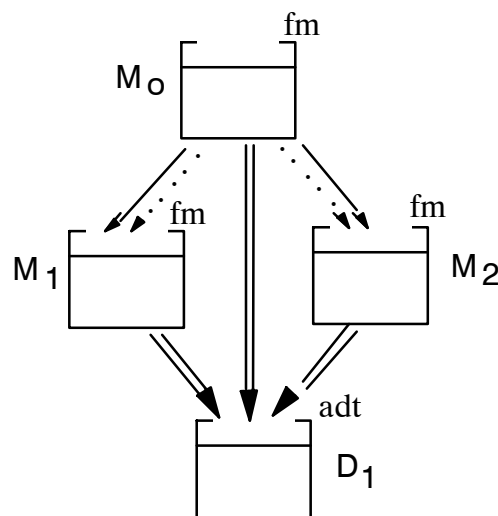


Gerätespezifika: virtuelles Terminal
 virtueller Drucker

- Mißverständnis bei Verwendung der Begriffe
 - Eingabe/Ausgabe
 - bisher Geräte, Datenstrukturen etc.
 - d.h. Behälter, aus denen Daten bezogen werden

Ein- -/Ausgabe als Aktivität von funkt. Modul
 mit Datenabstraktionsmodul zusammen

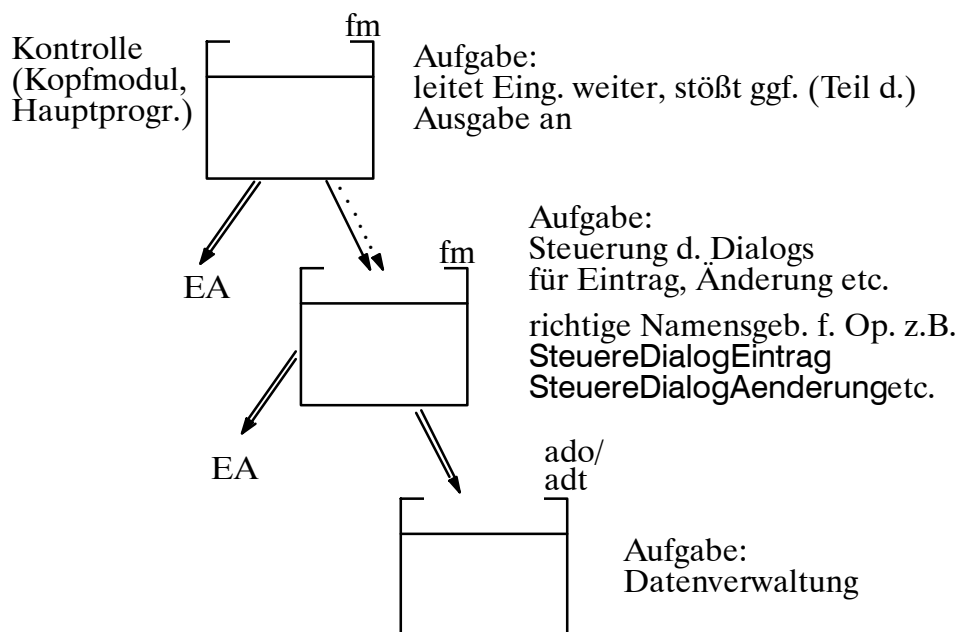
- Unterscheidung funkt. und DA- -Modul erneut
Bemerkungen und Beispiele
- Bem. 1: fm aktions- - oder transformationsorientiert
DA- -Module passiv oder zustandsbewahrend
heißt nicht, fm werden von sich aus aktiv, werden
ebenfalls i.a. importiert und benutzt
heißt nicht, DA- -Module bedienen sich bei Realis.
keiner Hilfsmittel: sowohl für fm als auch DA- -
Module möglich
- Bem. 2: Zusammenspiel fm und adt



ado im Rumpf von M_0
 zur Verarbeitung über Parameter an M_1, M_2
 auf ado Zugriffso. anwendbar in M_1, M_2 , deshalb
 Importe
 Gedächtnis taucht also nicht mehr als Modul auf

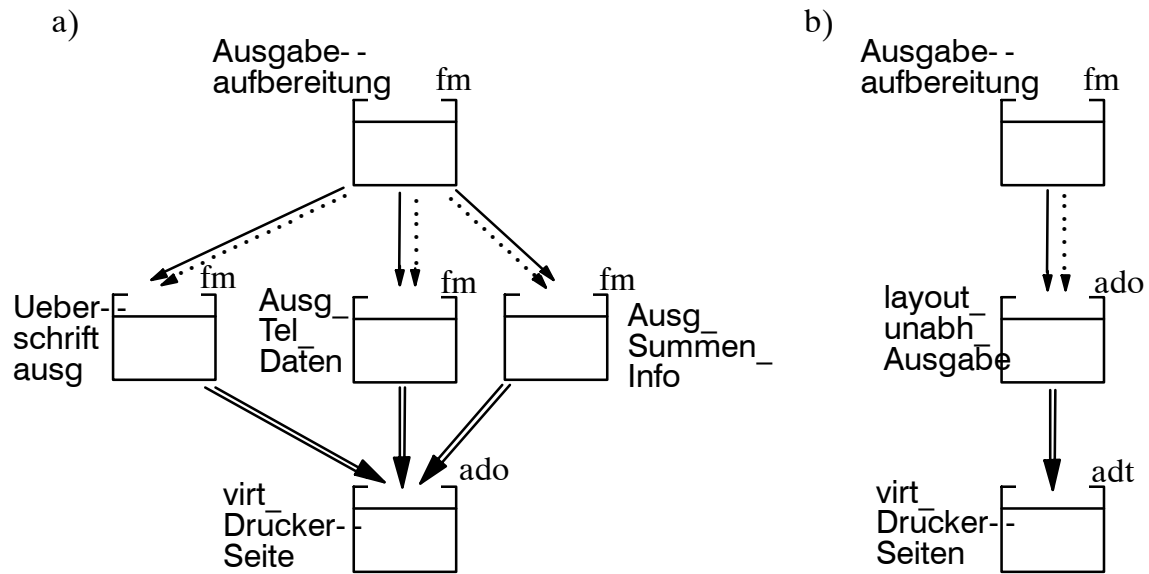
- Bem. 3: Vermischen funkt. und Datenabstraktion
 Kollektion zur Abspeicherung
 mit allen Einträgen soll etwas gemacht werden
 sogen. Iteratoren an der Schnittstelle des
 Kollektionsmoduls: falsch!

- Bsp. 1: Steuerungsmodul eines interaktiven Systems



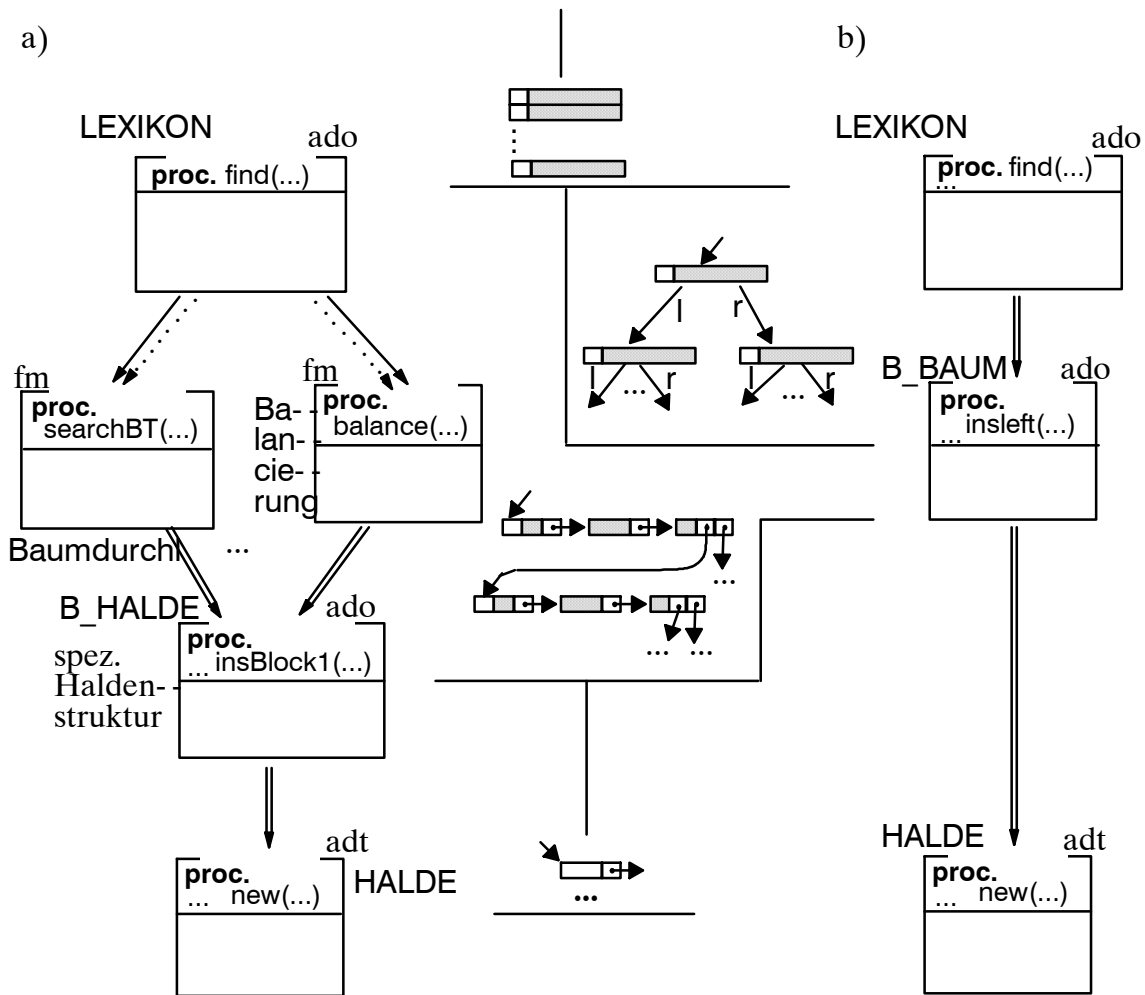
- Bsp. 2: Steuerung einer Maschine mit kompl. inneren
 Zustand: Reaktion und Folgezustand davon ab-
 hängig (endl. Automat, Kellerautomat etc.)
 Trennung Entwurfsentscheidung
 Gedächtnisaufbewahrung, Zustandsübergang,
 Steuerung
 Vorteil: Übergangsverhalten austauschbar

-- Bsp. 3: Ausgabeaufbereitung für Druckausgabe



Layout--Druckaufbereitung ist DA--Anwendung!

- Bsp. 4: Wie entwirft man unterhalb eines DA-Moduls?
rechts: DA-Schicht auf DA-Schicht
links: funkt. Zwischenschicht auf "globalen" Daten



rechte Lösung hier besser: Adaptabilität
Geeign. DA-Zwischenniveau muß aber vorhanden sein!

- Rest des Abschnitts: nebenläufiges Problem
gleiches Modulkonzept wie bei seq. Problemen?
Zusammenspiel von Modulen gleich?

Produzenten- -Konsumenten- -Problem

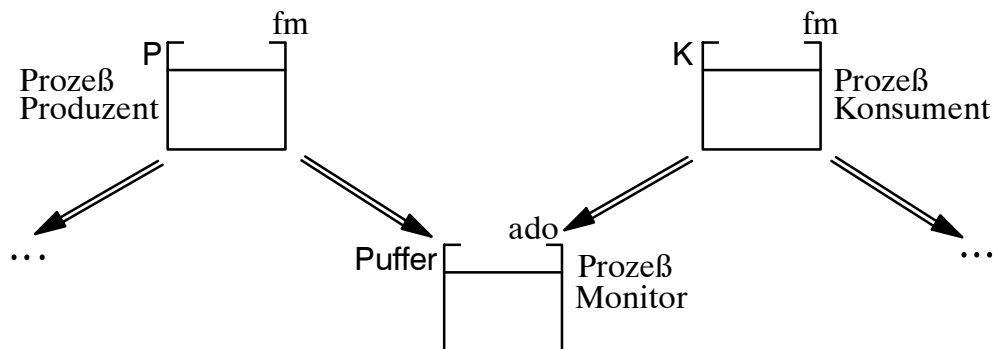
Begriffe: Prozeß, Nebenläufigkeit, expl./impl.

Aktivierung, Anzahl der akt. Prozesse,

Beendigung impl./expl., Synchronisation,

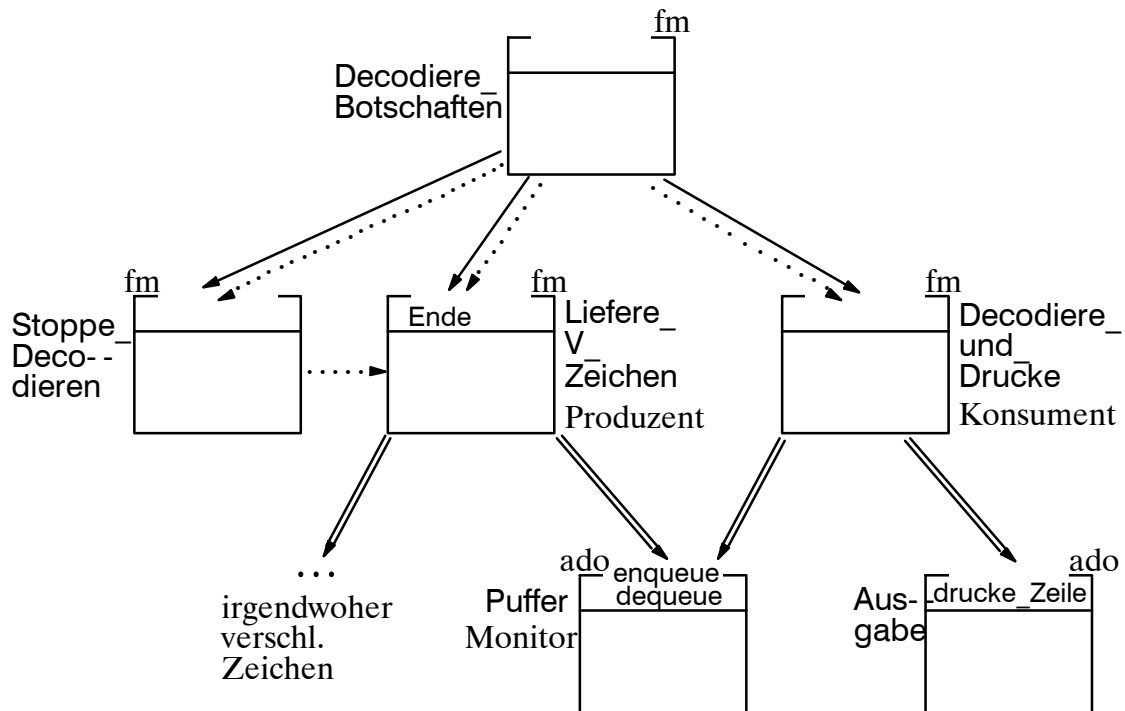
gens. Ausschluß, Informationsaustausch,

Ada- -Rendezvous



Monitor: pass. Prozeß zur Entkopplung von
Produzent und Konsument

Beispielsystem



Unterschied zu seq. Systemen

Nebenläufigkeit

andere Benutzung v. Modulen: Aktivierung, Synchr.

Ereignissteuerung

Hoffnung: Entwurf i.w. ohne diese Überlegungen,
Nebenläufigkeitsaspekte dann hinzu

5.3 Teilsysteme einer Gesamtarchitektur

- Motivation der Einführung von Teilsystemen
 - Abschotten von Interna einer Teilarchitektur
 - Gruppe von Modulen zusammen benutzbar
 - Grobentwurf
 - Einheiten der Wiederverwendbarkeit
 - PO- -Einheiten (Teilprojekt, Teilprodukt, Meilen- -stein)
 - Teststummel, Treiber: Zuordnung zu Modulgruppen

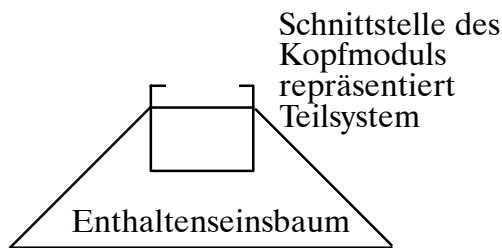
- somit Modellierungseinheit auf Architekturebene, größer als Modul
 - Verstehen einer bestimmten Architektur
 - Erstellung und Wartung einer Architektur
 - Wiederverwendbarkeit
 - Grundlage für Arbeitseinheit

- Forderungen:
 - Zusammengefaßte Module müssen log. zusammen- -gehören
 - Teilsystem muß Unabhängigkeit und Eigenständig- -keit besitzen

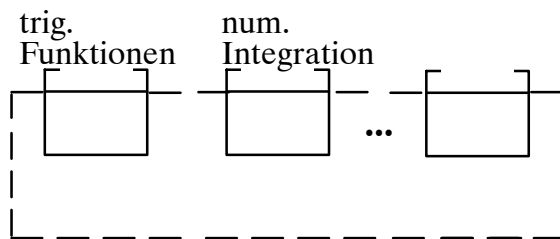
- ansonsten
 - bel. Zusammenfassung von Modulen durch beliebige
 - der hier eingeführten Beziehungen verbunden
 - => Teilsystembegriff ist neues und zus. Konstrukt

-- zwei Beispiele

a) Enthaltenseinsbaum



b) Bibliothek vordef. Module



-- grobe Definition:

”Ein Teilsystem ist eine log. Zusammenfassung von Modulen zu einem unabhängigen Ganzen, mit der Angabe, welche (Ressourcen welcher Schnittstelle welcher Module) außen benutzbar sein sollen.”

Exportschnittstelle des Teilsystems

Rumpf des Teilsystems

-- Liste typ. Anwendungen und Klassifikation:

einzelner Modul (selten sinnvoll)

Unterbaum eines Enthaltenseinsbaums

vollständiger Enthaltenseinsbaum

Ansammlung einzelner Module

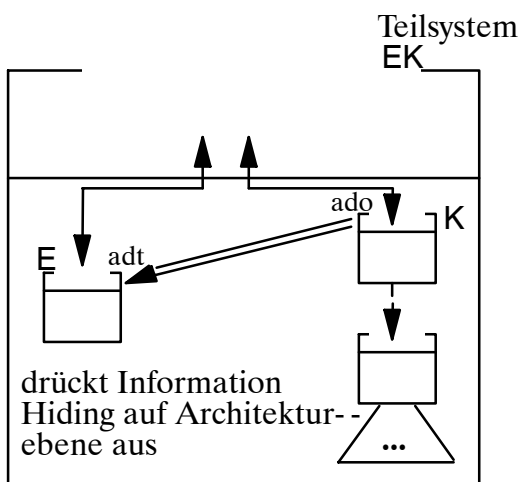
allg. Fall: Ansammlung von Modulen unterein-

ander evtl. über allg. Benutzbarkeit verbunden

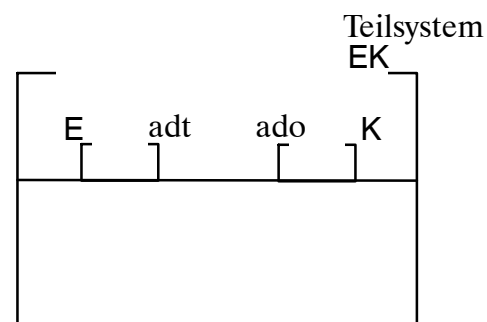
etc.

- - Aus Forderung Unabhängigkeit Forderung für Einschränkungen der Modulbeziehungen im Rumpf und nach außen
 - keine lokale Benutzbarkeit nach außen
 - nach Möglichkeit keine allg. Benutzbarkeit innen
- - graph. Notation für Teilsysteme

a) für den Entwerfer



b) für den Verwender



- ← → trägt zur Schnittstelle des Teilsystems bei
- == → allg. Benutzbarkeit
- - → lokale oder allg. Benutzbarkeit

-- textuelle Detaildarstellung für Teilsysteme

für den Verwender dieses Teilsystems
zu erstellen vom Entwerfer des Teilsystems

subsystem EK is

---Exporte des Teilsystems gebildet aus Ressourcen der Schnittstellen der
---exportierenden Module

export from abstract data type module E is

type ET is private;
procedure op_i (F0:ET, ...);

...

---Die Semantik der Schnittstellenoperationen ist die folgende:

---- ...

end E;

export from abstract data object module K is

procedure op_j (...);

...

--- Die Semantik der Schnittstellenoperationen ist die folgende:

---- ...

end K;

end EK;

auszugestalten vom Entwerfer dieses Teilsystems

subsystem body EK is

general import from Sub1.M1, Sub1.M2, Sub2.M3

using ... ;

--- jetzt werden alle Module des Rumpfs in der üblichen Notation

--- von Fig. 4.36 einschließlich ihrer Beziehungen aufgeführt

...

end EK;

-- Entwurf mehrstufig

Übersichtsarchitektur (aus Modulen u. Teilsyst.)

Teilsysteme zu entwerfen (aus Modulen, Teilsyst.)

meist genügt zweistufige Vorgehensweise:

Modellieren der Grobarch. ("Progr. im Größten")

Modellieren der Teilarch. (Progr. im Großen)

- Analogie Modul -- Teilsystem
 - Exportschnittstelle: Auswahl von Teilen d. Rumpfs
 - Rumpf: versch. Strukturen erlaubt (lokal, global)
 - Importschnittst.: Ressourcen anderer Architektur-
bausteine

- Verschiedenheit Module -- Teilsysteme
 - Teilsystem Entwicklung gehört dem gleichen Arbeitsbereich an (PiG), Modulimpl., dem PiK,
 - Verschiedene Betrachtungsebenen in einem Arbeitsbereich (PiG)
 - Grobarchitektur
 - Teilsystemarchitekturen

- Teilsysteme als Architekturmodellierungseinheiten bei Entwurf/Wartung
 - Teilarch. einer Gesamtarch. nachträgl. zu Teilsyst. gemacht: Strukturierung
 - Teilsystem wird entworfen zu (teilw. verborgener Teilarchitektur): Entwicklung
 - Teilsystem als fertiges in Architektur eingehängt: Wiederverwendung
 - Menge vorgegebener Bausteine zu Teilsyst. gemacht: Strukturierung
 - als Teilsyst. vorgegebener Baustein abgeflacht als Teilarch. in die Gesamtarch. eingehängt, i.a. nach Modifikation: Wiederverwendung

- Architekturdokumente enthalten i.a. sowohl Module als auch Teilsysteme. Die Unterscheidung ist wichtig wegen
 - Verständlichkeit (Unterschiede der Abstraktionsniveaus, Versehen der Importe eines Teilsystems)

Entwerfer weiß Unterschied bei vorgegeb. Teilarch., die zu Teilsyst. gemacht wurde Basisbaustein (Kenntnis nicht so wichtig) neu zu entw. Teilsyst. (muß auf der Grobarch. bedacht worden sein, z.B. für Importe); gem. Schnittstelle gibt dies sofort zu erkennen)
Muß Unterschied kennen bei Eintragung von Beziehungen,
da Konsistenz der Gesamtstruktur von der internen Struktur abhängt.

-- Teilsysteme als log., abgeschl., unabh. Einheiten
Grund-

lage für

Arbeitsteilung (Entwurf, Integration, Wartung,
Dokumentation, PO)

Teilprojekte: PO- -Probleme in besser überschaub.
Größenordnung

-- Art eines Teilsystems

nur Schnittstellenmodule betrachten

falls alle von gl. Art (fm, ado, adt) klar

falls verschieden: ?, oft bestimmender Modul

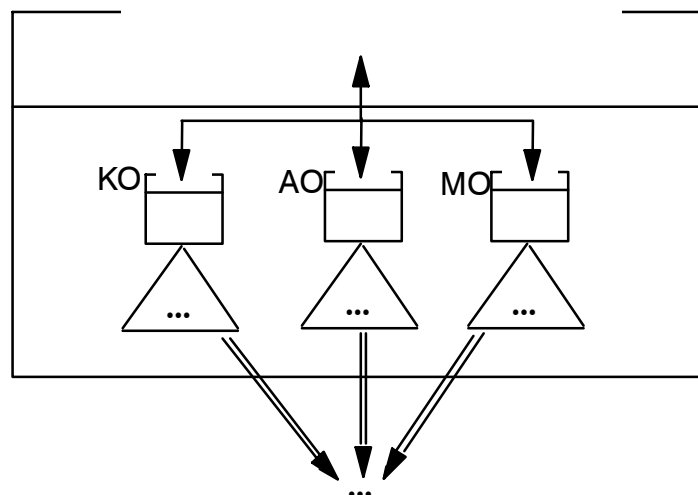
-- Art

eines Moduls eindeutig

eines Teilsystems oft eindeutig

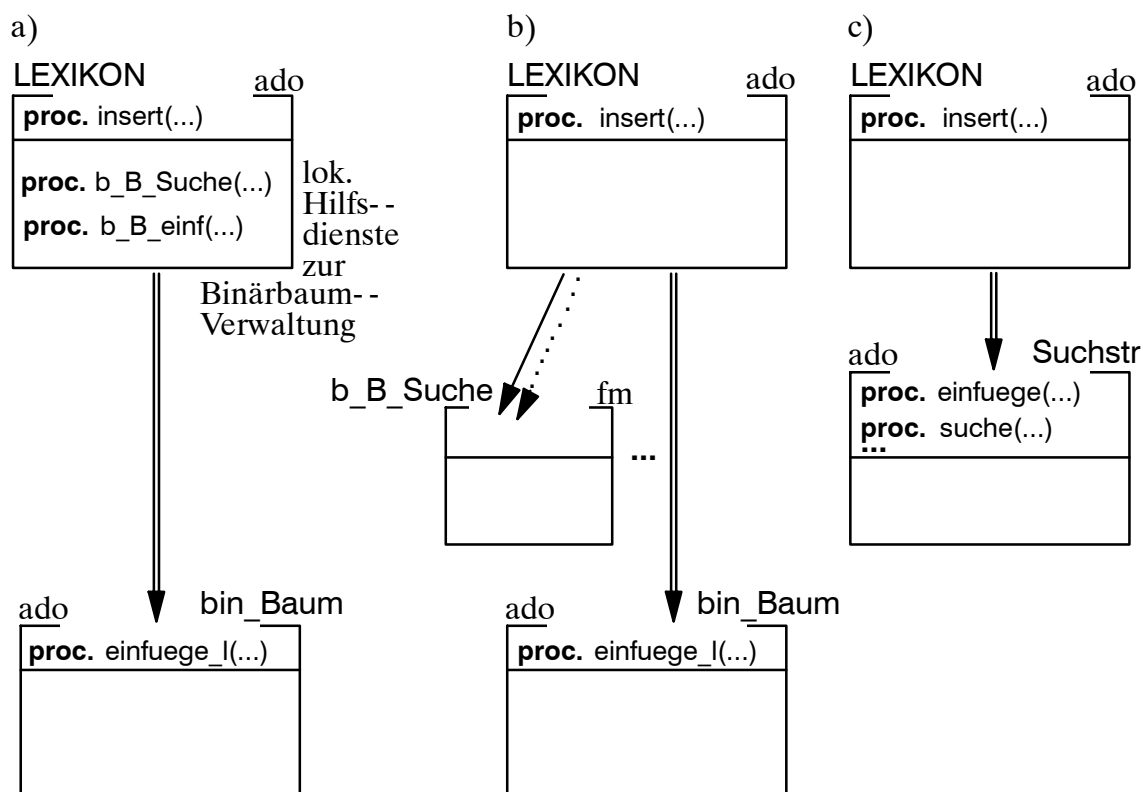
eines Gesamtsystems (Batchsystem klar, interakt.
System ?)

-- Teilsysteme zur Strukturierung breiter Schnittstellen



5.4 Schichtenbildung durch mehrstufige Datenabstraktion

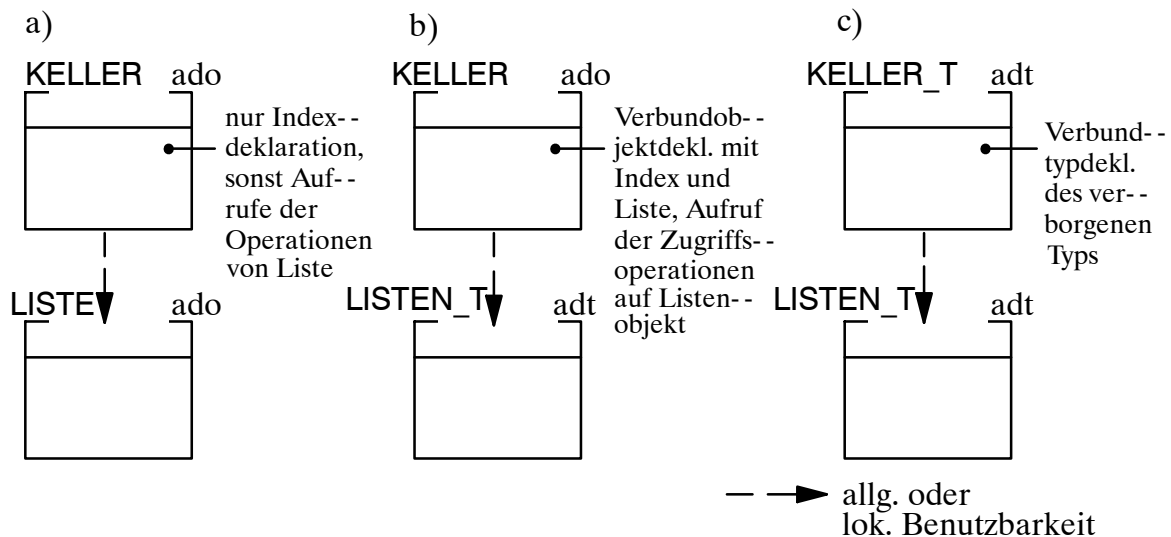
- Teilarchitektur unter DA--Modul
 - Real. im Rumpf allein
 - Abstützen auf weiteren DA--Modulen
 - Abstützen bel. viele Stufen nach unten
 - Zwischenniveaus funkt. Module
- Zusammenspiel direkt übereinanderliegender DA--Schichten



Sicht des Rumpfes ist Sicht der nächsten DA--Schnitt--
 stelle (auch bei dazwischenliegenden fm--
 Modulen)
 Hilfsdienste im Rumpf, eigenständiger fm, in der
 Schnittstelle des nächsten DA--Moduls
 bei DA--Schichten: Niveauuntersch. d. Schnittst. nötig.

- Woraus besteht Gedächtnis eines ado-Moduls?
 - im Rumpf vollständig abgehandelt (Keller oder mit seq. Realisierung)
 - DA-Module übereinanderliegend, Gedächtnis aufgeteilt
- Bsp. Keller -- Liste, Lexikon -- Baum

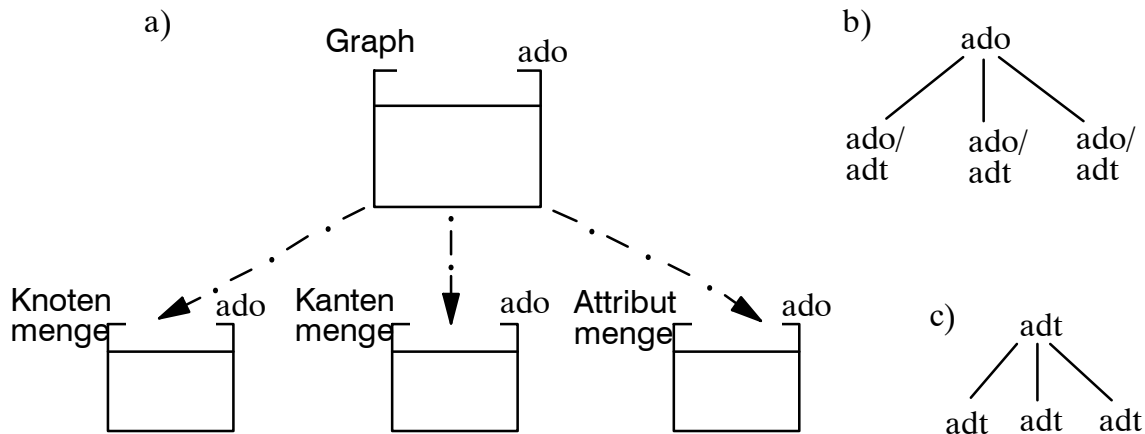
- Arten von DA-Modulen, die sich aufeinander abstützen



mehrstufig analog

adt -- ado unzulässig bei gl. DA-Anwendung

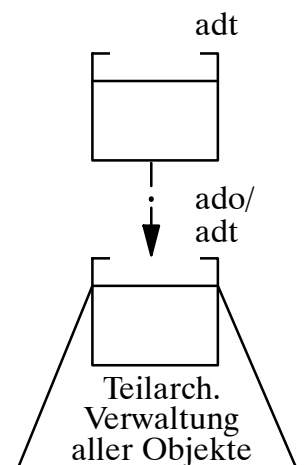
-- Abstützen auf mehrere DA--Module



-- Wo liegen die Objekte eines adt--Moduls?

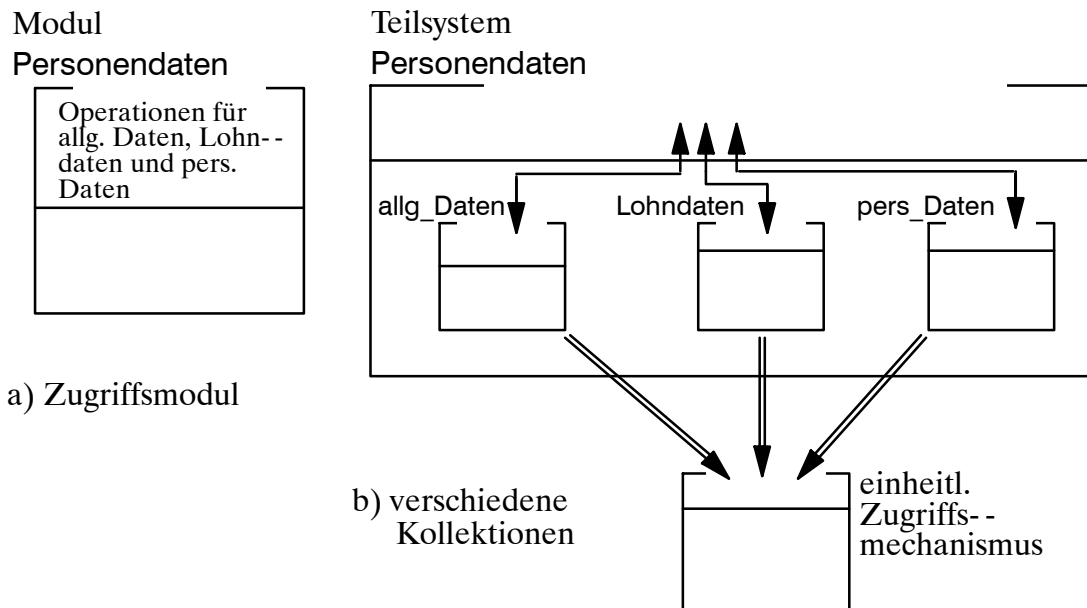
- Variablensemantik: Typ exportiert, Objekte im Rumpf üb. Dekl. erzeugt; Laufzeitkeller, PS macht Verwaltung
- Zeigersemantik: Erzeugungso., Objekte über Anweisungsteil erzeugt; Halde mit Zeigern, PS mach Verwaltung

keine Zeiger in PS:
Haldenverwaltung selbst



Fazit: Unter adt--Modul stets Teilarchitektur, von PS ggfl. geschenkt.

-- Zusammenfassungen von Kollektionen von Objekten
 Bsp. Personalverwaltung



5.5 Mehrfache Datenabstraktion: Einträge und Kollektionen

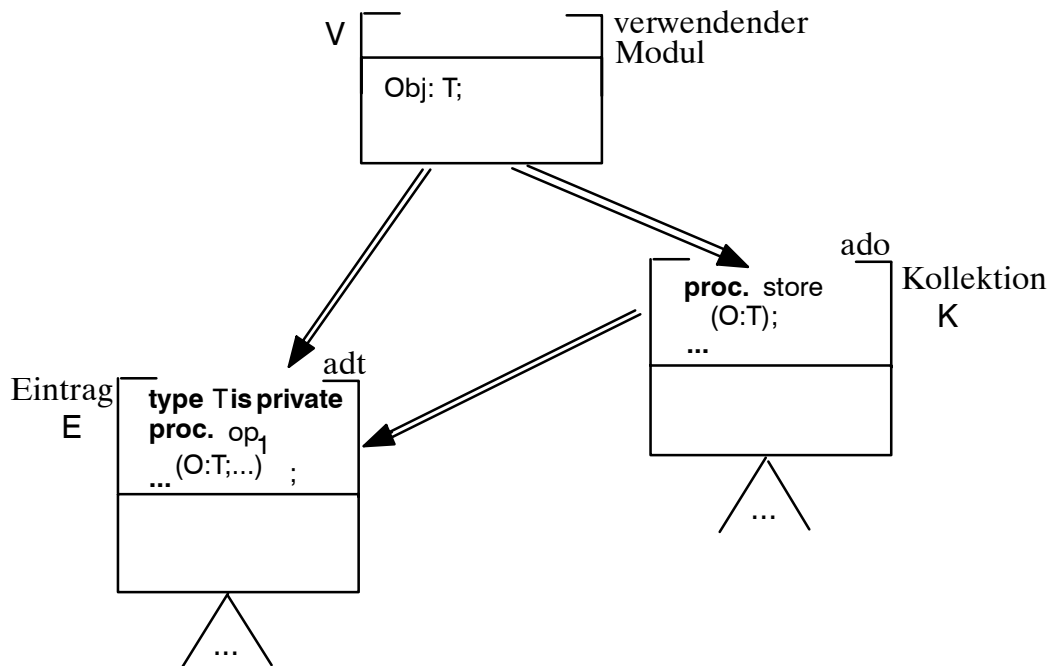
- Eintrags- -Kollektions- -Situation:
zweifache Datenabstraktion
wie wirken DA- -Module zusammen
Anwendung des Teilsystembegriffs

- einfache Lösung: Kollektionsmodule, Einträge implizit

```
abstract data object module Kartenkasten is  
  procedure Karte_ablegen (...);      ---Saemtliche benoetigten Komponenten  
  procedure Karte_loeschen (...);---eines Eintrags werden als Para- -  
  procedure Karte_aendern (...);      ---meter aufgefuehrt  
  function ist_Karte_vorhanden (...) return BOOLEAN;  
  function ist_noch_Platz return BOOLEAN;  
  ...  
  Karte_nicht_da, kein_Platz_mehr : exception;  
  --- Die Bedeutung der Schnittstellenoperationen ist die  
  --- folgende: ...  
end Kartenkasten;
```

- Voraussetzungen
 Verwender geht nur mit einem Eintrag um
 Verwender geht nicht mit Eintrag als ganzem um

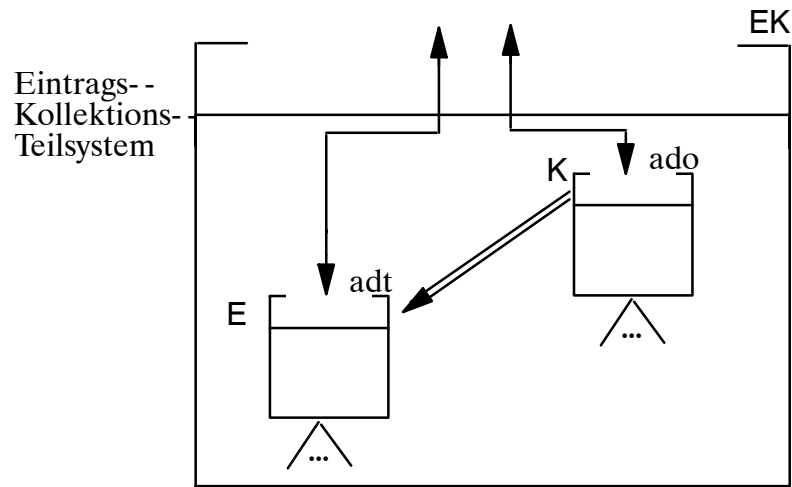
- sauberer:
Trennen der beiden DA-Entwurfsentscheidungen



Voraussetzungen von oben entfallen

- Zusammenspiel V, E, K
 Unterscheidung "Art" des adt-Moduls E
 - Variablensemantik
 - ein oder mehrere Objekte deklariert, nach Veränderung (Werte) in K abgelegt
 - Zeigersemantik
 - Bezeichner auf Objekt(e) deklariert, Objekt(e) im Anweisungsteil erzeugt und nach Veränderung abgelegt
- Benutzbarkeit K - E nötig

-- Teilsystem für Eintrags- -Kollektions- -Problem



Ist "ado- -Teilsystem"

-- unsaubere vereinfachte Eintrags- -Kollektions- -Lösung

```

"undetermined" module KartenKasten is
  type Karte is
    record
      KEY: KEY_T
      NAME: NAME_T
      ...
    end;
  procedure Karte_ablegen (K: in Karte);
  procedure Karte_loeschen (K: in Karte);
  ...
end KartenKasten;

```

Mischcharaktermodul
DA- -Verletzung

-- Anwendung auf Karteikastenproblem

---data type

subsystem Kartenkaesten **is**

general import from type collection module Komponententypen **using all**;

---Das Teilsystem handhabt eine Eintrags- -Kollektions- -Situation. Da mehrere
---Kartenkaesten gehandhabt werden sollen, wurde fuer den Kollektionsmodul
---ein Datentypmodul gewaehlt. Die Semantik der Operationen auf einem Ein-
---trag und auf einer Kollektion sind unten angegeben. Fuer die Kompo- -
---nententypen einzelner Karten liege deren Beschreibung durch den Kolle- -
---tionsmodul Komponententypen definiert vor.

export from abstract data type module Karten **is**

type Karten_T **is private**;

procedure initialisiere_Karteninhalt(Karte: **out** Karten_T);

procedure loesche_Karteninhalt(Karte: **in out** Karten_T);

...

---Die Semantik der Operationen auf Objekten des opaken Eintragstyps

---Karten_T ist die folgende: ...

end Karten;

export from abstract data type module Kaesten **is**

type Kaesten_T **is private**;

procedure Karte_ablegen(Karte: **in** Karten_T; Kasten: **in out** Kaesten_T);

procedure Karte_loeschen(Karte: **in** Karten_T; Kasten: **in out** Kaesten_T);

...

---Die Semantik der Operationen des opaken Kollektionstyps Kaesten_T ist

---die folgende: ...

end Kaesten;

end Kartenkaesten;

subsystem body Kartenkaesten **is**

---Hier tauchen die zur Realisierung des Teilsystems benoetigten Importe auf

---sowie die Module des Teilsystems, naemlich Karten, Kaesten und weitere,

---die ggfs. zur Realisierung von Karten und Kaesten noetig sind und zwar in

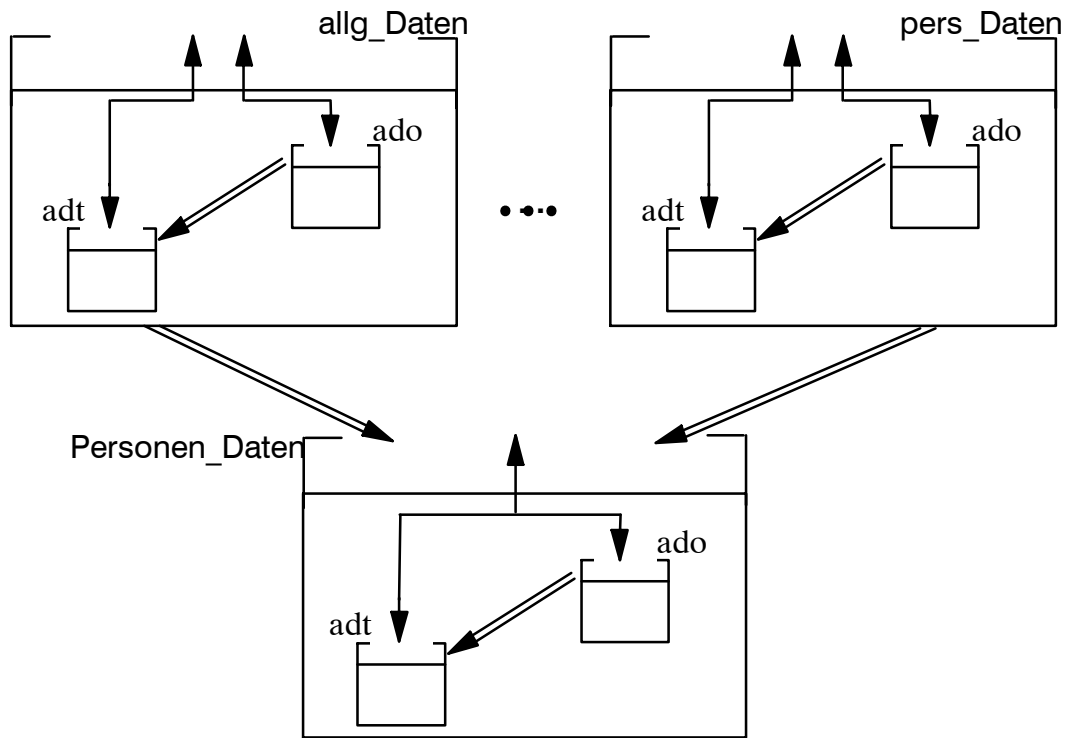
---der textuellen Notation von Fig. 4.36. Die textuelle Architekturnotation fuer

---diese Module enthaelt auch die Beziehungen dieser Module untereinander.

...

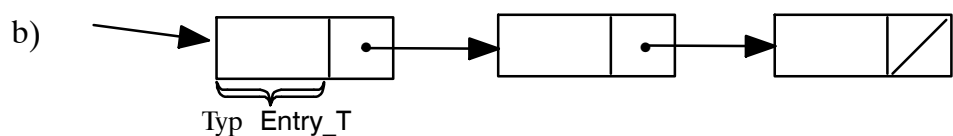
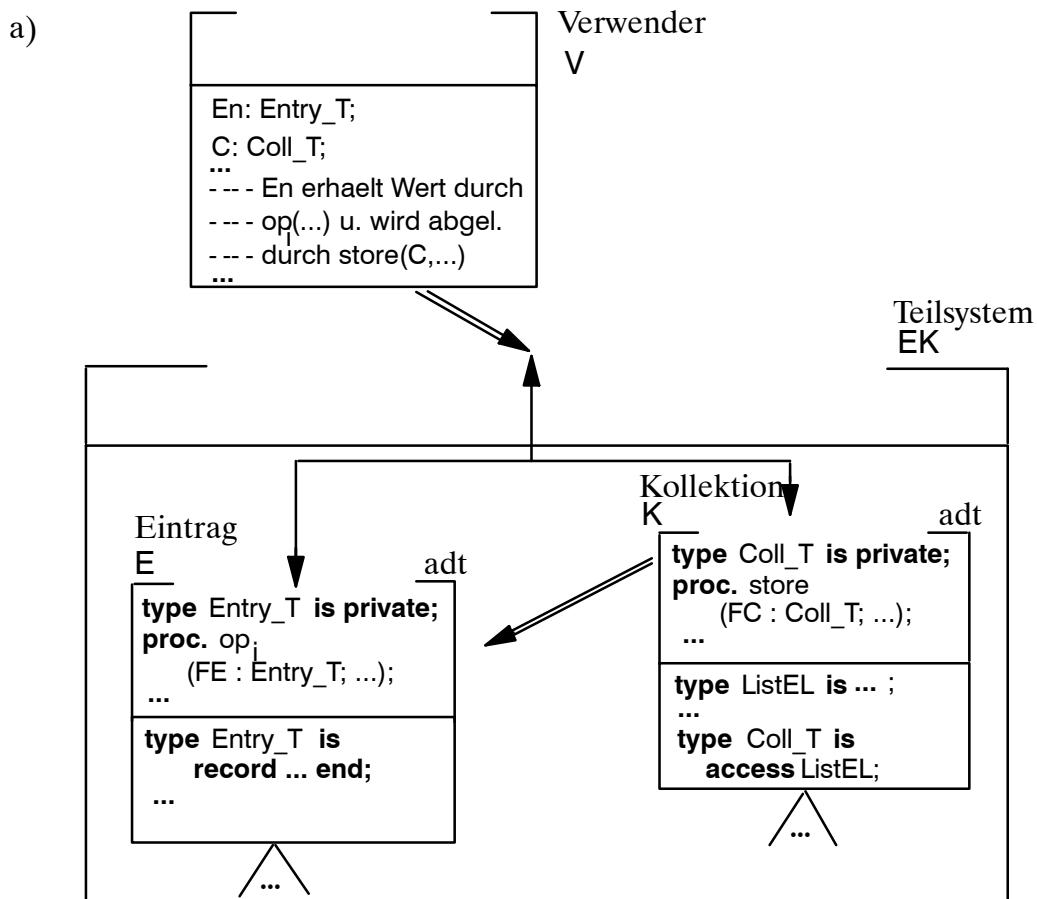
end Kartenkaesten;

-- Personendatenbeispiel erneut

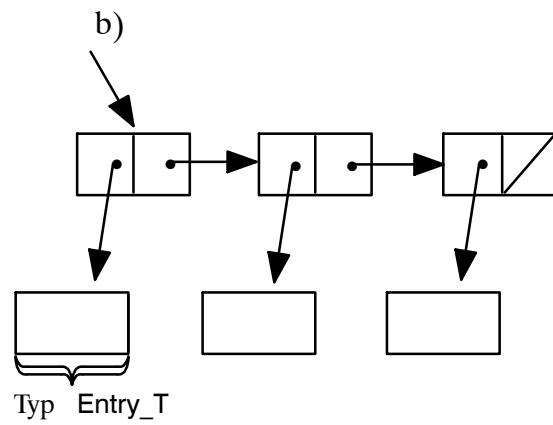
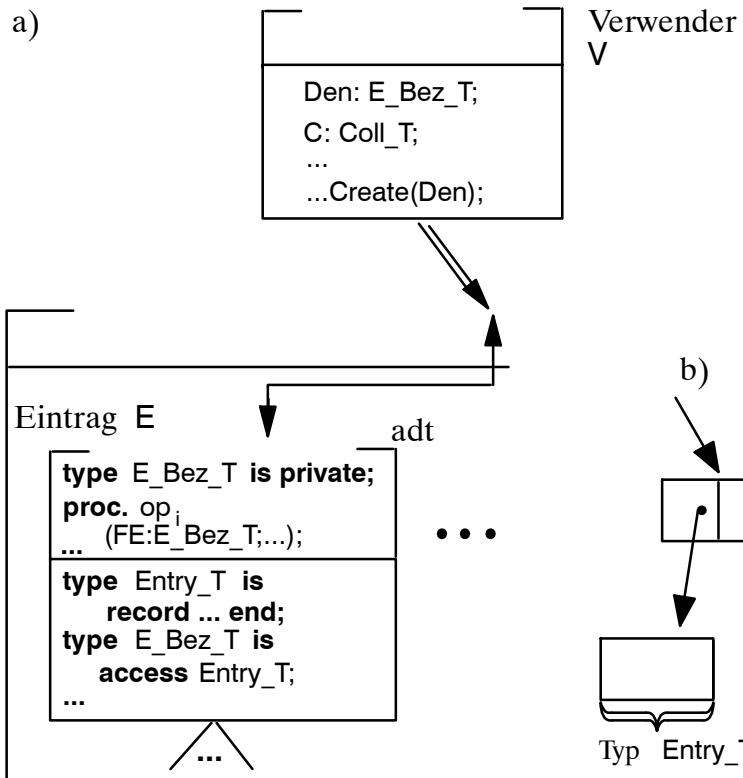


- im folgenden Zusammenspiel E, V, K bei Variablensemantik
 - Zeigersemantik für Einträge
 - Ist die unterschiedliche Handhabung für die Architekturmodellierung bedeutsam?
 - Auswirkung auf PiK- -Ebene
 - Erläuterung der Situation
 - Kollektion ist adt
 - Kollektion verkettet realisiert

-- Variablensemantik für Einträge



-- Zeigersemantik für Einträge



- - Unterschiede
 - Variablensemantik: Kopieren
 - Zeigersemantik: versch. Bez. auf das gl. Objekt
 - Änderung eines Eintrags
 - Änderung einer Kopie
 - Änderung aller "Einträge" (Aliasing)
 - Vergleich von Objekten
 - Vergleich von Werten
 - Vergleich von Zeigern

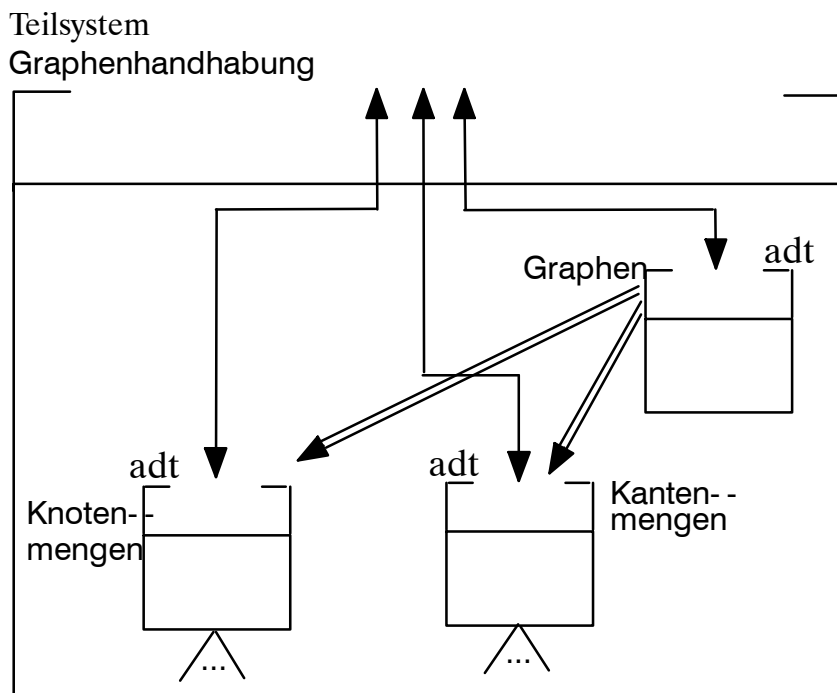
- - Unterschied sollte auf PiG- -Ebene sichtbar sein
 - Schnittstelle Eintragsmodul
 - ggf. Haldenarchitektur unter Eintragsmodul

5.6 Teilarchitekturen für Einträge und Kollektionen

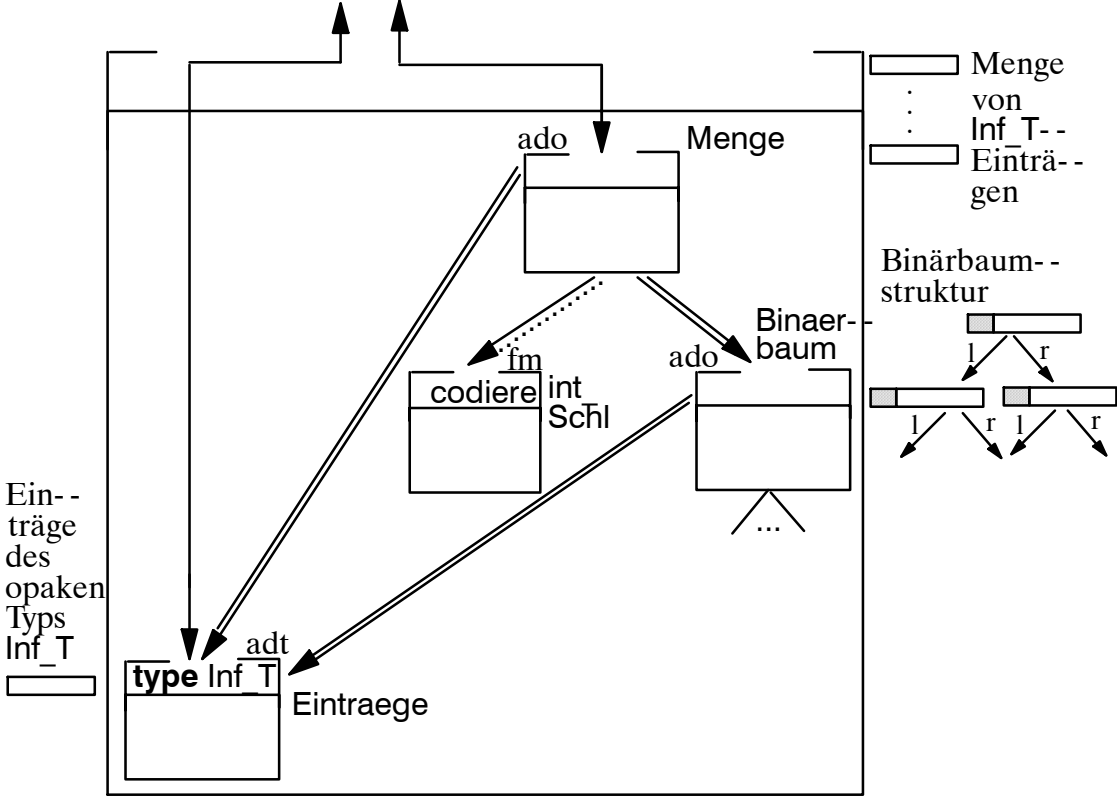
-- kompliziertere Eintrags- u. Kollektions-Architekturen

mehrere Einträge oder Kollektionen
Realisierung derselben über mehrere Niveaus

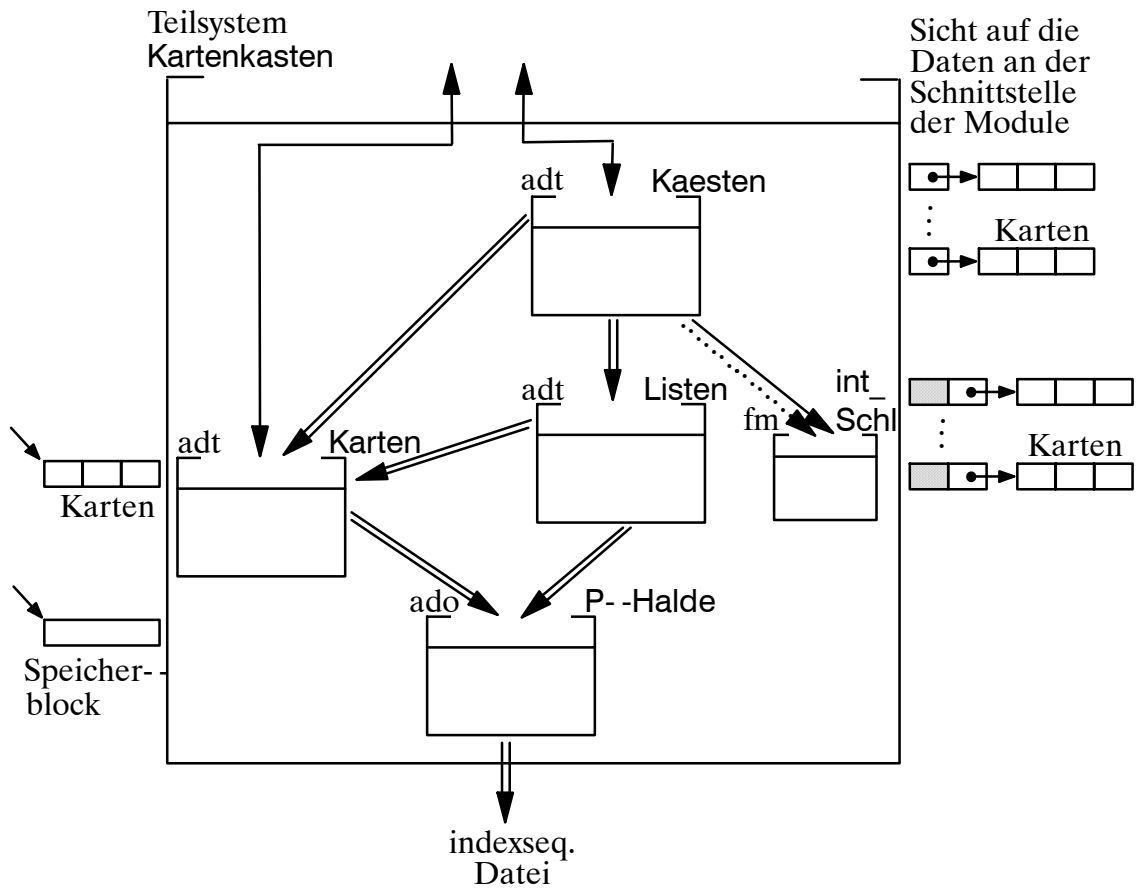
-- Teilsystem für Graphen, Bsp. 1



-- Teilsystem für Menge, Bsp. 2



-- Kästenbeispiel mit Zeigersemantik, Bsp. 3



5.7 Generische Module und Teilsysteme

-- Wiederverwendbarkeit setzt Anpaßbarkeit voraus
 Anpassen des einzufügenden Bausteins
 Anpassen des Kontexts, in den er einzubinden ist

-- Bisher für Wiederverwendbarkeit
 Untersch. Schnittst. -- Rumpf v. Modulen
 funkt. Abstraktion bzw. Datenabstraktion Inf.
 Real. --> Schnittstelle Hiding
 allg./lokale Benutzbarkeit
 Teilsysteme
 ...

-- Ada-Beispiel für Generizitätsidee

```

generic-----
generischer Teil -----
  SIZE: NATURAL;          ---SIZE und TYP_ITEM werden erst---
  type TYP_ITEM is private;  ---bei der gen. Ausprägung festgelegt---
package G_ITEM_KELLER is ---*****Schnittstelle*****---
  procedure PUSH(X: in TYP_ITEM);  ---Zugriffsoperationen bestehen---
  procedure POP;                  ---aus Veraenderungen
  -----
  function READ TOP return TYP_ITEM;  ---und Abfragen incl. Sicher-----
  function IS_EMPTY return BOOLEAN;  ---heitsabfragen. Die      ----
  function IS_FULL return BOOLEAN;  ---Bedeutung der einzelnen  ----
  ST_UNDERFLOW, ST_OVERFLOW: exception;  --- Operationen ist: ... ----
end                                     G_ITEM_KELLER;
-----
-----

package body G_ITEM_KELLER is ----- Rumpf
-----
  SPACE: array(1..SIZE) of TYP_ITEM;  ----
  INDEX: INTEGER range 0..SIZE;  ----
  procedure PUSH(X: in TYP_ITEM) is begin ... end;  ----
  ...  ----
  function IS_FULL return BOOLEAN is begin ... end;  ----
end G_ITEM_KELLER; ---*****
-----
  
```

--- -Erzeugung eines generischen Exemplars:

package INTEGER_KELLER **is**

new G_ITEM_KELLER(SIZE => 200, TYP_ITEM => INTEGER);

--- -Kann jetzt mit INTEGER_KELLER.PUSH(...) etc. modifiziert werden.

--- -Man beachte: Das Exemplar INTEGER_KELLER "ist" selbst der Keller.

-- Idee der Generizität

Offenlassen von Details der Real., Definition

Schablone definieren

Detailfestlegung durch Exemplarerzeugung

Ist Abstraktion für Menge von Bausteinen

-- Welche Details werden offengelassen (gen. Parameter)?

- Festl. von Typen aus Klasse von Typen
- Festl. von Funktionen aus Klasse von Funkt.
- Dimensionierung

-- Generizitätsidee Fortsetzung der bish. Überlegungen

kompl. Bausteine (hier gen. Bausteine) nur einmal
entwerfen und implementieren

Herausfaktorisieren der Details (gen. Parameter)
vielfach verwendbar

Verwendung (Detailfestl. durch gen. Exemplar-
erzeugung) einfach

-- Generizität hat andere Qualität

gen. Baustein kein Architekturbaustein im bish.

Sinne (Menge v. Architekturbausteinen)

erst durch Exemplarerzeugung entsteht Baustein

Exemplarerzeugung einfach hinzuschreiben:

Ist das dann eine PiG- -Einheit?

Generizität paßt eher zum Prozeß der Entwicklung

einer Architektur als zum Festhalten eines
Ergebnisses

-- gen. Bausteine können nicht über die (allg.) Benutzbarkeit in Arch. eingehängt werden. Benutzbarkeit hat andere Semantik
Nicht Import von Ressourcen, sondern Nutzung einer Schablone, um pass. Architekturbaustein zu erzeugen

-- Einordnung, ob zu den bisherigen Konzepten paßt, hängt von zugrundel. Programmiersprache ab:
Makromechanismus in PS: kontextsensitive Überprüfung zur Compilezeit
Makromechanismus durch Werkzeug: Überprüfung auf expandiertem Text

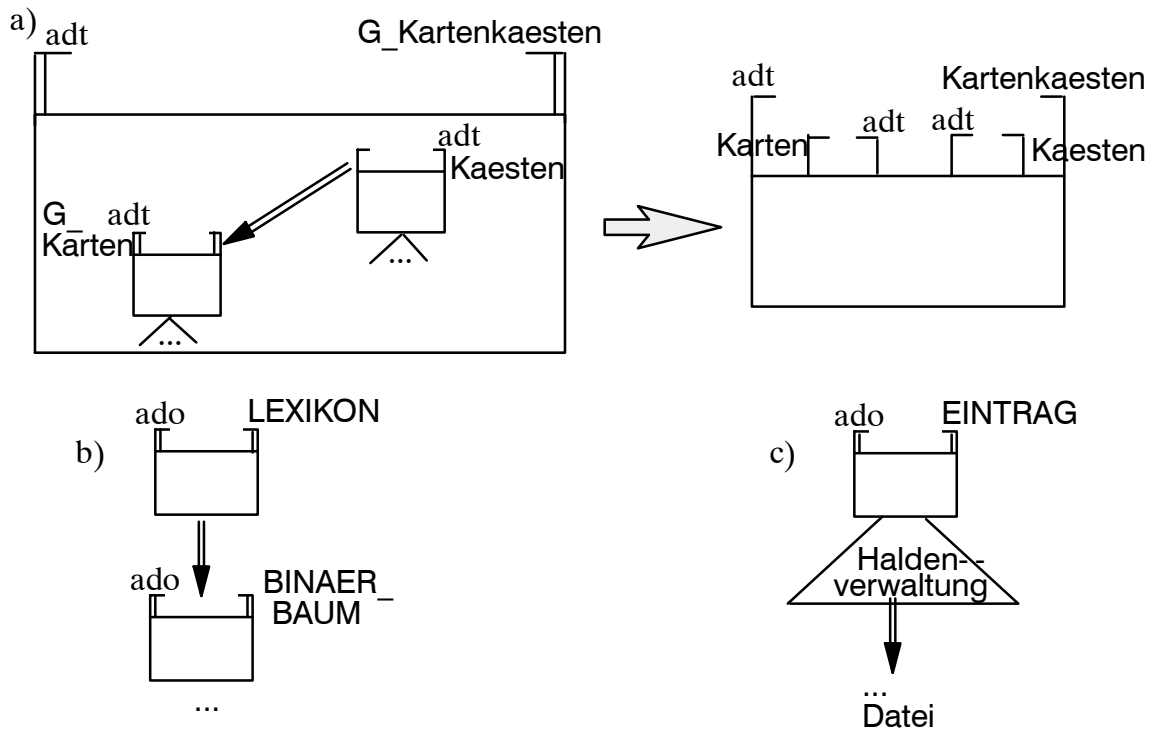
Laufzeitmechanismus in Programmierspr.

oder da die meisten Programmierspr. keine Typ-

Prozedurparameter kennen, bleiben wir bei Ada-Auffassung des Makromechanismus: Betrachten gen. Exemplare als Architekturbausteine, aber nicht die gen. Bausteine selbst

-- zwei Erzeugungsmechanismen für abstr. Datenobjekte
adt-Modul --> ado-Erzeugung (Laufzeit)
gen. ado-Modul --> gen. Exemplarerzeug. (Compilezeit)
auch Frage, ob ado als Modul in der Architektur verankert sein soll

-- gen. Mechanismus nicht nur für Module (in Ada),
sondern bel. Teilarchitekturen



-- textuelle Notation für ein gen. Teilsystem

generic

type Schl_T, Namen_T, ... **is private**;

-- -evtl. Operationen fuer diese opaken Typen

--- **data type**

subsystem G_Kartenkaesten **is**

...

export from abstract data type module Karten **is**

type Karten_T **is private**

procedure initialisiere_Karteninhalt(Karte: **out** Karten_T);

procedure loesche_Karteninhalt(Karte: **in out** Karten_T);

procedure setze_Schluessel(Karte: **in out** Karten_T; Schl: **in** Schl_T);

procedure liefere_Schluessel(Karte: **in** Karten_T) **return** Schl_T;

procedure setze_Name(Karte: **in out** Karten_T; Name: **in** Namen_T);

procedure liefere_Name(Karte: **in** Karten_T) **return** Namen_T;

...

end Karten;

export from abstract data type module Kaesten **is**

type Kaesten_T **is private**;

procedure Karte_ablegen(Karte: **in** Karten_T;
Kaesten: **in out** Kaesten_T);

procedure Karte_loeschen(Karte: **in** Karten_T;
Kaesten: **in out** Kaesten_T);

...

end Kaesten;

end G_Kartenkaesten;

subsystem body G_Kartenkaesten **is**

...

end G_Kartenkaesten;

5.8 Objektorientierte Programmier- sprachenkonstrukte

-- Zielsetzung

Ideenwelt OOP einführen
behandeln dabei auch PiK: Ausflug
Unterscheidung PiG- -PiK in OOP nicht gemacht
Smalltalk als Beispielsprache

-- Unterscheidung Objektbasiertheit- -Objektorientiert- heit

-- Smalltalk - - Begriffe

Objekt --> ado
Methode --> Zugriffsoperation
Botschaft --> Aufruf einer Zugriffsop.
Klasse --> adt- -Modul

classname	Finanzsituationen
superclass	Object
instance variable names	verfuegbaresGeld einnahmen ausgaben

instance methods

Veränderungsoperationen

erhaelt: betrag von: quelle

einnahmen at: quelle
put: (self insgesamtErhaltenVon: quelle) + betrag.
verfuegbaresGeld ← verfuegbaresGeld + betrag

gibAus: betrag fuer: zweck

ausgaben at: zweck
put: (self insgesamtAusgegFuer: zweck) + betrag.
verfuegbaresGeld ← verfuegbaresGeld - - betrag

Anfragen

verfuegbarIst

↑ verfuegbaresGeld

insgesamtErhaltenVon: quelle

(einnahmen includesKey: quelle)
ifTrue: [↑ einnahmen at: quelle]
ifFalse: [↑ 0]

insgesamtAusgegFuer: zweck

(ausgaben includesKey: zweck)
ifTrue: [↑ ausgaben at: zweck]
ifFalse: [↑ 0]

Initialisierung

anfangsSituation: betrag

verfuegbaresGeld ← betrag.
einnahmen ← Dictionary new.
ausgaben ← Dictionary new

a) Smalltalk
Klasse

b) Schnittstelle des entspr.
abstrakten Datentyps

```
abstract data type module Finanzsituationen
  type Fin_Sit_T is private;
  --- -Veraenderungsoperationen
  procedure erhaelt_von(Fin_Sit: in out Fin_Sit_T; betrag: in betrags_T;
    quelle: in ang_T);
  procedure gib_aus_fuer(Fin_Sit: in out Fin_Sit_T; betrag: in betrags_T;
    zweck: in ang_T);
  --- -Anfragen
  function verfuegbar_ist(Fin_Sit: in Fin_Sit_T) return betrags_T;
  function insgesamt_erhalten_von(Fin_Sit: in Fin_Sit_T; quelle: in ang_T)
    return betrags_T;
  function insgesamt_ausgeg_fuer(Fin_Sit: in Fin_Sit_T; zweck: in ang_T)
    return betrags_T;
  --- -Initialisierung
  procedure Anfangssituation(Fin_Sit: in out Fin_Sit_T; zweck: in ang_T);
  --- -Beschreibung der Semantik der Schnittstelle:
  ...
end Finanzsituationen;
```

- Zusammenfassung:
 - nur diese Art von Modulen vorhanden:
 - adt- -Modul mit Zeigersemantik
 - keine ado- -Module
 - keine funkt. Module
 - untypisierte Programmiersprache

- Programmieren im Kleinen
 - Ausprogrammieren der Methoden
 - hauptsächl. durch Anweisungen:
 - Ausdrücke oder Zuweisungen
 - außerhalb v. Methoden: direkt ausführb. Ausdrücke

erhaelt: betrag von: quelle

einnahmen at: quelle

put: (self insgesamtErhaltenVon: quelle) + betrag.

verfuegbaresGeld ← verfuegbaresGeld + betrag

- Botschaftsaustausch: Zweiwege- -Kommunikation
 - Programmstelle (Aufruf): Sender
 - Empfänger: abstr. Datenobjekt
 - Heraussuchen der "passenden" Methode in einer
 - Klasse zur Laufzeit
 - Ausführung der Methode d.h. Rumpf
 - Zurücksenden an Sender: Ergebniswert, veränderter
 - Empfänger

ottosFinanzsituation verfuegbarIst.

ottosFinanzsituation erhaelt: 10000 von: "Oma".

ottosFinanzsituation insgesamtAusgegFuer: "Auto".

ottosFinanzsituation erhaelt:(OmasFinanzsituation verfuegbarIst) von: "Oma".

- - Botschaftsaustausch
 - zur Def. der Semantik
 - zur Impl. von Smalltalk
 - zentraler universeller Mechanismus
 - arithm. Ausdrücke
 - (Zuweisung)
 - (Zurückliefern eines Werts)
 - Kontrollstrukturen (durch lazy evaluation)
 - sind Methoden vordef. Klassen

- - Ansprechen des Objekts auf das Methode angewandt wird durch **self**

gibAus: betrag fuer: zweck

| bisherigeAusgaben |

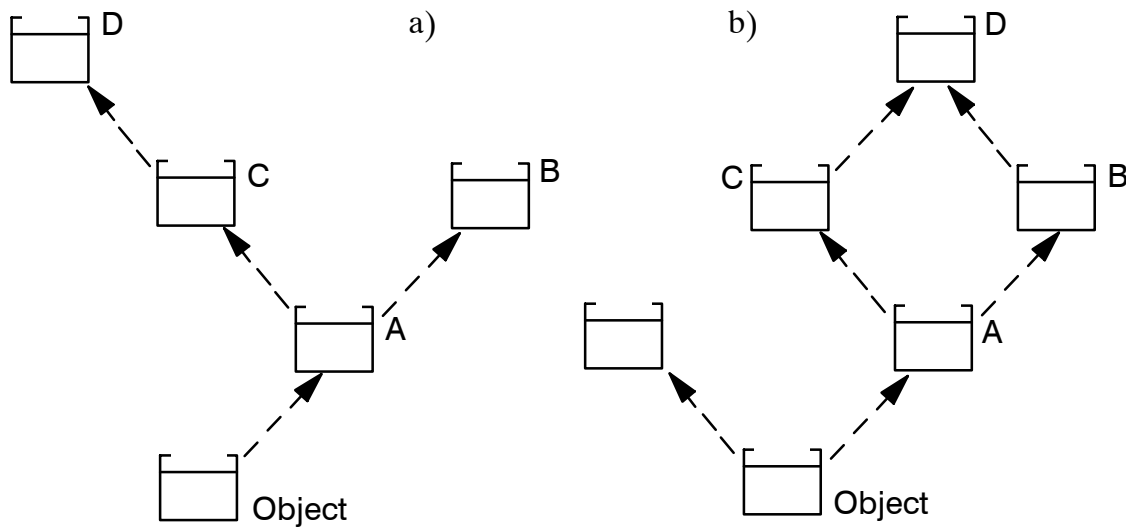
bisherigeAusgaben ← self insgesamtAusgegFuer: zweck.

ausgaben at: zweck

put: bisherigeAusgaben + betrag.

verfuegbaresGeld ← verfuegbaresGeld - - betrag

-- Unterklasse -- Oberklasse



Semantik

Unterklasse **B** erbt alle Eigensch. der Oberklasse **A**
sind für Objekte der Unterklasse verfügbar, soweit
nicht redefiniert

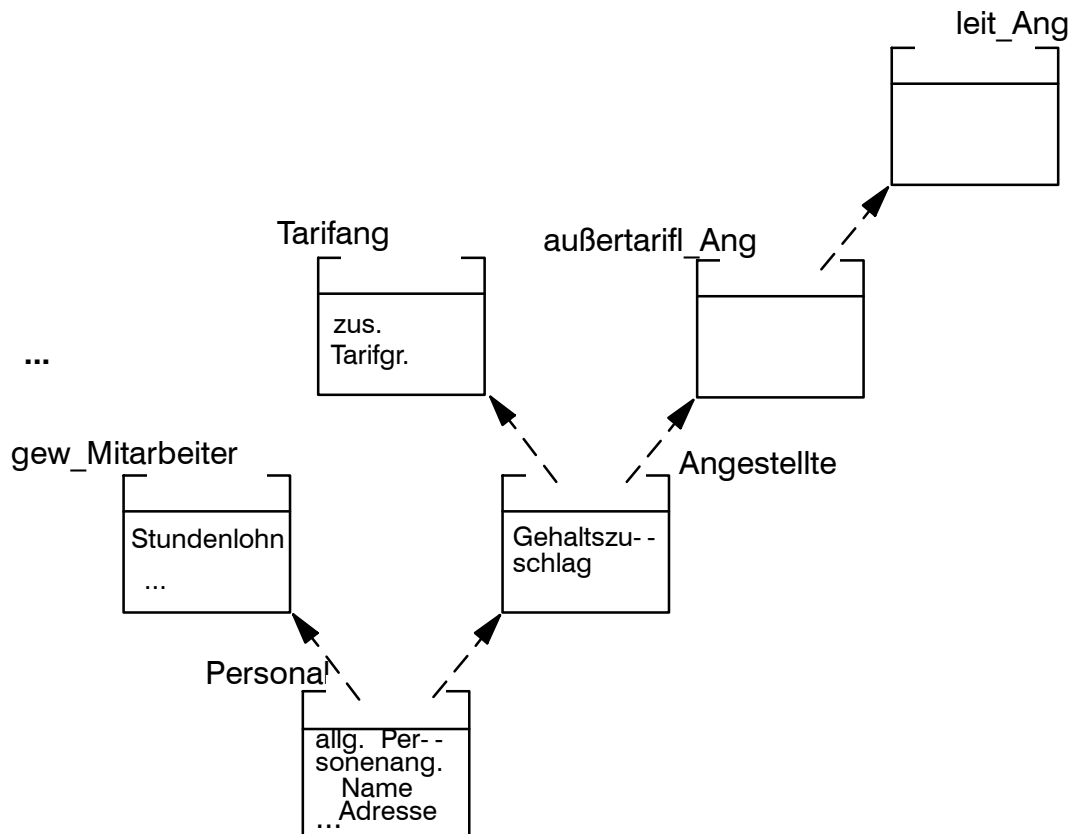
Objekte von **B** haben zusätzl. noch die in **A** fest-
gelegten Eigenschaften

B ist Spezialisierung von **A**, **A** Generalisierung von **B**
Vererbung sollte nur Schnittstelle betreffen:

Meth. von **A** auch für Objekte von **B** anwendbar
Vererbungsbeziehung transitiv: Vererbungskette

Einfachvererbung -- Mehrfachvererbung

-- Beispiel Unterklasse, Vererbung



-- Top-down
Bottom-up Auftragung der Bäume

In diesem Sinne ist eine Spezialisierung abstrakter
nämlich weiter entfernt von Basismaschine

(Faßt man abstrakt als allgemeingültig auf, so ist
die Oberklasse abstrakter)

- - Jedes Objekt ist Objekt genau einer Klasse:
 - anwendbare Methoden die der Klasse plus
 - Vererbungspfad
 - Exemplarvariable der Klassendef. plus impl.
 - Exemplarvariable aller Oberklassen

- - Erklärung des Vererbungsmechanismus durch Impl.:
 - Suche auf Vererbungsstruktur zur Laufzeit
 - bei Klasse gefunden
 - Übergang zur Oberklasse usw.
 - doesNotUnderstand: ...

- - mehrere Methoden mit gleichem Botschaftsmuster
 - in verschiedenen Pfaden
 - auf einem Pfad

-- self und super

a)

```

beispiel1 ← Eins new.
beispiel2 ← Zwei new.
beispiel1 test.      1
beispiel1 result1.  1
beispiel2 test.      2
beispiel2 result1.  2
  
```

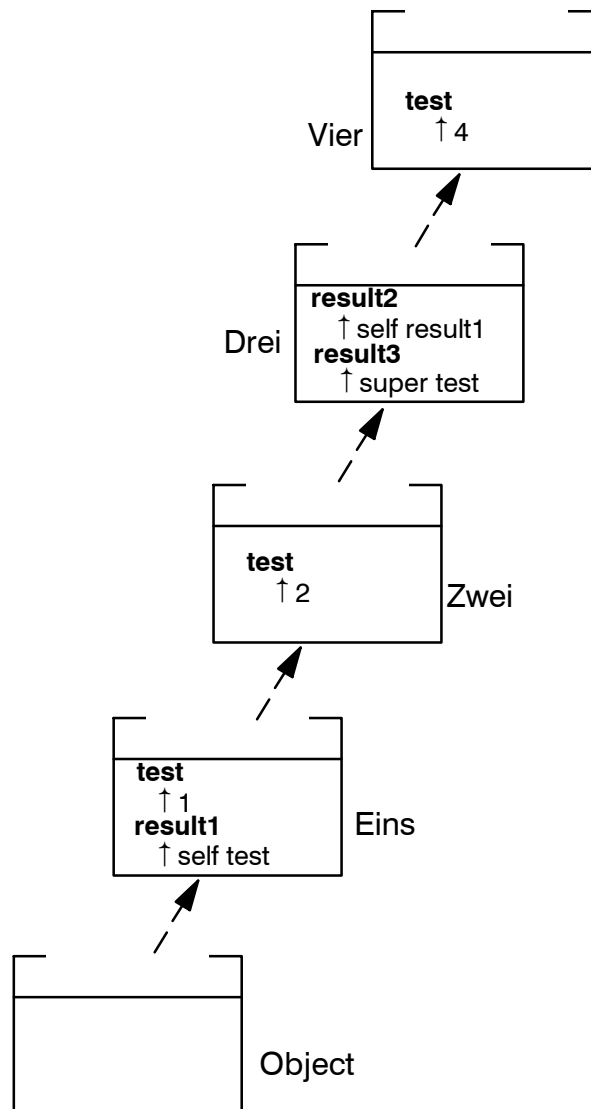
```

beispiel3 ← Drei new.
beispiel4 ← Vier new.
beispiel3 test.      2
beispiel4 result1.   4
beispiel3 result2.   2
beispiel4 result2.   4
  
```

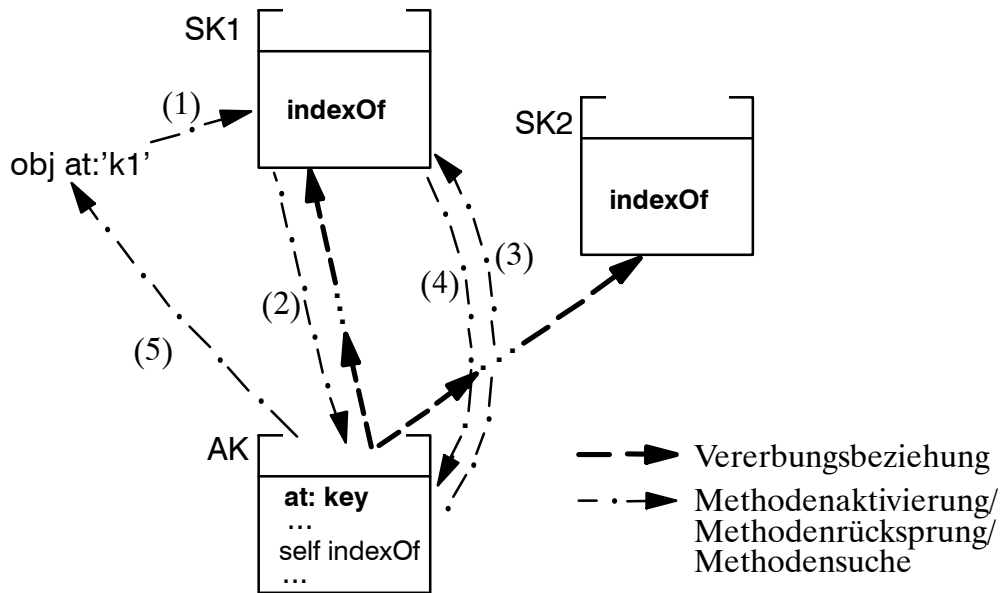
b)

```

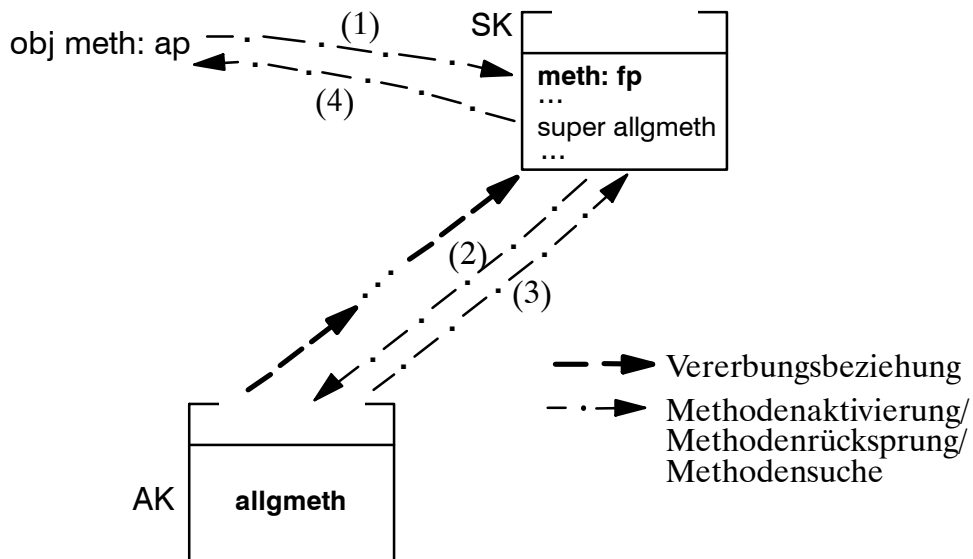
beispiel3 result3.   2
beispiel4 result3.   2
  
```



-- typ. Verwendung: spez. Methoden



-- typ. Verwendung: allg. Methoden



- Oberklassen
 - normal: mit Objekten
 - ohne Objekte: abstrakte Oberklassen

- Smalltalk auf Flexibilität ausgelegt
 - Variable: Zeiger, untypisiert
 - Methode: untypisiert
 - keine Untersch. nach Parametertypprofil
 - Botschaftsaustausch zur Laufzeit
 - Blöcke verschickbar u. an beliebiger Stelle ausgef.

- geht zu Lasten der Sicherheit und Effizienz
 - Compilezeitabprüfungen fehlen
 - Sprachkonstrukte führen zu unübersichtl. Progr.
 - Programm unsicher und schwer zu warten
 - Zeiger, Botschaftsaustausch: ineffizient

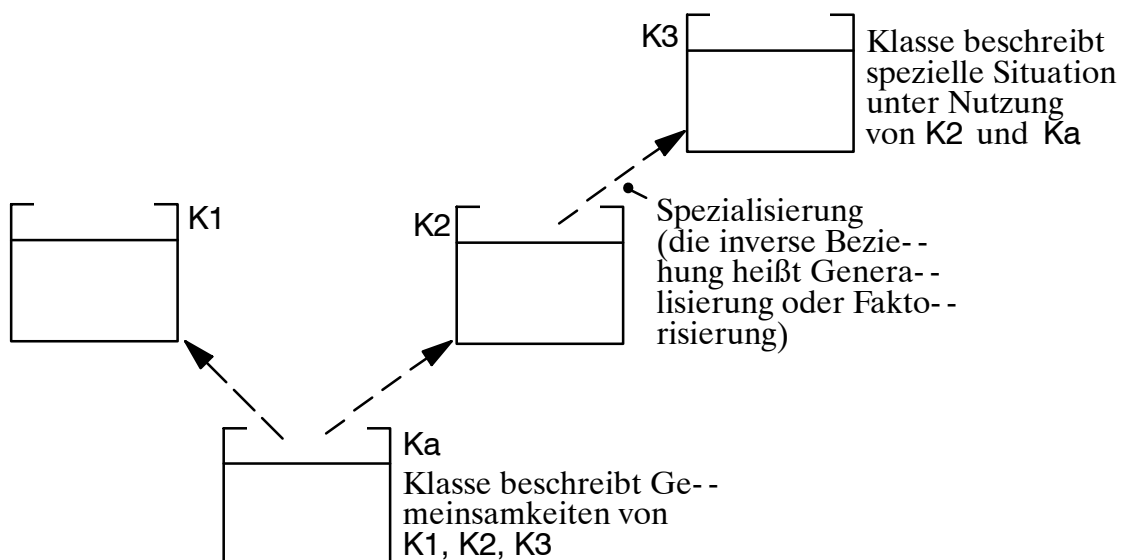
- Programmiersprachenentwurf

Flexibilität		Sicherheit
Erweiterbarkeit	< == >	Übersichtlichkeit
Einfachheit		Effizienz
Uniformität		
<i>Smalltalk</i>		<i>Ada</i>

- objektorientierte Ansätze
 - Einfachvererbung, Mehrfachvererbung
 - von welcher Klasse (Typ) ist ein Objekt
 - Spezialisierung
 - Wertebereichseinschränkung
 - Operation eingeschränkt, umbenannt usw.

5.9 Objektorientierte Architekturmodellierung

- Zielsetzung
 - objektorientierte Konzepte zur Architekturmod.
 - Verbindung zu den anderen Konzepten
- Zusammenf. d. objektorient. Strukturierungshilfsmittel
 - Oberklasse -- Unterklasse: Spezialisierung
 - Vererbungs -- Teilhierarchie (Faktorisierung, Generalisierung)
 - spez. Methoden für spez. Objekte
 - allg. Methoden für spez. Objekte
 - spez. Methode von allg. induziert
 - allg. Methode durch spez. induziert



- objektorientierte Programmerstellung
 - Bottom-up-Entwicklung
 - neue Klassen hinzu
 - Vererbungsstruktur wächst von unten nach oben

- reichhaltiger Satz vordef. Klassen (Vererbungs-
hierarchie vorgegeben)
 - z.B. in Smalltalk
 - Zahlen
 - Datenstrukturen/Dateistrukturen
 - Prozeßverwaltung
 - Graphik
 - Kontrollstrukturen

- Komplexität d. Sprache -- Komplexität d. vordef. Klassen

Sprache einfach, unif.	Standard komplex
Sprache komplex	Standard (etwas) einfacher

- objektorient. Sprachen u. Entw. großer Softwaresysteme
 - Klarheit verschaffen über vorhandene Vererbungs-
strukturen nicht einfach
 - Hinzufügung neuer Vererbungs-Teilhierarchien

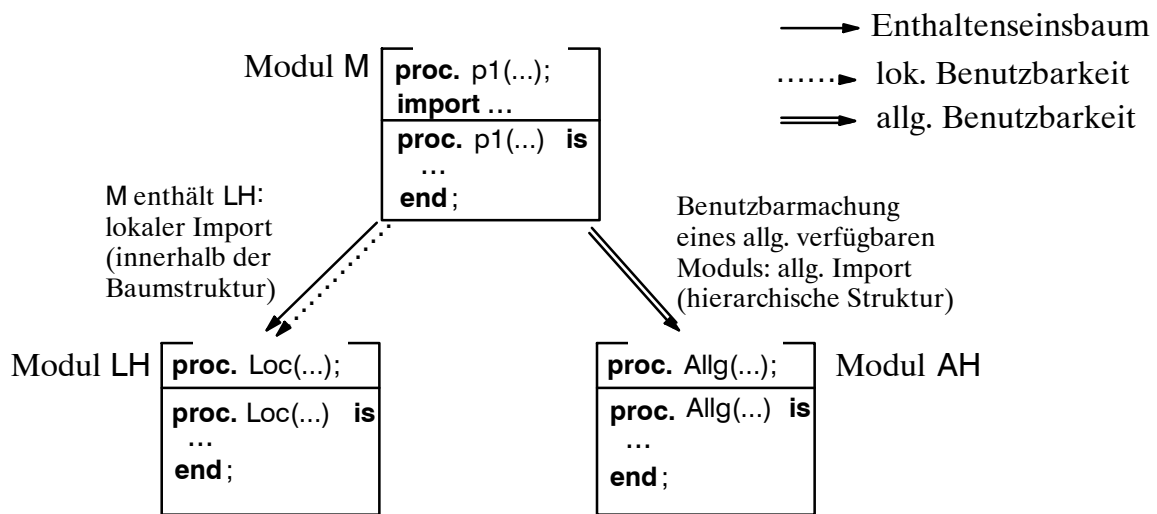
- objektorientierte Sprachen und Wiederverwendbarkeit
 - vordef. Vererbungsstruktur offen
 - neue Vererbungsteilhierarchien offen
 - Anwendungsbereich
 - Firmenkontext
 - Bausteine für Klasse von Systemen

- Offenheit macht Probleme
 - Kennenlernen der verwendbaren Klassen
 - alle Klassen der Änderung zugänglich

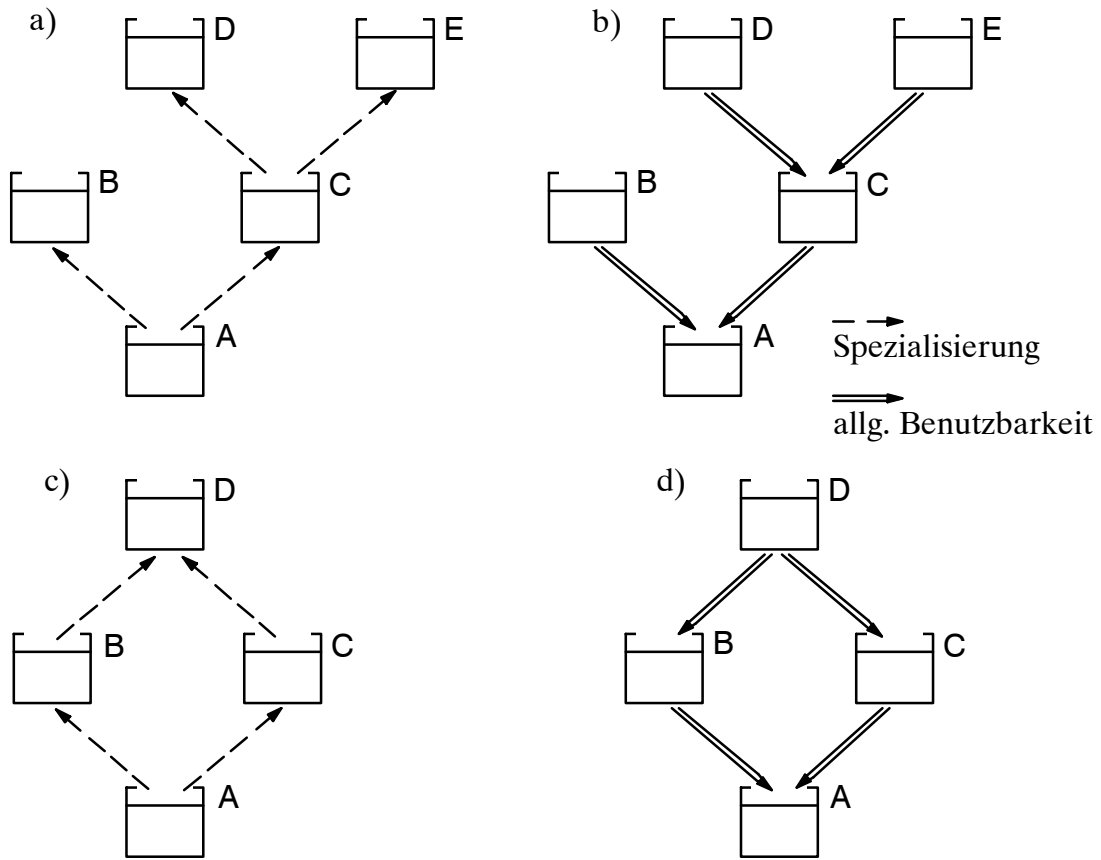
neue Teilhierarchien nicht für jeden interessant
(Umweltverschmutzung)

- Abgrenzung zu bisherigen Konzepten
 - nur Datentypmodule
 - nur Vererbungsbeziehung

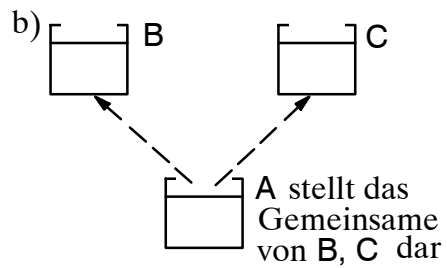
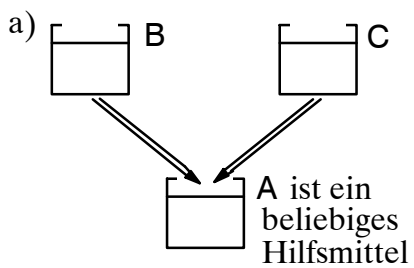
Vererbung hat nichts mit Enthaltensein zu tun



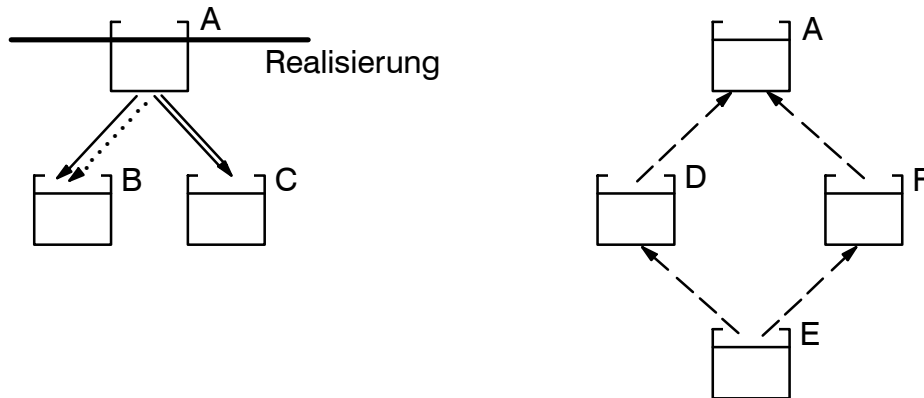
-- Vererbung und allg. Benutzbarkeit



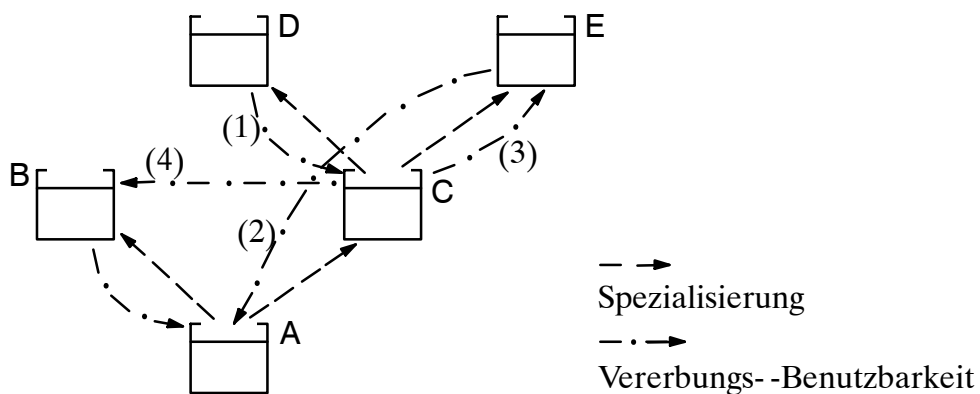
a), b) Einfachvererbung, c), d) Mehrfachvererbung



-- Objektorientierung und Datenabstraktion



-- Vererbung als Strukturbez. unseres Modulkonzepts



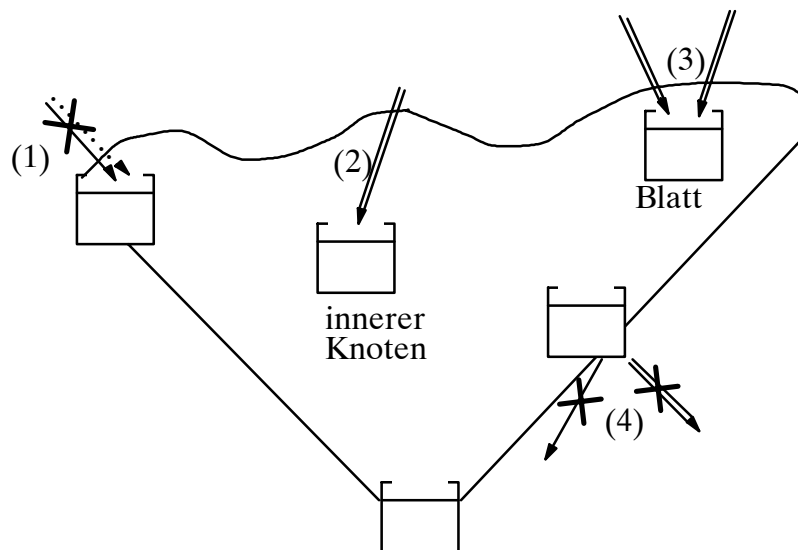
explizite Festlegung der Benutzbarkeit

Vererbungs- -Benutzbarkeit: Kanal

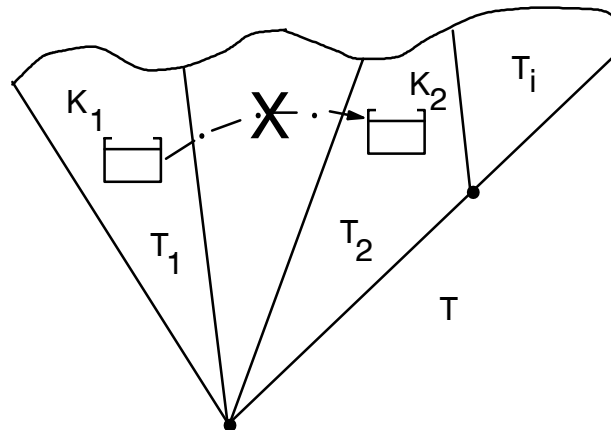
Vielzahl von Vererbungs- -Benutzbarkeit spiegelt innere Komplexität wider!

- Geben Flexibilität auf, gewinnen Sicherheit:
 Löschen einer Klasse, keine hängenden Methoden
 Sieht, welche Klassen man löschen kann
 Einfügen von Klassen: Vorabfestlegung der zu
 nutzenden Ressourcen: Methodensuche ist
 Mechanismus zur Spezifikationszeit
 Wird Mechanismus der spez. Nebenrechnung ange-
 wandt: Sieht sofort, wo solche spez. Methoden
 vorzusehen sind

- Verankerung von Vererbungshierarchien in Software-
 Architekturen



-- neue Kandidaten für Teilsysteme



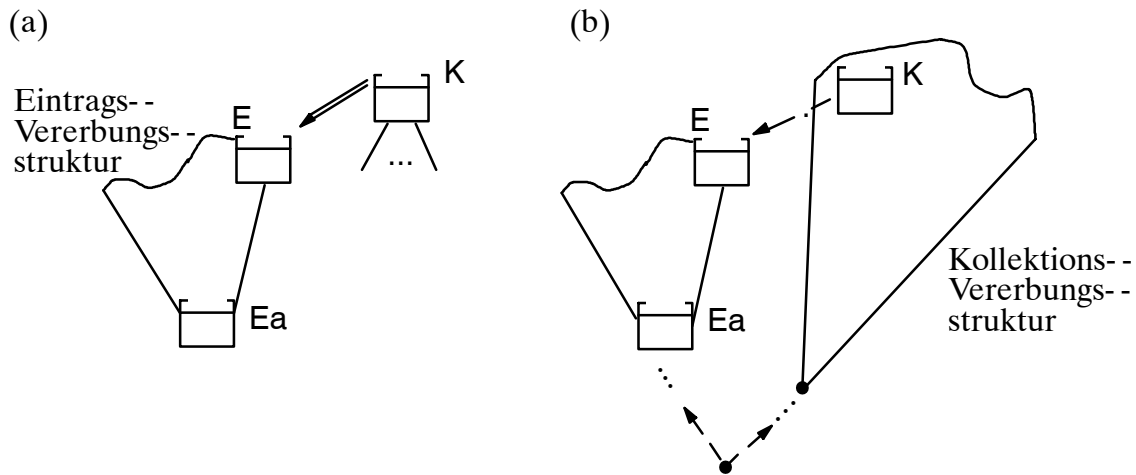
Vererbungs- -Teilhierarchie T_1, T_2, T_i
gesamte Vererbungshierarchie T

-- Wo in Softwarearchitektur ist objektorientiert zu modellieren?

DA- -Fortsetzung § Betr. von DA- -Anwendungen

Einträge
Kollektionen
Geräte
Layout

-- neue Modellierung der Eintrags--Kollektions--Sit.



-- Objektorientierung und Generizität
G.: Parametrisierung bel. Module, Teilsysteme
O.: Ähnlichkeiten zwischen Modulen

ein mögl. Zusammenspiel:

Eintrags--Vererbungsstruktur ist generisch

z.B. Eigenschaft des Schlüssels

Anzahl der Einträge in der Kollektion ist generisch

etc.

5.10 Zusammenfassung

- Anwendungen des einf. Modulkonzepts für Teil-architekturen:
 - Unterscheidung funkt. Abstr. und Datenabstr.
 - Zusammenspiel fm und ado-, adt-Module
 - Ein-Ausgabe
 - Geräteverkapselung
 - Layoutverkapselung
 - Teilarchitekturen unterhalb von DA-Modulen
 - Eintragskollektions-Situationen und ihre Arch.
 - Anwendung auf Nebenläufigkeit

- Erweiterungen
 - Teilsysteme
 - Generizität
 - Objektorientierung

- Zuordnung zu Modellierungsprinzipien:
 - Abstr.: Module, Schichten in Softwarearch., Teilsysteme
 - Strukturierung:
 - Hierarchiebildung
 - Enthaltens., allg. Benutzbarkeit, Vererbung
 - Modularisierung
 - Module, Teilsysteme
 - Lokalität
 - Schnittstelle- -Rumpf, funkt. Abstr. und DA, Enthaltenseinsbäume, Schnittstelle- -Rumpf v. Teilsyst., (Generalisierung), Teilarch. unterh. d. Schnittst. von Modulteilsyst.
 - Mehrfachverwendung
 - Module, Teilsyst., gen. Module/Teilsyst., Vererbungshierarchie
 - Redundanz
 - Schnittstelle- -Rumpf, Export- -Import
 - bei
 - allen Benutzbarkeitsbez., erlaubt kontextsens. Prüfungen
 - Prinzip der geringsten Verwunderung:
-
- Verbesserung
 - Wartungsproblematik
 - Änderungen lokal in Architektur durch Anw. der DA und durch Struktur- -/Importbez.
 - Wiederverwendbarkeit
 - Wiederverwendbarkeit als Baustein
 - Wiederverwendung einer gesamten Arch. nach Modifikation

-- Welche weiteren Konzepte auf Architekturebene sinnvoll?

1. weitere Arten von Modulen:

2. weitere Arten von Beziehungen:

3. weitere Konsistenzbeziehungen

6. VORBEREITUNG FÜR DEN EINSATZ: ÜBERTRAGUNG IN PRO- GRAMMIERSPRACHEN

- Abbildung Modulkonzept und sprachl. Ausprägung auf gängige Programmiersprachen

- Übertragung vollständig durch Werkzeuge als Teil einer Entwurfs- -Umgebung
 - strukturbezogene Editoren (Sprache, Methode)
 - Analysatoren
 - Browser
 - Integrationswerkzeuge
 - etc.
 - > Softwareentwicklungs- -Umgebung

- Übertragung durch einen Unparser
 - nicht isoliertes Werkzeug
 - erzeugt syntaktisch (k.f. und k.s.) richtige Vorgaben

- Verzichten hier auf Vorstellung von Werkzeugen
 - zeigen, daß es auch ohne Werkzeuge geht
 - lernen Modulkonzept unter neue Perspektive (autom. Transf.) kennen: Vertiefung

- Modulkonzept einfach (Kap. 4) detailliert
 - Erweiterungen kursiv

6.1 Probleme der Übertragung

- Probleme aufzeigen
Lösungen angeben
hängen vom Niveau der Programmiersprache ab
(Ada versus FORTRAN)

- Hat Programmiersprache Modulkonstrukt?
Zusammenf. versch. Ressourcen an der Schnittstelle,
Abschottung des Rumpfs
Sonst
geistig zusammenfassen
Zusammenfass. durch text. Reihenfolge u. Kommentar
Disziplin

- Hat Programmiersprache Konstrukte auf der Ebene der
Beziehungen zwischen Modulen (z.B. Importklauseln)?
sonst Simulation wie eben

- Analog Konsistenzbedingungen

- Übertragung nie unmöglich
jedoch mehr oder minder schwierig
Dürfen keine Konzepte auf Architekturebene verwendet
werden, die "nicht" abbildbar sind (z.B. Rekursion und
FORTRAN)

- - Klärung "Modulkonstrukt" von Programmiersprachen:
lassen Zusammenf. beliebiger Ressourcen zu
Modularten: fm, ado, adt sind dann "semantische"
Verwendung dieser Konstrukte

- - Betrachten drei Programmiersprachenklassen und
jeweils (mind.) einen Vertreter
 - Spr. ohne Modulkonstrukt mit losen Einheiten, flach
keine Hierarchie, alles erlaubt an Vernetzung,
Konsistenz wird nicht überwacht
FORTRAN, Basic, Cobol, C, Assembler
haben meist statische Speicherverwaltung

 - Blockstrukt. Programmierspr. ohne Modulkonstrukt
Baumstrukturen durch Enthaltensein
Gültigkeit, Sichtbarkeit, eine Einheit, globale
Konsistenz
Algol 60, Algol 68, Pascal etc.

 - Klass. neuere Programmierspr. mit Modulkonstrukt
Ineinanderschachtelung, getrennte Übersetzung,
globale Konsistenz
Ada, Modula-2, Turbo-Pascal etc.

6.2 Sprachen mit unabhängigen Programm- einheiten: Beispiele FORTRAN, C

- FORTRAN IV als Repräsentant für Sprachen mit losen Einheiten
nicht Module, sondern Einheiten, aus denen Module zusammengesetzt sind
separate Übersetzung
- Übertragung von Modulen der obigen Arten
Übertragung von Beziehungen der obigen Arten

-- Übertragung funktionaler Module

```

C *****
C *
C * functional module ZEICHNE_FUNKTION is
C *   Eingabedaten jeweils in der Parameterliste,
C *   Ausgabedatum ist das erstellte Plotterfile,
*
C *   procedure POLYLN(X,Y: in FELD;
C *                   XTEXT, YTEXT,UETEXT: in STRING);
C *   procedure INTLN(...);
C *   ...
C *   Angabe der Semantik von ZEICHNE_FUNKTION:
C *   ...
C *
C *                                     end
C *                                     ZEICHNE_FUNK-
TION;-----*
C
C *                                     module   body           ZEICHNE_FUNKTION
is-----*
C
C   SUBROUTINE POLYLN(X,Y,XTEXT,YTEXT,UETEXT)
C     REAL X(100), Y(100)
C     INTEGER XTEXT(20), YTEXT(20), UETEXT(20)
C     ...
C     RETURN
C   END
C
C   SUBROUTINE INTLN(X,Y,XTEXT,YTEXT,UETEXT)
C     REAL X(100), Y(100)
C     INTEGER XTEXT(20), YTEXT(20), UETEXT(20)
C     ...
C     RETURN
C   END
C
C   ...
C
C * end ZEICHNE_FUNKTION;
C *****

```

-- Übertragung ado-Modul

```
C      *****
*
C      *
C      * abstract data object module INTEGER_STACK is
C      * procedure PUSH(X: in INTEGER);
C      * procedure POP;
C      * function READ_TOP return INTEGER; --- RDTOP
C      * function IS_EMPTY return BOOLEAN; -- ISEMTY
C      * function IS_FULL return BOOLEAN; --- ISFULL
C      * ...
C      * Angabe der Bedeutung der Operationen:
C      * ...
C      * end INTEGER_STACK;
-----*
C
C      * module body INTEGER_STACK is
-----*
C
SUBROUTINE PUSH(ELEMNT)
  INTEGER STACK(100), POINTR, ELEMNT
  COMMON /STDATA/ STACK, POINTR
  ...
  RETURN
END
C
SUBROUTINE POP
  INTEGER STACK(100), POINTR
  COMMON /STDATA/ STACK, POINTR
  ...
  RETURN
END
C
INTEGER FUNCTION RDTOP
  INTEGER STACK(100), POINTR
  COMMON /STDATA/ STACK, POINTR
  ...
  RETURN
END
C
...
BLOCKDATA
  INTEGER STACK(100), POINTR
  COMMON /STDATA/ STACK, POINTR
  ...
END
C      * end INTEGER_STACK;
C      *****
*
```


-- Abbildung Modulbeziehungen
 FORTRAN unstrukt. Haufen loser Programmeinheiten,
 aus denen Modulrumpfe zusammengesetzt sind
 somit auch keine Modulbeziehungen, Enthaltensein,
 lokale Benutzbarkeit, allg. Benutzbarkeit
 § Kommentar und Disziplin

-- lokale Benutzbarkeit

```

C *****
C * functional module USERINPUT is *
C *   procedure EINGABE(...);      ---EINGAB *
C *   ... *
C *   Die Semantik der Schnittstellenoperationen ist: *
C *   ... *
C * *
C *                               end USERIN-
PUT;-----
----- *
C * *
C *                               module   body   USERINPUT
is-----*
C *   local import from CHECKINPUT *
C *   using CHECKSTRING, CHECKNUM; --- -CHKSTR, CHKNUM *
C *   Realisierung obiger Operationen: *
C *   ... *
C * end USERINPUT; *
C *****

C *****
C * functional module CHECKINPUT is *
C *   is contained in USERINPUT; *
C *   procedure CHECKSTRING(...); --- -CHKSTR *
C *   procedure CHECKNUM(...);    --- -CHKNUM *
C *   ... *
C *   Die Semantik der Schnittstellenoperationen ist: *
C *   ... *
C * *
C *                               end USERIN-
PUT;-----
-----*
C * *
C *                               module   body   USERINPUT *
is *

```

```

-----*
C      *
C      ...

C      * end CHECKINPUT;
C      *****

```

-- allg. Benutzbarkeit
 der FORTRAN--Gedankenwelt näher
 anal. zu oben:
 general- -imports- -Klausel als Kommentar

-- Übertragung in C
 jeder "Modul" eine Datei für sep. Übersetzung
 Übertragung durch Werkzeug (Unparser) als Teil
 einer Softwareentwicklungs- -Umgebung

```

/*
 * DATATYPE MODULE IntStack
 * EXPORT INTERFACE:
 *     IntStT
 *     void InitSt (St);
 *     void Push (St,EI);
 *     void Pop (St);
 *     INT ReadTop (St);
 *     BOOLEAN IsEmpty (St);
 *     BOOLEAN IsFull (St);
 * IMPORT INTERFACE
 *     FROM IntList IMPORT
 *     type IntListT
 */

extern void InitLst();
extern void Insert ();
extern void Delete ();
extern INT Read ();
typedef<...> IntListT;

typedef < ... > IntStT;

void InitSt (St)
    IntStT *St;
{
}

void Push (St,EI)
    IntStT *St;
    INT EI;
{
}

void Pop (St)
    IntStT *St;
{
}

INT ReadTop (St)
    IntStT *St;
{
}

BOOLEAN IsEmpty (St)
    IntStT *St;
{
}

BOOLEAN IsFull (St)
    IntStT *St;
{
}

/*
 * END MODULE IntStack
 */

```

```

/*
 * DATATYPE MODULE IntList
 * EXPORT INTERFACE:
 *     IntListT
 *     void InitLst (List);
 *     void Insert (List,EI,Pos);
 *     void Delete (List,Pos);
 *     INT Read (List,Pos);
 */

typedef < ... > IntListT;

void InitLst (List)
    IntListT *List;
{
}

void Insert (List,EI,Pos)
    IntListT *List;
    INT EI;
    INT Pos;
{
}

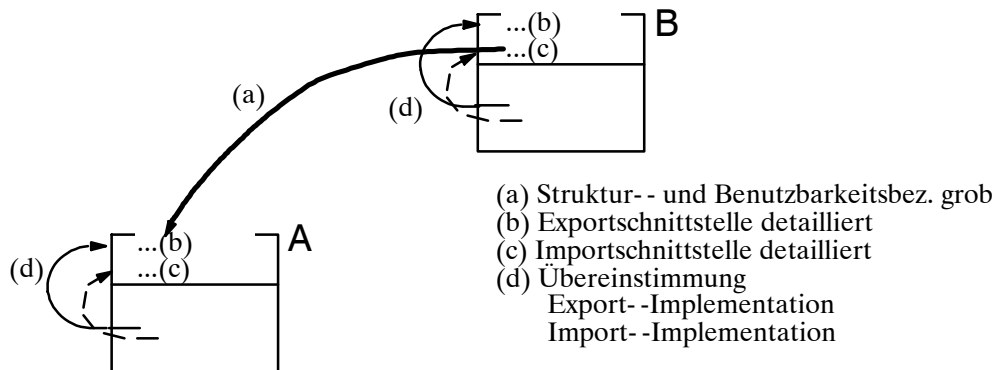
void Delete (List,Pos)
    IntListT *List;
    INT Pos;
{
}

INT Read (List,Pos)
    IntListT *List;
    INT Pos;
{
}

/*
 * END MODULE IntList
 */

```

- Diskussion: Welche Konsistenzbedingungen muß Quelltext erfüllen, der aus Transf. hervorgeht?



Einhaltung durch Disziplin

- Bedingungen für (a)
 (b)
 A (b) und B (c)
 A (b) und B (c) insb. Art von A
 PiK PiG (d)

-- Ergebnis der Diskussion
alle 23 Konsistenzbedingungen aus Tab. 4.37, 4.38, 4.39
ferner, da in den hier betrachteten Sprachen keine
Module existieren:

- (a) Jeder eingeführte Modul ist von einer der in Kap. 4 angegebenen Arten (funktionaler Modul, abstrakter Datenobjektmodul, abstrakter Datentypmodul) bzw. in Sonderfällen einer der am Ende von Abschnitt 4.4 diskutierten Spezialformen (Typkollektion, Konstantenansammlung).
- (b) Die Interna des Rumpfs werden von außerhalb nicht verändert bzw. nicht zur direkten Veränderung benutzt. Hierzu zählen:
 - (b1) Die lokalen Prozeduren werden nicht von außen aufgerufen.
 - (b2) Die Datenstrukturen von Datenobjektmodulen werden nicht von außen direkt verändert oder gelesen.
 - (b3) Die interne Strukturbeschreibung eines abstrakten Datentypmoduls in Form einer Typdefinition wird nicht dazu herangezogen, die Datenobjekte dieses Typs direkt zu verändern oder direkt zu lesen.

6.3 Blockstr. Sprachen ohne Module: Beispiel Pascal

- Übertragung in Standard-Pascal
Probleme ähnlich:
 - gedanklich zusammenfassen
 - textuell hintereinanderschreiben mit Kommentar
 - Disziplin üben

- damit auch Übertragung einer Sprachklasse:
 - Blockstrukturierung
 - ohne Modulkonstrukt
 - Lokalitätsprinzip das einzige Strukturierungsprinzip: Baum
 - Repräsentanten Algol 60, 68, PL/I, etc.

- Übertragung einfacher, da Pascal 10 Jahre jünger?

- Pascal-spezifische Erschwernis:
 - Deklarationsreihenfolge

- da Übertragungsproblem für alle Modularten analog u. bereits Vertrautheit mit Übertragung vorhanden:
 - Betrachten nur adt-Modul-Übertragung

-- adt-Modul in Standard-Pascal

irgendwo im Konstantendeklarationsteil:

(* Nur fuer den internen Gebrauch im Modul STACK: *)

const STACKMAX = ... ;

...

irgendwo im Typdeklarationsteil:

(* Nur fuer den internen Gebrauch im Modul STACK: *)

type StackT =

record

SPACE : array D1..STACKMAXF of integer;

INDEX : integer

end;

...

irgendwo im Prozedurdeklarationsteil:

(*****)

*

*

* data type module INTEGER_STACK is

*

* type StackT is private;

*

* procedure PUSH (St: in out STACK_T; El: in INTEGER);

*

* ...

*

* Semantikbeschreibung:

*

* ...

*

* end

INTE-

GER_STACK;-----

* module

body

INTEGER_STACK

is-----*)

procedure PUSH (var St: StackT; El: integer);

...

begin

...

end;

...

(* end INTEGER_STACK;

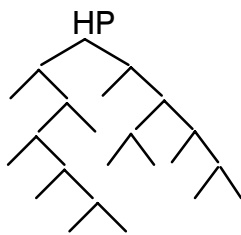
(***)

- Übertragung Modulbeziehungen
 - Idee: Enthaltenseinsbeziehung auf Ineinanderschachtelung
 - pot. Benutzbarkeit dann durch Gültigkeits-/Sichtbarkeitsregeln
 - geht nicht: Pascal kennt keine Ineinanderschachtelung für Module, sondern nur für Teile, aus denen Modulrumpfe bestehen: Prozeduren
 - => Ineinanderschachtelung nur durch Kommentar
 - allg. Benutzbarkeit durch Kommentar

- Wo liegen die "Module", die über Enthaltensein, lok. Benutzbarkeit, allg. Benutzbarkeit, verbunden sind?
 - Im obersten Block!

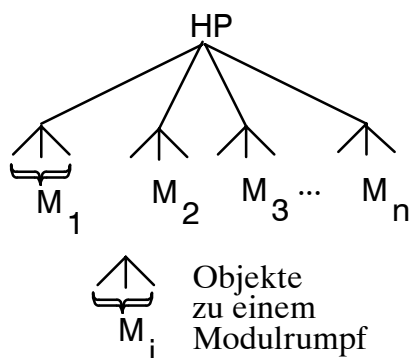
- Struktur eines so übertragenen Programms

typische Pascal-
Programmstruktur



geschachtelte
Prozeduren
evtl. tiefer Baum

Struktur eines Programm-
systems, das aus einem
Architekturdiagramm
hervorging



6.4 Sprachen mit Modulen: Beispiel Ada

- Klasse der neueren, klass. Programmiersprachen
Repräsentanten Ada, Modula-2, Pascal-Dialekt etc.
- Bisher für Modul-Exportschnittstellen und für Modulrumpfe Ada als Beispielsprache
- Modularität wieder Beschränkung auf adt-Module

-- adt-Modul in Ada

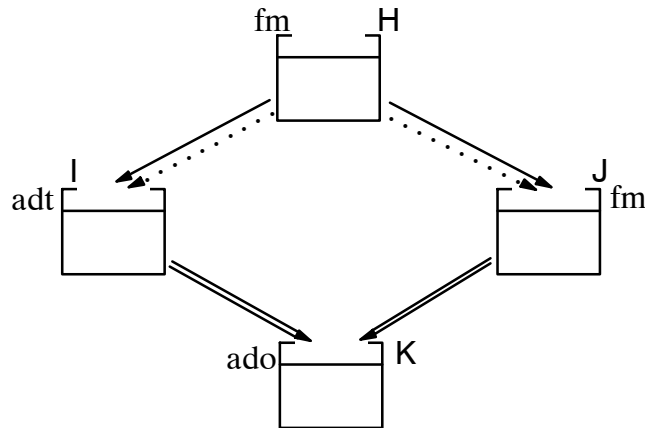
```

---data type ****
package ITEM_STACK_STENCIL is
  type ITEM_STACK_TYPE is private;
  procedure INITIALIZE (ST: in out ITEM_STACK_TYPE);
  procedure PUSH (EL: in ITEM_TYPE; ST: in out ITEM_STACK_TYPE);
  procedure POP (ST: in out ITEM_STACK_TYPE);
  function READ_TOP (ST: in ITEM_STACK_TYPE) return ITEM_TYPE;
  function IS_EMPTY (ST: in ITEM_STACK_TYPE) return BOOLEAN;
  function IS_FULL (ST: in ITEM_STACK_TYPE) return BOOLEAN;
  ST_UNDERFLOW, ST_OVERFLOW, ST_NOT_INITIALIZED: exception;
  ---Semantikbeschreibung:
  ---...
  ---...
  private
    SIZE: constant INTEGER := 100;
    type SPACE_T is array (1..SIZE) of ITEM_TYPE;
    type ITEM_STACK_TYPE is
      record
        SPACE: SPACE_T;
        INDEX: INTEGER range 0..SIZE := 0;
      end record;
end
                                ITEM_STACK_STENCIL;
-----

package          body          ITEM_STACK_STENCIL          is
-----
  ---Implementation der Schnittstellenoperationen:
  ---
  ...
end ITEM_STACK_STENCIL; --- ****

```

- Übertragung der lok. Benutzbarkeit und der zugrundeliegenden Enthaltenseinsbeziehung
 Enthaltenseinsbeziehung auf Ineinanderschachtelung:
 im Deklarationsteil eines Modulrumpfs steht Mo-
 dul- -deklaration
 is- -contained- -in- -Klausel kann weggelassen werden



ganze Rumpfe schachteln: große Quelltexteinheiten
 Auslagern der Rumpfe: Stummel

Rumpfe von I, J als getrennte Einheiten
 Export- -Schnittstelle als Kommentar
 mit is- -contained- -in- -Klausel

Gültigkeitsbereich- -/Sichtbarkeitsregelung entspricht
 pot. lokaler Benutzbarkeit

local- -import- -Klausel schränkt ein (als Kommentar)

```

--- -abstract data object *****
package K is
    ...
end K;
-----
-----
package          body          K          is
-----
-----
    ...
end K; -----

--- -functional *****
package H is
    ...
end H;
-----
-----
package body H is
    --- -local import from I using ...;
    --- -local import from J using ...;

    --- - abstract data type *****
    package I is
        ...
    end I;
-----
-----
    package body I is separate; -----

-----
--- -functional *****
package J is
    ...
end J;
-----
-----
    package body J is separate; -----
    ...
end H; -----

-----
with K; use K; separate (H) -----
--- -abstract data type package I is
--- - is contained in H;
--- -
--- - ... Exportschnittstelle
als Kommentar -----
--- -end
I;
-----
-----
package          body          I          is
-----
-----
    --- -general import from K using ...;
    ...
end I; -----

```

```

with K; use K; separate (H); -----
--- -functional package J is
--- - is contained in H;
-----

```

- allg. Benutzbarkeit (gleiches Bsp.) für Modul K
Abb. auf Bibliothekseinheit, with- -Klausel
benötigte Ressourcen durch Kommentar
- Übertragung des Modulkonzepts vollständig durch
Unparser möglich
- Welche der Konsistenzregeln müssen in Ada durch
Disziplin erbracht werden?

Tab. 4.37, 4.38, 4.39 und 6.6

von 24 Bedingungen auch in Ada 16 durch Disziplin!

- Diskussion geht von bestimmter Abbildung aus
Enthaltensein --> Ineinanderschachte-
lung
lok. Benutzbarkeit --> Untereinheiten
falls ebenfalls auf Bibliothekseinheiten und
with- -Klausel abgebildet wird, noch mehr Disziplin
nötig

- Abbildung der Erweiterungen des Modulkonzepts
Überlegungen gelten in etwa für alle vorgestellten
Sprachklassen

- Teilsystem--Abb.
Enthaltenseinsbaum: Abb. mit Modulabb.
Enthaltenseinsbez. erledigt
lok. Benutzb.

Bibliothek vordef. Module:

Abb. auf Bibl. vordef. Module
d.h. nicht auf Ada

Abb. auf Summationsmodul (s.u.)

allg. Teilsystem:

Abb. auf Summationsmodul
nur ganze Schnittst. exportierbar

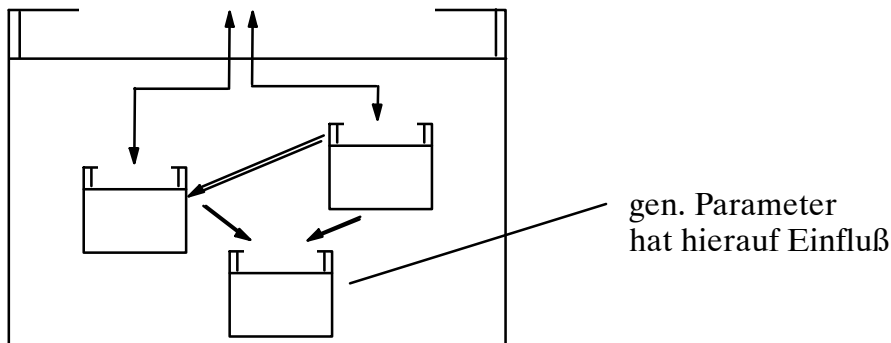
```

---data object subsystem *****
package Entry_Coll is
---
  data type *****
  package Entry is
    type Entry_Den_Type is private;
    procedure Create_and_Init (El: out Entry_Den_Type);
    ...
    ---Semantikbeschreibung: ...
  private
    type Entry_Den_Type is ...
  end Entry; ---*****
---
  data object *****
  package Coll is
    procedure Store (El: in Entry_Den_Type);
    ...
    ---Semantikbeschreibung: ...
  end Coll; ---*****
end
Entry_Coll;
-----
-----

package          body          Entry_Coll          is
-----
---
package body Entry is ---*****
  ---Abb. der Teilarchitektur von Entry wie oben skizziert
  ---Rumpf kann ausgelagert werden
  ...
end Entry; ---*****
package body Coll is ---*****
  ---Abb. der Teilarchitektur von Coll wie oben skizziert
  ---Rumpf kann ausgelagert werden
  ...
end Coll; ---*****
begin
  ...
end Entry_Coll; ---*****

```

- Abb. der Generizität
 - kein Mechanismus vorh. für allg. gen. Teilsysteme
 - Generizität für Pakete möglich
 - manche Teilsyst. auf Summationspakete abbildbar
 - im Rumpf des Teilsystems dürfen keine allg. Benutzbarkeit oder Vererbung auftauchen, wobei die davon betroffenen Module generisch sind



- Abbildung der Objektorientierung
 - Generalisierung mithilfe allg. Benutzbarkeit
 - Disziplin, daß nicht ein beliebiges allg. Hilfsmittel eingeführt wurde
 - Vererbungs- -Benutzbarkeit durch Kommentar
 - nur in eingeschränktem Maße Objektorientierung (self, super, Methodensuche nicht simulierbar)
 - Erweiterungen der Schnittst. um die von Oberklassen
 - Spracherweiterungen: Ada ++, Classic- -Ada, InnovAda


```

---data type *** class *****
package SET is
  ---is a COLLECTION;
  ---inheritance import from COLLECTION using ...;
  type SET_TYPE is private;
  procedure INIT_S(FS: in out SET_TYPE);
  procedure PUT_IN(FS: in out SET_TYPE; FE: in EL_TYPE);
  function IS_EL_OF(FS: in SET_TYPE; FE: in EL_TYPE) return BOOLEAN;
  ...
  ---Semantikbeschreibung:
  ...
  private
    ...
end SET;

-----

with          COLLECTION;          use          collection;

-----

package body SET is
  ...
end SET;
-----

```

```

---data type *** class *****
package COLLECTION is
  ---is a ...;
  ---inheritance import from ...;
  type COLL_TYPE is private;
  procedure INIT_C(FC: in out COLL_TYPE);
  ...
  ---Semantikbeschreibung:
  ...
  private
    ...
end COLLECTION;

-----

with          ...;          use...;

-----

package body COLLECTION is
  ...
end COLLECTION;
-----

```

6.5 Zusammenfassung

- Übertragungsdiskussion fruchtbar
Anwendbarkeit auf div. Programmiersprachen
nachgewiesen
insb. die praktisch bedeutsamen
Modulkonzept vertieft

- Modulkonzept
stärker von Modulbez. Unterschied
und Konsistenzbed. geprägt auch zu Ada!

- Sprachklassen kennengelernt

- Übertragungsprozeß durch Werkzeuge als Teil einer
Softwareentwicklungs- -Umgebung

- Programmiersprache, die alle für Abb. nötigen
Grundkonzepte hat, wird noch vermißt

**7. EINÜBUNG DURCH
BEISPIELE:
EINIGE
SOFTWARE--
ARCHITEKTUREN**

- Kap. 4 Module
Kap. 5 Teilarchitekturen
hier: ganze Architekturen
in Architekturdiagrammform

- Beispiele
 - Telegrammdatenbeispiel wiederaufgreifen
neue Lösung
Adaptabilität bezgl. Realisierungsänderungen
Adaptabilität bezgl. Erweiterungen

 - analog Adreßverwaltungssystem

 - Abstiegscompiler

 - Softwareentwicklungs- -Umgebung: Grobarchitektur

- Batch- -Systeme: Telegrammdatenbeispiel
Abstiegscompiler

interaktive Systeme: Adreßkartenbeispiel

- neu:
 - Bedeutung der Diskussion "Was kann sich ändern?"

 - Layout als DA- -Anwendung vertiefen

7.1 Wiederaufgreifen von Beispielen: Angabe der Architektur

- Disk. "Was kann sich ändern?"
 - nach Erstellung der Anforderungsdefinition
 - nach Erstellung der ArchitekturBedeutung: Erweiterungen mitbedenken
andere Realisierungsentscheidungen mitbedenken

- Jetzt Diskussion auf einmal
liefert Antwort auf beide Fragen

- Bedeutung:
liefert uns "automatisch" alle Stellen,
wo Datenabstraktion beachtet werden muß

-- TD--Beispiel: Was kann sich ändern?

-- Adreßkarten- -Kästen- -Beispiel: Was kann sich ändern?

- globale Änderungen

Die Einträge in den Datenbeständen (Karteikästen) besitzen eine festgelegte Struktur (siehe auch Tab. 7.4), d.h. sie sind aus Komponenten zusammengesetzt.

Die Einträge in einem Datenbestand besitzen zusätzlich ein Attribut, mehrere Attribute oder beliebig viele Attribute, nach denen selektiert werden kann.

Die Sortierung der Kästen- -Namensliste, der Karten- -Namensliste eines Kastens und die Sortierung der Karten eines Kastens erfolgt nicht automatisch, sondern auf Kommando des Benutzers.

Bei der Eingabe einer Karte erfolgt zusätzlich eine Abprüfung auf syntaktische Korrektheit einzelner Komponenten (z.B. darf ein Name nur aus Buchstaben und bestimmten Sonderzeichen bestehen). Ferner erfolgt eine Abprüfung von Werten einzelner Komponenten (z.B. $0 \leq \text{Alter} \leq 150$) bzw. eine Überprüfung der gegenseitigen Abhängigkeit von Werten (z.B. gedient => männlich).

Es können neue Datenbestände dadurch erzeugt werden, daß interaktiv aus einem Datenbestand ein Teildatenbestand ausgewählt wird.

Neue Datenbestände können durch Mengenoperationen (Vereinigung, Durchschnitt, Differenz) aus vorhandenen Datenbeständen gebildet werden.

Das Löschen von Einträgen in einzelnen Datenbeständen kann durch Angabe einer Löschmenge erfolgen, die Einträge aus verschiedenen Datenbeständen enthalten darf.

Datenbestände können aus einem Datenbestand oder aus mehreren Datenbeständen durch assoziative Anfragen selektiert werden. Dabei können zusätzlich Attributwerte unvollständig angegeben werden, z.B. A* für alle Namen, die mit A beginnen.

Das Selektieren von Datenbeständen geschieht über eine Anfragesprache (z.B. SQL- -ähnlich).

Der Bediener des Systems kann gleichzeitig mit mehreren Datenbeständen umgehen (z.B. für die manuelle Selektion; für assoziative Anfragen, die verschiedene Datenbestände übergreifen; für gleichzeitige Änderung mehrerer Datenbestände).

Das System erlaubt mehrere Bediener, die gleichzeitig arbeiten. Dabei kann es verschiedene Zugriffsmodelle geben: Jeder Bediener kann einen Datenbestand verändern, beliebig viele lesen; er kann mehrere verändern, die dann für alle anderen gesperrt sind; alle Bediener dürfen alle Datenbestände verändern und lesen; bei "gleichzeitiger" Veränderung eines Datenbestands müssen verschiedene Revisionen verändert werden, die später interaktiv verschmolzen werden usw.

Das Karten- -Kästen- -System besitzt zusätzliche Hilfe- -Funktionen, die den Bediener unterstützen, wenn er nicht weiterweiß.

Für alle Operationen des Systems gibt es einen allgemeinen Undo- - und Redo- -Mechanismus.

Zu Beginn seiner Arbeit muß sich der Bediener dem System bekanntmachen. Dabei wird seine Zugangsberechtigung abgeprüft.

Das System wird zu einem Personalverwaltungssystem ausgebaut:

Für jede Person gibt es allgemeine Daten (Name, Vorname, Geburtsdatum etc.).

Es gibt zusätzlich Daten, die seine Stellung und seine Aufgaben betreffen.

Es gibt zusätzlich Daten, die seine Arbeitszeit betreffen.

...

Auf allen diesen Daten zu einer Person können Eingaben bzw. Veränderungen vorgenommen werden.

Die Daten zu verschiedenen Personen können miteinander verknüpft werden (z.B. Ehemann <- -> Gattin).

Das System wird zu einem Bibliotheks- -Recherchesystem ausgebaut (Angabe der Funktionalität als Übung für den Leser).

- Änderungen Bedieneroberfläche bzw. Druckausgabe
Verwendung von Gestaltungselementen (Fenster,
Masken, Menüs etc.)
Gestaltung unterschiedlicher Oberflächen mit diesen
Elementen
Austauschbarkeit von beiden
Analoges gilt für Druckausgabe

- RE, A Die Ein- / Ausgabe erfolgt in Fenstern auf dem Bildschirm ggf. in bestimmten Masken. Es gibt z.B. eine Eingabemaske für einen Kastennamen und eine für die Bearbeitung von einzelnen Karten. Die Ausgabe der Kästen- -Namensliste bzw. der Karten- -Namensliste erfolgt in Fenstern.
- RE, A Die Selektion einzelner Komponenten von Einträgen bei der Eingabe und bei der Veränderung erfolgt über Funktionstasten. Zusätzlich kann eine Komponente direkt mit der Maus ausgewählt werden.
- RE, A Nachrichten, Warnungen und Fehler werden in zusätzlichen Fenstern angezeigt.
- RE, A Die Gestaltung der Bedieneroberfläche erlaubt ein gleichzeitiges Umgehen mit mehreren Fenstern einer Art, z.B. mehrere Masken für die Einträge bei der interaktiven Selektion aus mehreren Datenbeständen.
- RE, A Das Layout der Bedieneroberflächengestaltung wird geändert, d.h. der layoutmäßige Aufbau einer Kartenmaske, der Fenster für die anzuzeigenden Listen etc.
- RE, A Die bisherige Skizze der Bedieneroberfläche sieht eine Ein- / Ausgabe einzelner Karten (z.B. in einer speziellen Maske) vor und sonst nur die Anzeige von Listen für Kästennamen, Kartennamen bzw. aller Karten eines Kastens. Für die interaktive Selektion kann man sich auch eine Bearbeitung eines Abschnitts einer dieser Listen vorstellen, der, im Fall der letzten beiden Listen, mehrere Karten umfaßt.
- RE, A Die Bedieneroberfläche sieht Fensterstapel vor.
- RE, A Die Bedieneroberfläche bezieht Standardbausteine von Fenstersystemen mit ein, wie Uhr, Mail, Notizblock, Taschenrechner etc.
- RE, A Assoziative Suche auf einem oder mehreren Datenbeständen wird dadurch unterstützt, daß Masken teilweise ausgefüllt werden und daß einzelne Attributwerte teilweise angegeben werden können.
- RE, A Die Anfrage über eine Anfragesprache wird durch die Anzeige eines entsprechenden Anfragesfensters unterstützt.
- A Bezüglich der Bedieneroberfläche können unterschiedliche Systeme konfiguriert werden, oder es wird durch dynamisches Binden oder Auswahl zur Laufzeit das spezielle System "erstellt".
- A Das zugrundeliegende Fenstersystem wird ausgetauscht.
- A Das zugrundeliegende Ein- / Ausgabegerät wird ausgetauscht (vgl. Tab. 7.3), wodurch sich andere Möglichkeiten der Bedieneroberflächengestaltung ergeben.
- RE, A Die Namensliste für Kästen bzw. für Karten und die Liste aller Karten eines Kastens ändern sich bezüglich des Layouts, und zwar einerseits bei der Anzeige auf dem Bildschirm als auch bei der Ausgabe auf einem Drucker.
- RE, A Die Papierausgabe dieser Listen erfolgt mit verschiedenen Papierlistenformaten bis hin zu Adreßetiketten.
- A Die Ausgabe kann alternativ auf verschiedenen Ausgabegeräten erfolgen (Laserdrucker, Typenraddrucker o.ä.), oder die Ausgabe erfolgt auf ein bestimmtes Ausgabegerät, das, je nach Konfiguration des Systems, verschieden sein kann.

- E/A- - bzw. A- -Geräte- -Austausch

A Es wird ein anderes Terminal als in Kap. 3 angenommen, nämlich eines mit Bildschirmspeicher. Dieses eröffnet die Möglichkeit, an eine beliebige Stelle des Bildschirms zu schreiben (im Gegensatz zum Schreiben in die letzte Zeile und zu dem impliziten Rollen in Kap. 3).

RE, A Das Ein- / Ausgabegerät besitzt einen hochauflösenden Bildschirm. Damit können Fenster und Masken dargestellt werden, verschiedene Fonts und Größen für Schrift als auch beliebige Graphik.

A Die Charakteristik des Druckers ändert sich, so daß auf eine beliebige Stelle einer Seite geschrieben werden kann.

RE, A Der Drucker ist graphikfähig und erlaubt es, beliebige Fonts, Schriftgrößen und Graphik zu verwenden.

- Änderung der Struktur der Einträge
Zugriffsmechanismen auf Karten
Wunsch nach veränderbarer Strukturierung
Realisierungsdetails Datenablage

RE, A Die Struktur des Schlüssels eines Eintrags (einer Karte) ändert sich: Der Schlüssel erhält einen anderen Typ, er wird aus mehreren Komponenten zusammengesetzt o.ä.

RE, A Was der Schlüssel eines Eintrags ist, soll vom Entwerfer leicht geändert werden können, oder dies soll sogar vom Bediener bestimmbar sein.

RE, A Zu einem Eintrag sind zusätzliche Attribute als Sekundärschlüssel angebbbar (für die Anwendung Literaturrecherche z.B. Schlagwörter).

RE, A Diese zusätzlichen Sekundärschlüssel unterliegen einem Klassifikationsschema (z.B. Schema der Computing Reviews für Literatur der Informatik). Dieses Schema soll leicht veränderbar sein.

A Das Informationsfeld ist bei der Aufgabenstellung von Kapitel 3 eine Folge von Zeilen. Diese kann intern als ein Feld oder eine verkettete Liste von Zeilen fester Länge abgelegt sein. Alternativ dazu kann sie verdichtet als Zeichenkette mit Zeilenendekennzeichnung abgelegt sein. Diese Realisierungen sollen austauschbar sein.

RE, A Das Informationsfeld eines Eintrags erhält eine bestimmte Struktur: Es besteht aus mehreren Komponenten je eines bestimmten Typs.

A Die Realisierung eines Eintrags ändert sich (vgl. Diskussion zu Fig. 4.13).

RE, A Von den Einträgen werden Sonderformen benötigt (vgl. Spezialisierung in Abschnitt 5.8 und in Fig. 5.38).

RE, A Die Einträge sollen jeweils nur einmal vorkommen, auch wenn sie in verschiedenen Datenbeständen enthalten sind. Eine Änderung des Eintrags in einem Datenbestand soll auch zur Änderung dieses Eintrags in anderen Datenbeständen führen (Zeigersemantik anstelle von Variablensemantik).

- **Kollektionsänderungen**
Schnittstellenänderungen
Realisierungsänderungen

- RE, A Auf einer Kollektion sind assoziative Anfragen möglich, wobei gewisse Komponentenwerte vorgegeben sind. Es werden alle Einträge gesucht, die diese Komponentenwerte besitzen. Bei den Komponentenwerten sind auch Abkürzungen erlaubt, z.B. A* für alle Textkomponentenwerte bestimmter Länge, die mit A beginnen.
- RE, A Zwischen den verschiedenen Datenbeständen (Kästen) können Querbeziehungen eingetragen werden (z.B. Verweis von dem Eintrag einer Ehefrau auf den Eintrag ihres Gatten).
- RE, A Eine Kollektion kann Einträge verschiedener, aber ähnlicher Struktur enthalten (vgl. Fig. 5.38 für Mitarbeiter, ..., leitende Angestellte).
- RE, A Das Sortieren einer Kollektion wird vom Bediener angestoßen, also nicht mehr automatisch vorgenommen.
- RE, A Das Sortieren eines Datenbestandes kann auch nach einem anderen Schlüssel als nach dem Primärschlüssel erfolgen.
- RE, A Für jede Kollektion wird zusätzlich "Statistikinformation" gesammelt, z.B. die Anzahl der Karten eines Kastens.
- A Die Kollektionsrealisierung für die Kästennamen ist "unabhängig" von der Struktur dieser Namen. Dies soll deshalb erfolgen, weil sich die Struktur dieser Namen leicht ändern kann.
- A Die Kollektionsrealisierung für einen Karteikasten soll "unabhängig" von der Struktur des Einzeleintrags sein. Die Zielsetzung ist dabei, diese Kollektionsrealisierung auch bei einer Änderung der Anwendung verwenden zu können (z.B. Personalverwaltungssystem soll als Grundlage der Realisierung eines Literaturrecherchesystems verwandt werden).
- RE, A Bei den Einträgen wird von der Variablensemantik zur Zeigersemantik übergegangen, um Inkonsistenzen verschiedener Datenbestände zu vermeiden.
- A Die Realisierung der Kollektionen ändert sich, z.B. von einer sequentiellen Datei oder indexsequentiellen Datei und einer eventuellen Zugriffsstruktur zu verbesserten Zugriffsstrukturen (Hashing, B--Baum, B*-Baum usw.).
- RE, A Neben der Zugriffsstruktur für den Primärschlüssel werden auch Zugriffsstrukturen für die Sekundärschlüssel aufgebaut. Dies macht insbesondere dann einen Sinn, wenn der Bediener entsprechende assoziative Zugriffsmöglichkeiten angeboten bekommt.
- A Die Veränderung der Kollektionen durch den Bediener geschieht direkt. Alternativ dazu kann eine Kollektionsstruktur aufgebaut werden, die nur für eine Sitzung besteht und die dann mit dem Datenbestand auf der Platte abgeglichen wird.

- - Brainstorming führt uns auf DA--Stellen
 - interner Aufbau einer Karte
 - spezielle Realisierung der Kollektionen
 - spezielle Form von E/A--Gerät, spezielle Form von Drucker
 - Layoutgestaltung Bedieneroberfläche bzw. Druck--ausgabe
- - Beispiel von Kapitel 3: Funktionalität (Bedien--kommandos) prägen Architektur. Ist indirekte Folge der Mißachtung der DA

Op. zu Karten	stehen
Op. zu Kollektionen	jetzt zusammen
Op. zu Gesamtheit aller Kollektionen	

=> Steuerungsbausteine für Dialog sind jetzt ebenfalls kompakt

- - Mißachtung der DA ergibt große Änderungsunfreund--lichkeit
(Argumentation für Beispiele, die die Funktionalität nicht erweitern)
 - Realisierung einer Karte berührt nahezu alle Module unterhalb von Eing._Kartenkomm.
 - Änderung Dateiform zur Abspeicherung der Karten eines Kastens berührt nahezu alle Module unterhalb Eing._Kartenkomm.
Analog für Realisierungsänderung der Kästen--Na--

mensliste

- Änderung E/A- -Gerät oder Drucker
- Änderung des Layouts der E/A von Nachrichten,
Karten,
E des Suchkriteriums

- - Änderungen sind global und schwer durchzuführen
alle Stellen der Änderung im Programm ermitteln
konsistent ändern

DA im nachhinein einführen => globale Architekturänderungen

- - Zielsetzung des Neuentwurfs
Realisierungsentscheidung (Karte, Kollektionen)
auf Architekturebene verkapseln
Nebeneffekt: Architektur spiegelt akt. Funktionalität
nicht mehr wider
Layoutentscheidungen verkapseln
Geräteänderungen verkapseln
zukünftige Erweiterungen des Systems
möglichst lokale Architekturänderungen
- => Änderungen sollen sich auf Architekturebene
möglichst wenig auswirken

-- Entwurfsentscheidungen

- Karteikasten_System:** Sitzungsverwaltung (Eröffnen der Sitzung, Abschluß); später kann hier die Benutzeridentifikation stattfinden; sowie die Verzweigung in eine Auswahl von Untersystemen (dann muß der Modul umbenannt werden).
- Verwaltung_Kaesten_und_Karten:** Verwaltung der Änderungen auf einem Kasten oder auf der Gesamtheit der Kästen (Öffnen, Schließen der jeweiligen Datenbestände); verzweigen in die zwei Teile je nach Kommandoeingabe; bei Erweiterungen können weitere Architekturteile darunter gehängt werden.
- Verwaltung_Kastenveraenderung:** Zuständig für die Handhabung der Kommandos auf einem einzelnen Kasten, insbesondere für dessen Karten.
- Verwaltung_Kaestenbestand:** Zuständig für die Handhabung der Kommandos auf dem Bestand der Kästen (macht keine Bearbeitung eines Kastens).
- Kaesten_Namensliste:** Verkapselt die spezielle Realisierung der Liste der Namen aller Kästen, z.B. daß diese direkt auf eine vorgegebene Dateiform aufsetzt. Dieser Modul ist als ein abstrakter Datentyp von vornherein auf die Handhabung mehrerer Listen durch das System ausgelegt.
- bel_Karteikasten:** Verkapselt die spezielle Realisierung eines Kastens (einer Kollektion von Karten). Als abstrakter Datentyp ist der Modul auf die Handhabung mehrerer Kästen durch das System ausgelegt.
- bel_Karteikarte:** Verkapselt die Realisierung eines einzelnen Eintrags (hier zunächst nur, wie Text und Informationsfeld abgelegt sind und wie in dem letzteren die Zusammenfassung von Zeilen realisiert ist). Bei strukturiertem Eintragsfeld (vgl. nächster Abschnitt) verkapselt dieser Modul noch weitere Realisierungsentscheidungen.
- Kommando_E_A:** Verkapselt die spezielle Form der Kommandoaktivierung (durch einzelne Buchstaben, langer Kommandoname, Funktionstaste, Menüselektion, bei Menüs das spezielle Layout).
- Nachrichten_E_A:** Verkapselt das Layout eines Nachrichtenfensters und ob bzw. wie die Nachrichten bestätigt werden.
- Text_E_A:** Verkapselt das Layout eines Textfensters. Ein solches brauchen wir später zur Eingabe des Namens eines Karteikastens, ferner zur Eingabe eines Schlüssels, eines Teiles des Informationsfeldes, nach dem zu suchen ist, etc.
- Karten_Layout:** Verkapselt das Layout einer Karte auf dem Bildschirm (und somit in der "Liste" der Karten eines Kastens, die über eine Hardcopy einzelner Karten erzeugt wurde).
- Kaestenliste_Layout:** Verkapselt das Layout dieser Liste auf dem Bildschirm und somit auch auf der Hardcopy. Blättern oder Rollen findet auf dieser Liste statt.
- virt_Terminal:** Verkapselt die speziellen E/A-Operationen eines konkreten Terminals.
- virt_Drucker:** Verkapselt die speziellen E/A-Operationen eines konkreten Druckers.

-- Zusammenspiel Module Datenablage und Anzeige

Kaesten_Namensliste	Datenablage
Kaestenliste_Layout	Anzeige

bel_Karteikarte	Datenablage
Karten_Layout	Anzeige

Es gäbe auch Entsprechung für Karteikasten, wenn wir nicht nur Hardkopies der einzelnen Karten gezogen hätten

Verwaltungsmodule kennen das Layout nicht!

-- Teilsysteme der Architektur

Steuerungsteil:	spez.
Datenhaltung 2 Teilsyst. (Kollekt. Realisier.) (3)	allg.
virtueller Bildschirm (1)	benutz-
virtueller Drucker (1)	bar
E/A-Behandlung: Kommandos, Nachricht., Texte (2)	
Layoutverkapselungsmodule (3)	

verschiedene Grade von Allgemeinheit:

- (1)
- (2)
- (3)

-- Beispiel bestätigt

f- -Module, lokale Benutzbarkeit oben

DA- -Module, allgemeine Benutzbarkeit unten

- Unterschiede Architekturen
Schnellschußbeispiel,
"richtige" Architektur:
 - keine Baumstruktur mehr
 - viele DA- -Module
 - Entwurfsentscheidungen deutlich sichtbar
 - Eintrag, Kollektion, E/A- -Geräte, Dialogelemente, Layout
 - Steuerungsbausteine "konzentriert" (f- -Module)

- Änderungen der Realisierung bleiben lokal
(Änderung der Funktionalität nächster Abschnitt):
Eingabe der Kommandos über Funktionstasten
ebenso Ende Parametereingabe
 - Rumpf Kommando `_E_A`
 - `Nachrichten_E_A`, `Text_E_A`, `Karten_Layout`
 - in Schnellschußbeispiel Rumpf jedes Moduls, der mit Kommandobearbeitung zu tun hat

- • Anderes E/A- -Gerät, das ganzen Bildschirm speichern kann
 - Rumpf von `Karten_Layout`
 - in Schnellschußbeispiel alle Module, die mit Karten- -Kommandos zu tun haben

- • Realisierung der Kollektionen
 - Rümpfe der Kollektionsmodule ändern sich
 - in Schnellschußbeispiel wird Realisierung in vielen Modulen angesprochen: Lese- - und Schreiboperation auf bestimmte Datei

=> nur lokale Änderungen
Modulrumpfänderungen allein
Rumpfänderungen mit darunterhängenden Teilarchitekturen

- - Änderung der Realisierung von Daten: globale
Programmsystemänderungen
im Nachhinein DA hineinbringen: globale
Architekturänderungen
Änderungen in funktionalen Teilen: bei richtiger und
falscher Architektur meist modullokal

- - Gestaltung von Bedieneroberflächen:
weitere wichtige DA- -Anwendung

7.2 Erweiterungen des KK- -Beispiels und zugehörige Architekturänderungen

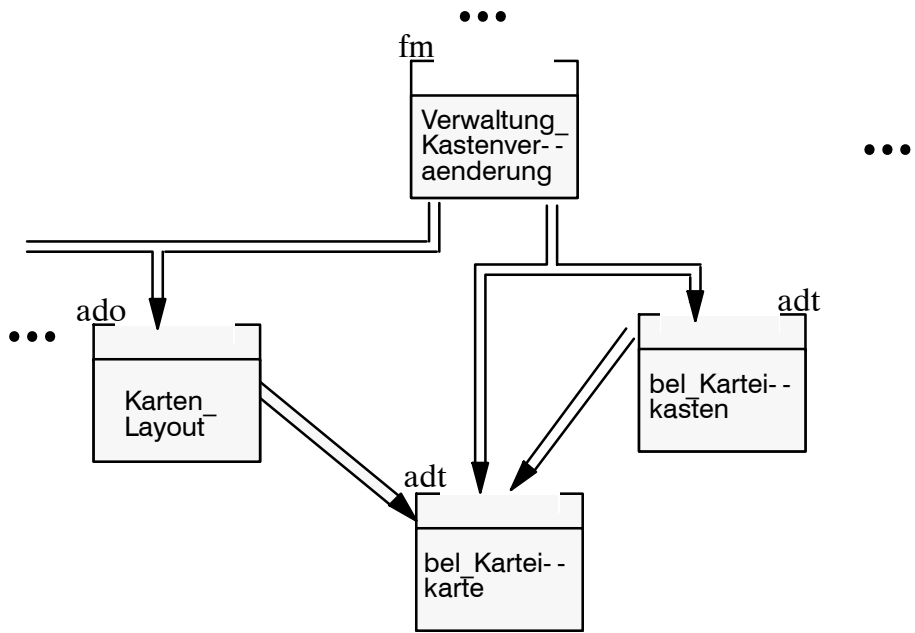
- Erweiterungen
 - andere Kommandos, weitere Kommandos
 - Veränderung der Bedieneroberfläche
 - zeigen:
 - neue Architektur "stabiler"
 - (a) Änderungen lokal
 - (b) Änderungen lassen sich aus Architekturdiagramm ablesen

- Erste Erweiterung:
 - Strukturierung d. Informationskomponente einer Karte
 - jetzt Karte "logischer" Verbund von Komponenten
 - Schnittstelle von `bel_Karteikarte` ändert sich
 - Wohin wirkt sich das aus?

- Änderungen: Verfolgen der Benutzbarkeits- -Kanten
 - Kollektionsmodul `bel_Karteikasten`
 - kaum Änderung, wenn nur mit ganzen Einträgen umgegangen wird
 - Soll nach Einträgen mit bestimmter Komponente gesucht werden: Schnittstelle ändert sich kaum
 - Realisierung: muß Suchstruktur eingesetzt werden

 - Rumpf Verwaltung_Kastenveränderung

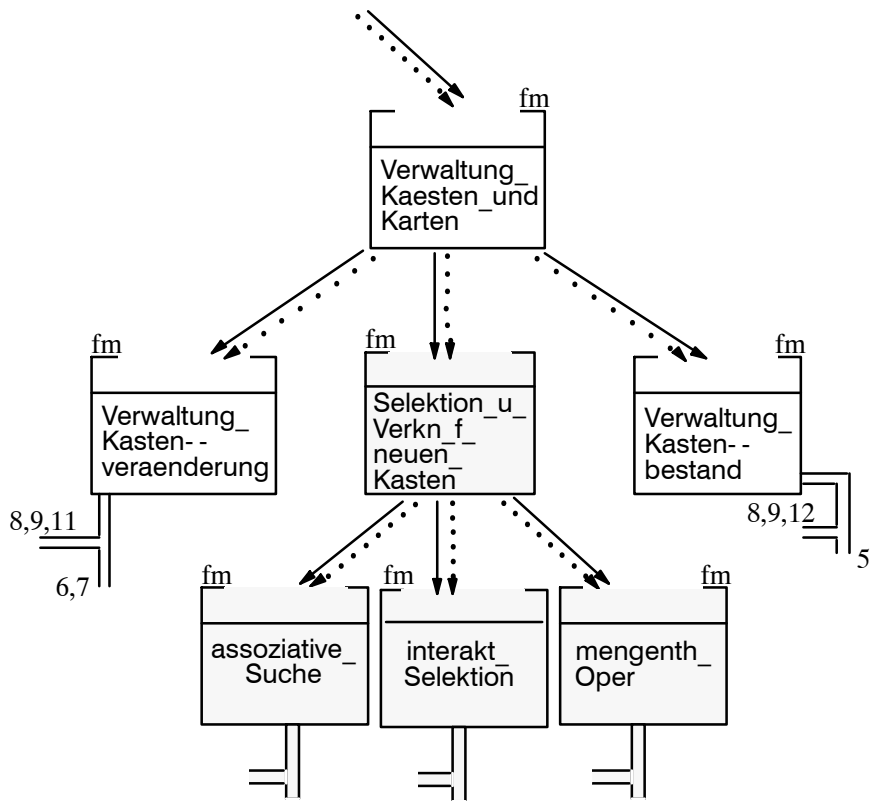
 - Schnittstelle und Rumpf von `Karten_Layout`:
 - Benutzbarkeitskante eintragen



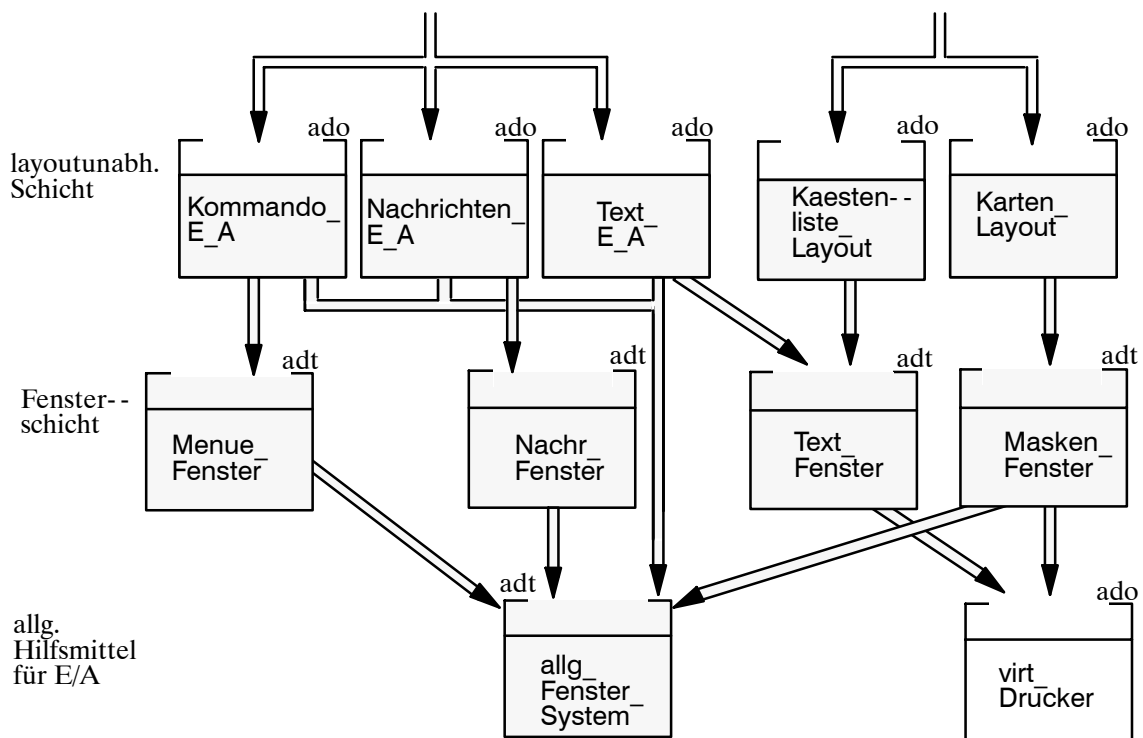
- Zweite Erweiterung:
 - Interaktive Selektion aus einem Kasten oder mehreren Kästen zur Erzeugung neuer Kästen
 - Einfache Abfragesprache: Komponenten einer Karte vorgeben
 - Mengentheoretische Operationen zum Verknüpfen von Teilmengen

- => Zeigersemantik für Einträge wegen Konsistenzproblem

- Änderungen
 - Zeigersemantik Eintrag und Kollektionen (vgl. Kapitel 5)
 - neue Verwaltungsmodule



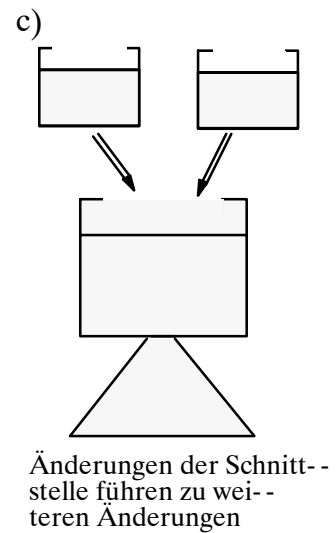
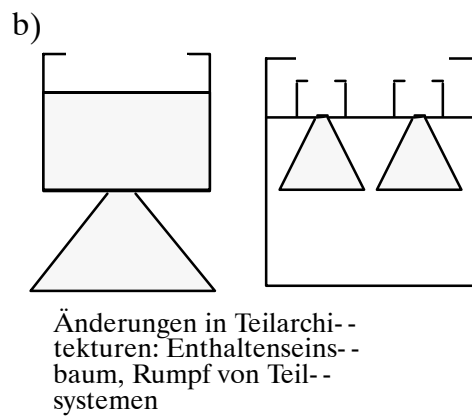
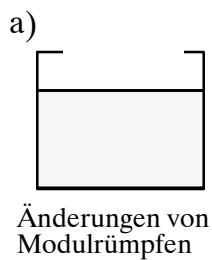
- - Dritte Erweiterung:
Fenstersystem: Menues, Masken, Mauselektion
- - Änderungen
weitere Schicht für verschiedenartige Fenster mit
jeweils spezieller Funktionalität



-- Jede Schicht des E/A--Teils hat bestimmte Abstraktions-
aufgabe, z.B.

Kommando_E_A
Menue_Fenster
allg_Fenstersystem
virt_Terminal

-- Programmsystem--Modifikationen



-- Zusammenfassung

neue Architektur objektbasiert
Realisierungsänderungen und Erweiterungen der
Funktionalität blieben begrenzt
Entwurfsentscheidungen klar sichtbar; daraus auch,
wo Modifikation vorzunehmen sind
Verfolgen von Benutzbarkeitskanten lieferte weitere
Änderungsstellen
Führte dies zu Schnittstellenänderungen, so war
Verfolgen zu wiederholen

7.3 Ein Transformationsproblem: Rekursiver Abstiegscompiler

- andere Problemklasse: Batch-Systeme, wie Telefonabrechnungssystem treten in
 - betriebswirtschaftlichen Anwend. (z.B. Lohnabrechnung)
 - math.-techn. Anwendungen (Auswert. Verreihe)
 - Systemsoftwarebereich (Übersetzerbau)auf

- Betrachten Compiler
 - Struktur dieser Systeme sehr gut untersucht
 - Struktur kann aus Def. d. Eingabe u. Ausgabe herleitet werden
 - (Mech. Herleitung der Architektur i.a. auf Sonderfälle beschränkt)

- Bereich, in dem sehr früh versucht wurde von Handcodierung abzurücken zu Erzeugung (verschiedene Arten) zu kommen:
 - E/A-Struktur --> Compiler(Phasen)struktur
 - deshalb wichtig für Informatik-Ausbildung
 - (außerdem: kleine Übersetzungsprobleme ergeben sich oft)

- verschiedene Ansätze:
 - Mehrphasencompiler: verschiedene Aufgaben nacheinander, Einzelphasen weitgehend generiert
 - Einphasencompiler orientiert sich an der kontextfreien Grammatikstruktur: alle Übersetzungsaufgaben zusammen

-- Strukturierung Einphasencompiler (rekursiv. Abstieg):
Idee

nichtterminales Symbol --> Prozedur f. sämtl. Über-

setzungsaufgaben (lexik. Analyse, kontextfreie
Analyse, kontextsensitive Analyse, Adressierung,
Codeerzeugung),
Fehlerbehandlung (Lokalisierung, Erkennung,
Meldung, Beseitigung, Wiederaufsetzen)

rekursiver Zusammenhang nichtterminaler Symbole

=> rek. Prozeduren

absteigend (Top-down-Übersetzung)

funktioniert für LL(1)-Grammatik

```
statement ::= [ ident := expression |  
              call ident |  
              begin statement {; statement} end |  
              if condition then statement |  
              while condition do statement ]
```

procedure statement(...) **is**

...-noetige Deklarationen, s.u.

begin

if sym = ident **then** ... -Übersetzung Zuweisung

elsif sym = callsym **then** ... -Übersetzung Prozedurrumpf

elsif sym = ifsym **then** ... -Übersetzung bedingte Anweisung

elsif sym = beginsym **then** ... -Übersetzung Block

elsif sym = whilesym **then** ... -Übersetzung while-Schleife

end if;

...

end statement;

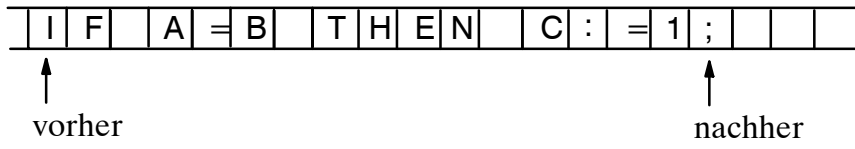
Vorbedingung:

Vor Aufruf von **statement** steht der Eingabezeiger auf dem ersten Zeichen eines Quelltextstücks, das zum nichtterminalen Symbol **statement** gehört.

Nachbedingung:

Nach Beendigung von **statement** steht der Eingabezeiger auf dem ersten Zeichen nach diesem Quelltextstück. Das zu **statement** gehörende Quelltextstück ist übersetzt, es sei denn, es tritt ein Fehler auf.

In diesem Fall ...



- Innenleben der rekursiven Prozeduren ebenfalls mech. herleitbar (vgl. /Wi 84/):

 - gilt für beliebige Formen von rechten Seiten von Regeln

 - Erweiterung der Grammatik für einfache Fehler
Fehlerbehandlung

 - kontextsensitive Analyse

 - Adressierung

 - Codeerzeugung

beschränken uns im folgenden auf Architektur-
modellierung

- Compilerhauptteil
jedes nichtterminale Symbol --> funktionaler Modul
(Prozedur)

 - Architektur mechanisch herleitbar aus EBNF

 - Hauptteil hat die Struktur des Grammatik-
Abhängig-

keitsgraphen

 - Aufspannender Baum --> Enthaltenseinsbezieh.+ lok.

Benutzbarkeit,

 - restliche Kanten lokale Benutzbarkeit

a)

program ::= block .

block ::= [**const** ident = number {, ident = number} ;]
 [**var** ident {, ident} ;]
 { **procedure** ident ; block ; }

statement ::= [ident := expression |
call ident |
begin statement {; statement} **end** |
if condition **then** statement |
while condition **do** statement]

condition ::= **odd** expression |
 expression relop expression

expression ::= [addop] term {addop term}

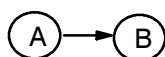
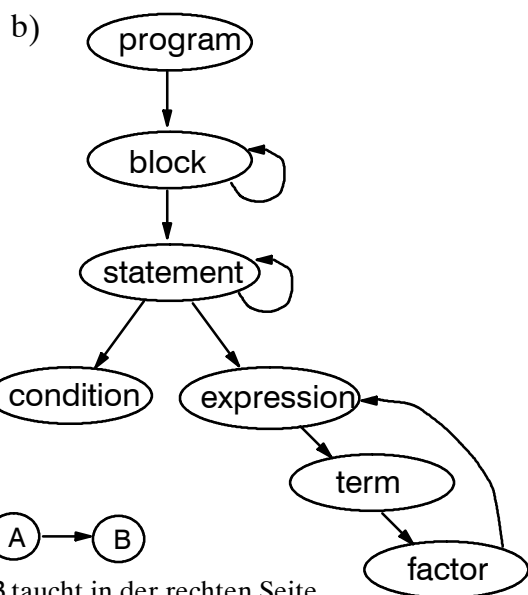
term ::= factor {multop factor}

factor ::= ident | number | (expression)

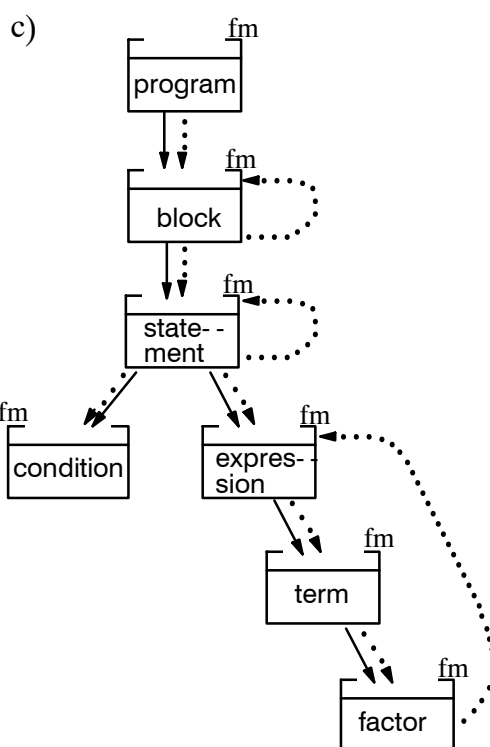
relop ::= = | # | < | <= | > | >=

addop ::= + | --

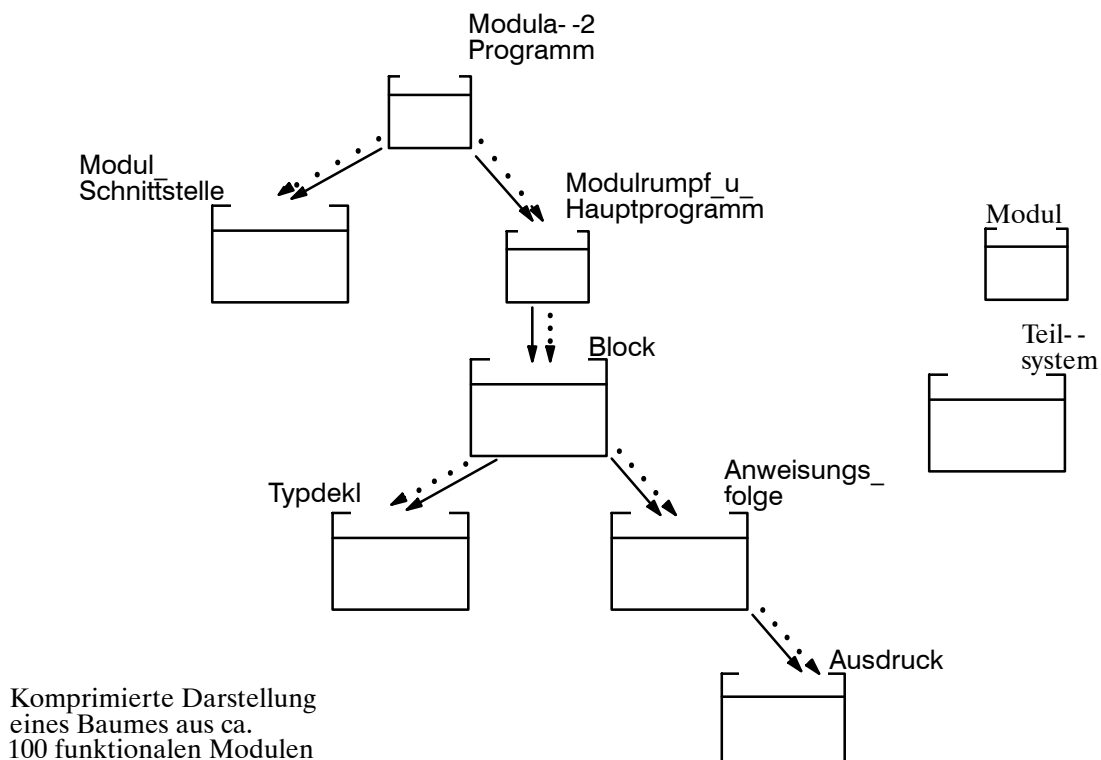
multop ::= * | /



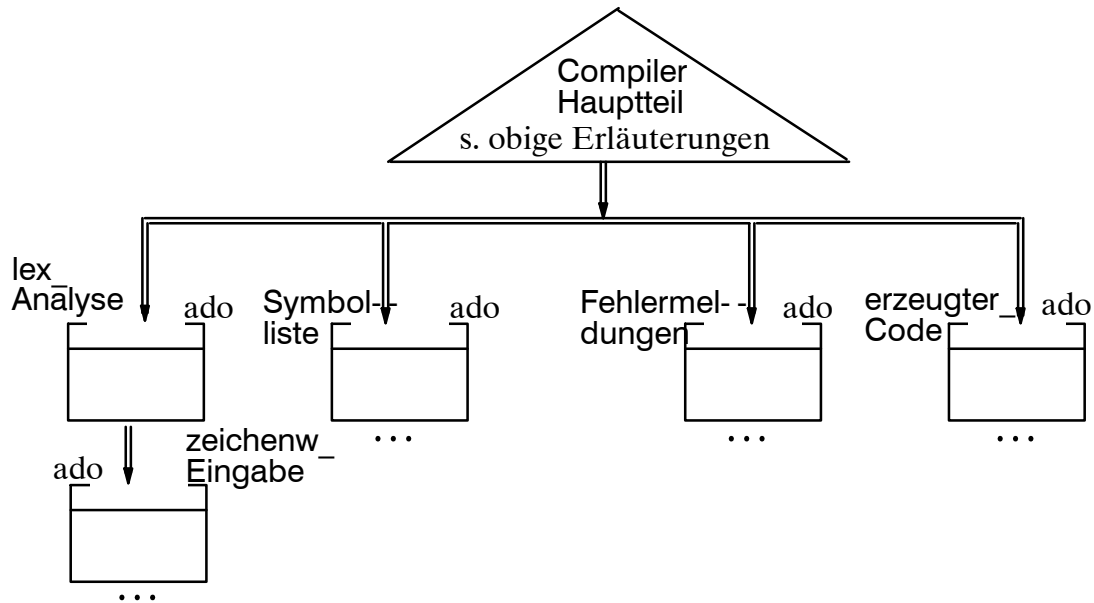
B taucht in der rechten Seite von A auf, oder B wird zur Übersetzung von A gebraucht



- - Für Pascal, Modula-2 großer Baum
ca. 100 Knoten, 10 Schichten
für sich kompliziert, aber ein 1-1-1-Abbild der
Grammatik
dadurch leicht verständlich
- - Vergrößerung der Architektur durch Teilsysteme
(hier Vergrößerung im nachhinein, sonst umgekehrt)
Suchen nach "abgeschlossenen" Enthaltenseins-Teil-
bäumen
Sind die komplexen Teile der Sprache



- allgemein verwendbare Komponenten
Module/Teilsysteme alle zur DA



- Zusammenfassung
Basisschicht "invariant"
Compilerhauptteil spezifisch aber leicht herleitbar (Modul/Teilsystemstruktur, Rumpfe der Teilsysteme/Module)

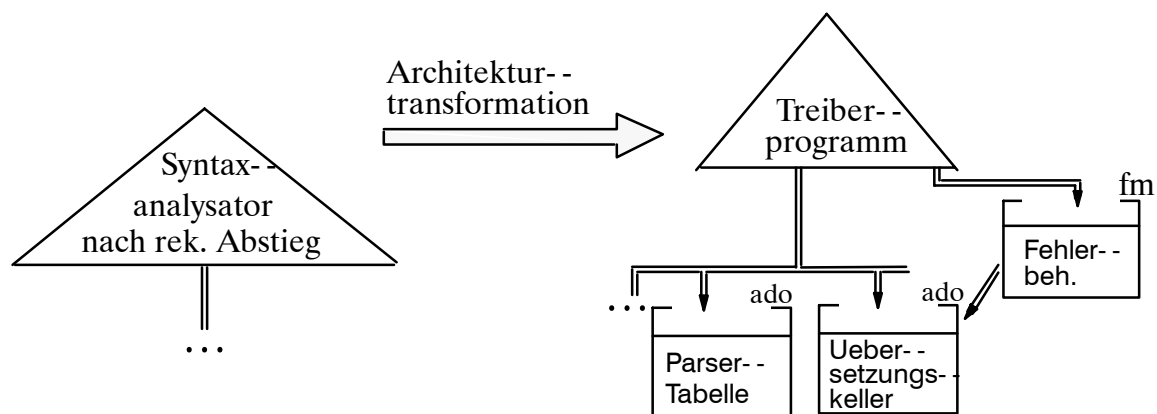
=> Prozeß der Erzeugung wiederverwendbar,
nicht Produkt

- Steigerung der Adaptabilität:
 Betrachten Syntaxanalyse allein:
 bei rekursivem Abstieg analog zu oben, mit DA-
 Ab-
 leitungsbaum

Herausziehen von Code und in Datenstrukturen stecken:

Tabellenbaustein auswechselbar: LL(1)-
 Tabelle
 Treiberprogramm invariant

Übersetzungskeller, Fehlerbehandlung kommen hinzu



7.4 Die Grobarchitektur einer Softwareentwicklungs- -Umgebung

7.5 Zusammenfassung

- Vollständige Architekturen
 - interaktive Systeme: KK- -Beispiel, SEU
 - Batch- -Systeme: Telefonbeispiel, Compiler

- unterschiedlich detaillierte Modellierung
 - Programmieren im Großen: KK- -Bsp., Telefonbsp., Abstiegscomiler
 - Programmieren im Größten: SEU

- Haben Adaptabilität (Wiederverwendbarkeit) durch objektbasierte Architektur nachgewiesen:
 - Realisierungsänderungen
 - KK- -Beispiel
 - Erweiterungen
 - Adaptabilität des Prozesses: rekursiver Abstiegs- -compiler

- Bedeutung der Diskussion "Was kann sich ändern?"
 - Erkennen der DA- -Anwendungen
 - Erweiterungen mitbedenken

- Architekturen
 - individuell erstellt
 - für bestimmte Problemklassen herleitbar
 - mechanisch per Hand herleitbar (rekursiver Compiler)
 - mechanisch per Programm (Parser)

- Anzahl der DA- -Module: Maß für Adaptabilität

**8. ALLGEMEINE
HINWEISE:
STRATEGIEN ZUR
ADAPTABILITÄT UND
WIEDERVERWENDBAR-
KEIT**

- - Zielsetzung:
Hinweise, Regeln, Strategien zur Reduktion der
Kosten der Erstellung/ Wartung von Software
Ansatz, "intelligentere" Architekturen zu entwickeln:
Wartbarkeit, Wiederverwendbarkeit

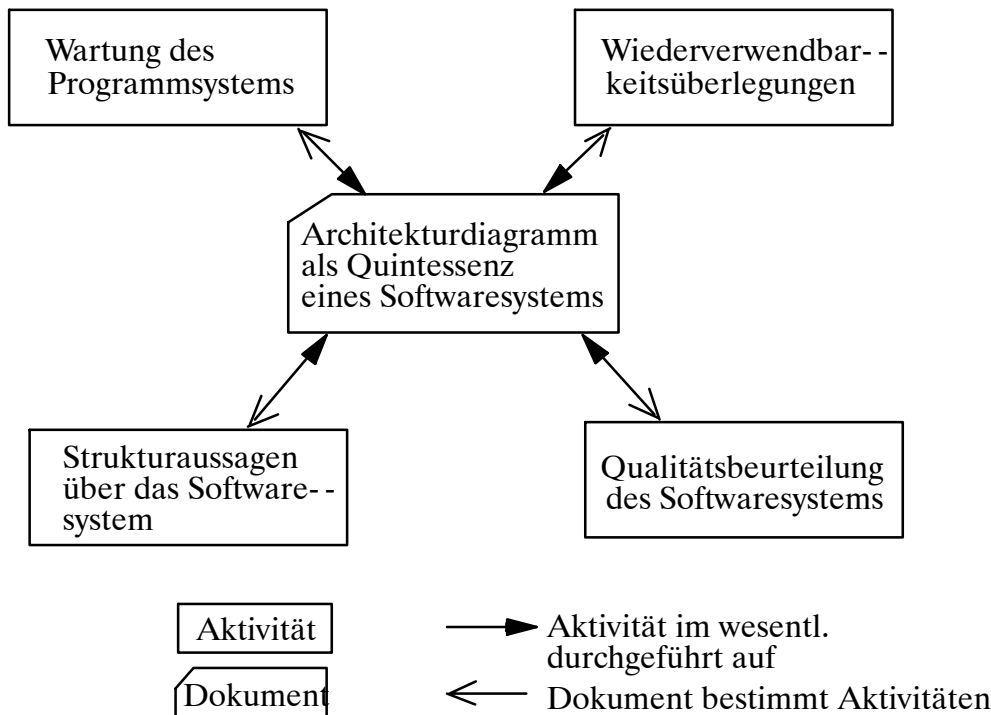
- - Fassen bereits gesammelte Erkenntnisse zusammen
Geben Regeln/ zugehörige Strategien an, die für
Wartbarkeit, Wiederverwendbarkeit sorgen

- - Ebene der Betrachtung
nicht von Modulen (Kap. 4)
Einhängen von Modulen (Kap. 4, 5)
Teilsysteme (Kap. 5,7)
Gesamtarchitektur (Kap. 7)
Meta- -Ebene der Überlegung von Modulen,
Teilsystemen,
Teilarchitekturen, Gesamtarchitektur mit obiger
Zielsetzung

- - nach Erläuterung der Regeln/ Strategien:
Was bedeuten sie für W, W

8. 1 Was haben die bisherigen Überlegungen gebracht?

- - Motivation:
Bedeutung: Wartbarkeit, Wiederverwendbarkeit
Voraussetzung: Struktur von Softwaresystemen best.
Anwendungs- - und Problemklassen klären, Quali- -
tätsüberlegung wegen W, W ergeben sich erst danach
Architekturdiagramm enthält die Quintessenz dieser
Struktur
- - gutes Architekturdiagramm schwierig zu erstellen
hier eingeführte formale Sprachen sind nur Vehikel,
Ideen auszudrücken
semiformaler Ansatz: Syntax und Semantik der Be- -
schreibungssprache
formal, Syntax des beschriebenen Softwaresystems
formal, Semantik erst oberhalb einzelner Module
Semantik erst oberhalb einzelner Module
- - Bedeutung von Architekturdiagrammen: zentrales Do- -
kument



- für Wartbarkeit: Änderungen (Realisierungsänderungen, Fehlerbeseitigung, Erweiterungen etc.) identifizieren, Folgewirkungen verfolgen, feststellen, ob Wartbarkeit vorbedacht (Diskussion: Was ...?)
- für Strukturaussagen: funktionale, objektbasierte, objektorientierte Modellierung, Teilsysteme, generische Teile, welche Entwurfsentscheidungen
- für Qualitätsaussagen:
 - Korrektheit: zur Überprüfung geg. Anforderungsdef. Diagramm zur Überprüfung der Impl.: Textnotation
 - Robustheit, Auswahl-sicherheit: Vorhandensein bestimmter Module/ Teilsysteme
 - Bedienerfreundlichkeit: ”
 - Adaptabilität/Portabilität: obj.bas.Module/Schichten
 - Lesbarkeit: Verständlichkeit zus. mit Design Rationale

Effizienz (des Erstellungs- -/ Wartungsprozesses)

- - für Wiederverwendbarkeit
 - einzelne Basismodule/ - -teilsysteme
 - gesamte Architektur
 - Teile einer Gesamtarchitektur
 - Vorgehensweise (vgl. Compilerabschnitt)

8.2 Einige Strategien zur Erstellung wartungs- - freundlicher Architekturen

- Regeln für Wartbarkeit und Wiederverwendbarkeit
Vermeiden, täglich das Rad neu zu erfinden
Regeln keine konkr. Handlungsanleitungen, induzieren
Strategien
Beispiele:
 - allgemeine
 - spezielle innerhalb SEU

- erste Strategie: Erkennen/Heraus-z. von Basisbausteinen
 - Module/ Teilsysteme
über allg. Benutzbarkeit/ Generalisierung in Archi-
tek- -
tur eingehängt
verschiedene Grade von Allgemeinheit

 - anderen Personen zur Verfügung gestellt
innerh. Teilprojekt, Projekt, Abt., Firma/ Institution,
Benutzerkreis, Klasse v. Anwendungen, Sprachimpl.

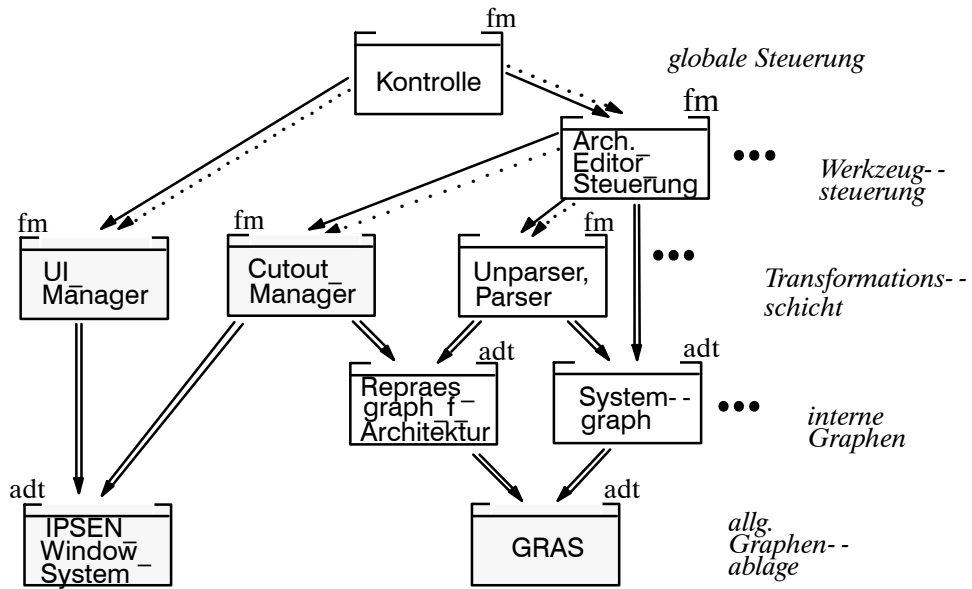
 - Wiederverwendungsbeitrag trivial
Wartbarkeitsbeitrag:
Wartung der Basiskomponenten von Spezialisten
der Rest wird kleiner

 - Werkzeugunterstützung fehlt bisher

 - allgemeine Beispiele
f: mathematische Bibliothek

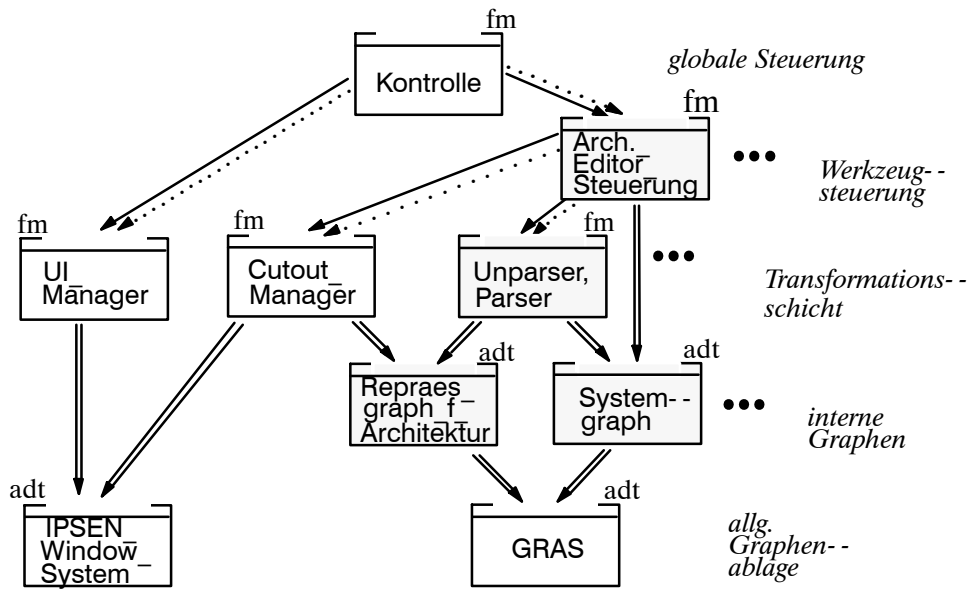
DA: Einträge, Kollektionen, E/A- -Geräte, Bedien- -
oberfläche

- SEU IPSEN



- - zweite Strategie:
Softwaresysteme als Bausteinkasten
- hier nicht Basisbausteine
spezielle Module/ Teilsysteme eines Softwaresystems
- Sinn: verschiedene Varianten des Gesamtsystems
vereinfachte (Einführungssystem), spez. (für best.
E/A- -Geräte),
erweiterte Systeme
alles durch Bausteinkasten
- in Modulkonzept hierfür
Teilsysteme, Addition von Funktionalität
Objektorientierung
Schichten von Softwaresystemen
- Beitrag zur Wartbarkeit:
Wegnehmen/ Hinzufügen von Bausteinen
Beitrag zur Wiederverwendung:
Bausteine sind f. die wahlw. Hinzunahme konzipiert
- allgemeine Beispiele kaum angebbbar
Anwendung Mehrphasencompiler: Optimierung,
Postoptimierung;
Vorderteil, Hinterteil kann ausgewechselt werden

- Anwendung SEU IPSEN



- dritte Strategie: veränderliche Teile in "Daten"
 - Daten leichter auswechselbar als feste "Verdrahtung" in Code
- widerspricht nicht DA- -Auss.: alle Teile in Modulform:
Programm vs. Daten stets als Module identifizierbar
anwendbar auf Basisbausteine sowie auf Bausteine
- des
Bausteinkastens
- allgemeine Beispiele
 - Fehlermeldungen, Warnungen, Systemmeldungen
 - Layout- -Eigenschaften
 - E/A- -Gerät
 - endliche Automaten, Kellerautomaten
 - SEU
 - Meldungen (s.o)
 - zulässige Kommandos zu logischen Inkrementen
 - Parser/ Unparser
 - Layoutfestlegung
 - über die ganze Grobarchitektur verschmiert
 - Umwandlung in datengetriebenes Progr. verschieden:
 - Meldungen: enthalten jetzt Verweis auf Tabelle
 - Syntaxanalyse: Architekturtransformation
 - Nutzen für Wartbarkeit:
 - leicht änderbare Stellen in DA- -Modulen
 - Real. ist austauschbar: Wechsel einer Datenstruktur
- Wiederverwendung:
Interpreterbaustein

-- vierte Strategie: Bootstrapping

- aus Compilerbau

Verwendung für

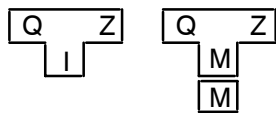
- (1) Sprach- - und Compilererweiterungen
- (2) Portieren Compiler auf andere Maschine
- (3) Compiler verbessern

- T- -Diagramm Notation:

Q Quell- -, Z Ziel- -, I Implementierungssprache

Ausführbarkeit eines Q_MZ - -Compilers:

Interpreter für M in Hard- - oder Software



T- -Diagramme und Ausführung

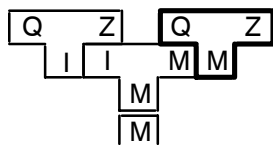
- Zusammenfügen von T- -Diagrammen

$I_M M$, M- -Assembler

vorh., prod. $Q_M Z$ - -Compiler

$Q_I Z$ - -Compiler

Regeln des Zusammenfügens



Compilieren eines Compilers

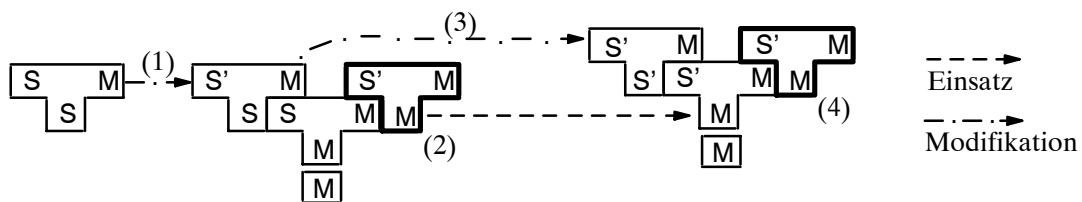
- Ausgangspunkt S -Compiler in S geschrieben
- erste Anwendung: Erweiterung S zu S' u. zurückspielen

auf die Realisierung von S

(1) $S_S M$ zu $S'_S M$ -Compiler

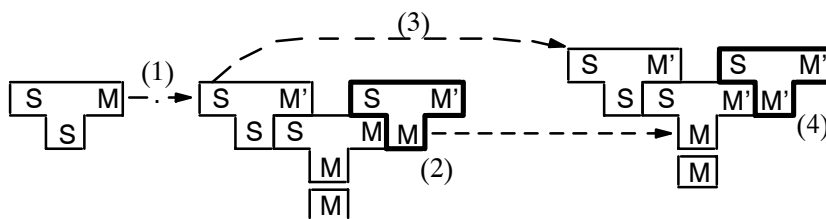
(2) liefert $S'_M M$ -Compiler

(3) Modifikation $S'_S M$ zu $S'_S M$ -Compiler



Bootstrapping für Spracherweiterung

- zweite Anwendung: Portierung auf M' -Maschine



Bootstrapping für die Portierung

- Initialschritt $S_M M$ -Compiler auch dieser herstellbar (Übung)
- weitere Anwendung Compileroptimierung (Übung)

- Bootstrapping
u. Wiederverwendbar.: Compiler- -Struktur u. Code
- Wartung: obige Probleme sind die Wartungspro- -
bleme von Compilern
- Verallgemeinerung Definition:
Bootstrapping ist die Entwicklung von Konzepten,
Methoden, Sprachen, Regeln, die für ihre eigene
Realisierung eingesetzt werden können
- SEU- -Beispiel
PiG- -Konzepte: Architektur IPSEN und somit auch
der Architekturwerkzeuge benutzen Modulkonzept
IPSEN für weitere IPSEN- -Werkzeuge (zukünftig)
PROGRESS- -Umgebung für Spezifikationen
Rapid- -Prototypes von Werkzeugen mit
PROGRESS- -Interpreter
- - nächste 2 Strategien noch einmal Ebene höher
bisherige Strategien genügen diesen neuen

- - fünfte Strategie: Softwaresysteme "erzeugen"
 - Abkehr von Überlegungen zur "Handcodierung"
von Überlegungen für ein System zu Überlegung f. "Systemklasse"
Erzeugen auf die spezifischen Teile gerichtet
 - Bausteinkastenstrategie und Bootstrapping sind Spezialfälle:
Bausteinkasten: Zusammenbau durch Auswählen geeigneter Komponenten
Bootstrapping: Erzeugen heißt Modifikationen von Compilergrundversion
 - 1. Art: Methodische Handfertigung (Abstiegscompiler, Jackson):
Aus Anforderungsdefinition zur Architektur
 - 2. Art: Generierungsprogramm (Compiler- - Compiler- - Ansatz):
Programm oder Tabelle
 - 3. Art: direkte Interpretation einer Spezifikation in der Regel für Komponenten eines Systems in gegebenem Rahmen:
z.B. PROGRESS- -Spezifikation
spätere Überführung in effizientes Programm durch 1. oder 2.
 - für Komponenten eines Systems generischer Mechanismus
Programming by doing (durch Mechanik umgesetzt in Programm)

- PiG- -Sprachkonstrukte und Verwendung
 Generizität
 direkte Abb. einer Problemspez. (Abstiegscompiler)
 erlaubt Strukturierung des Generator- -Programms

als auch dessen Ergebnis

Tabellen als DA- -Bausteine in Architektur

Zusammenfügen gen. Teile (z.B. Mehrphasencomp.)

durch allgemeinen Baustein

direkte Ausführung: formale Spez. ist DA- -Modul,

Interpreter kann strukturiert werden

Einfügung d. formalen Spezifikation (+ Interpreter)

in Architekturrahmen

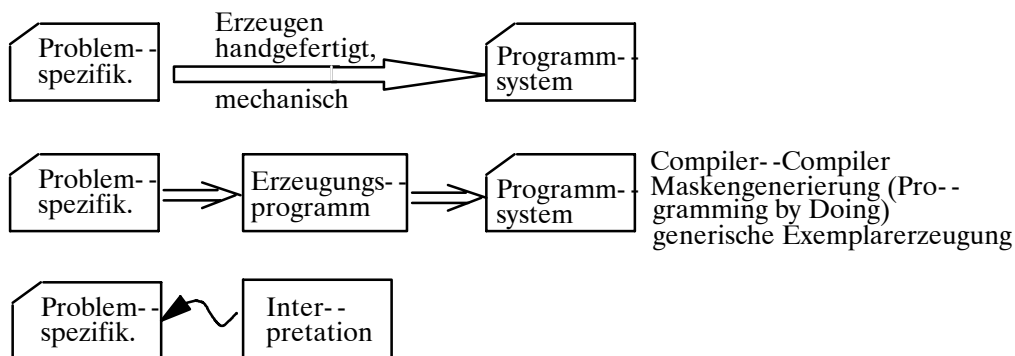
Programming by doing: Baustein, der interaktive

Eingabe umsetzt

=>

sowohl generierende Programme, als auch deren
 Ergebnis, als auch deren Einbettung kann
 strukturiert werden

- Zusammenfassung



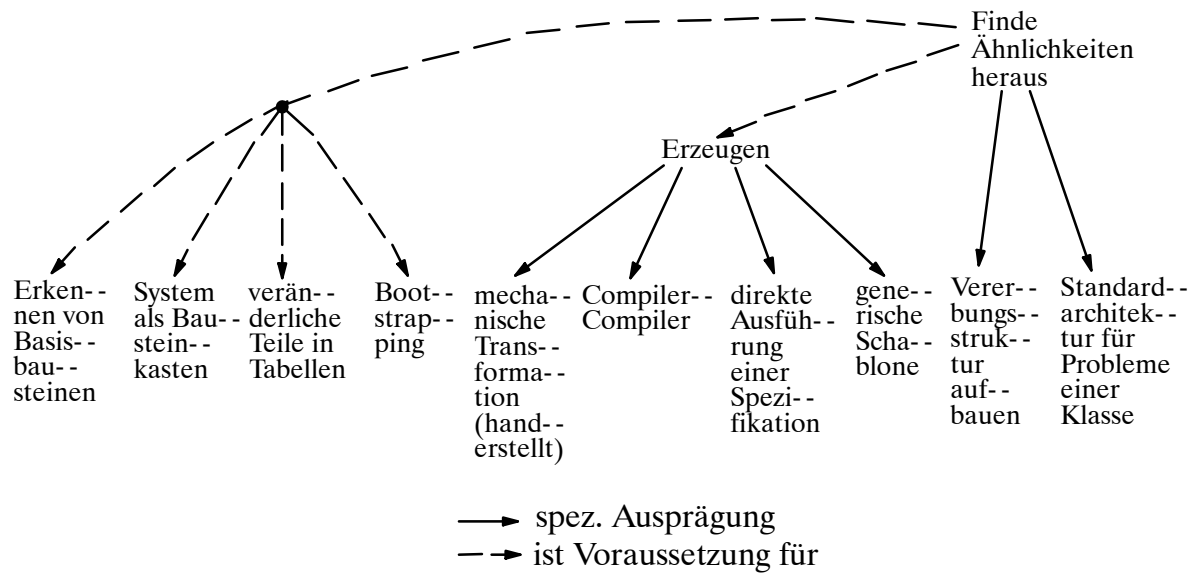
- Betrag zu Wartung/ Wiederverwendung
 Generizität: Wartung durch Erzeugung, Wiederver-
 wendung der generischen Schablone
 mech. Handfertigung: Wartung durch Neuerzeu-
 gung
 mit vertretbarem Aufwand, Wiederverwendung:
 Vorgehensweise und Basisbausteine
 Compiler- -Compiler- -Ansatz: durch Neuerzeu-
 gung,
 Wiederverwendung, Compiler- -Compiler
 Programming by doing: analog
 dir. Ausführung: Wartung: Veränderung der Spez.
 Wiederverwendung: Interpreter

-- sechste Strategie: Ähnlichkeiten herausfinden

- zur Reduktion des Erstellungsaufwands
- alle bisherigen Strategien sind Spezialfälle
 - (a) Basisbausteine herausziehen:
 - (b) Bausteinkasten:
 - (c) Tabellensteuerung: Interpreter
 - (d) Bootstrapping: Ähnlichkeit eines Problems mit Verallgemeinerung
 - (e) Erzeugung:
 Handfertigung:
 Compiler- -Compiler:
 direkte Ausführung:
 generischer Mechanismus:
- Objektorientierung als Sprachkonstrukt hierfür sowie andere Konzepte für (a) - - (e)
- allgemeine Beispiele:
 Architektur für Anwendungs- - oder Problemklasse

- Standardarchitektur mit obigen Strategien
Basisbausteine werden Standardbausteine
- Sprachmittel
zur Objektorientierung
ansonsten bedarf es des Nachweises, daß Architektur
Standardarchitektur hat
- Strategie fördert
Wartung: Vor Anerkennung als Standardarchitektur
muß dieser Nachweis erbracht sein
Wiederverwendung: Rahmen u. darin enthaltene
Standardbaust.
- Anwendung auf IPSEN (führen nur Argumente auf,
die nicht bereits erwähnt wurden):
stets gleiche Werkzeuge (Editoren, Analysatoren, ...)
Werkzeuge haben stets gleiche ex. Charakteristika
einheitliches Transformationsschema
Graph- -Grammatik- -Engineering
Architektur der Werkzeuge ähnlich und ableitbar
Rückführung (Instrumentierung auf Editor- -
operation,Parser- -Codeerzeugung etc.)

-- Zusammenfassung



- Nachtrag zur 1. Strategie Basisbausteine:
- Interpreter für Tabellen
 - Interpreter für die direkte Ausführung
 - generische Schablone (zum Prozeß gehörig)
 - Generierungsprogramm (" ")

8.3 Zusammenfassung

- Architektur ist Zentrum für alle Überlegungen zur Gewinnung einer guten Programmsystemstruktur
- Regeln/ Strategien zur Erstellung "intelligenterer" Software
- Generalthema war Wartbarkeit/ Wiederverwendbarkeit als die drängendsten Probleme der Softwareproduktion