

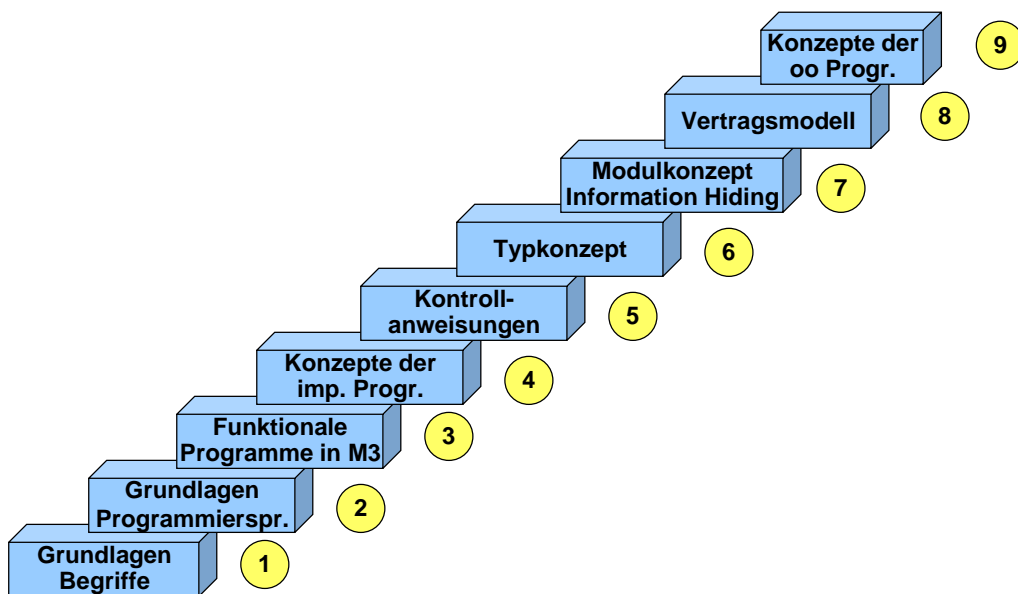
Zusammenfassung

Teile I - IV

Horst Lichter 2001

Zusammenfassung 1 - 1 -

Aufbau der Vorlesung - Teile I - IV



Horst Lichter 2001

Zusammenfassung 1 - 2 -

1

Begriffe

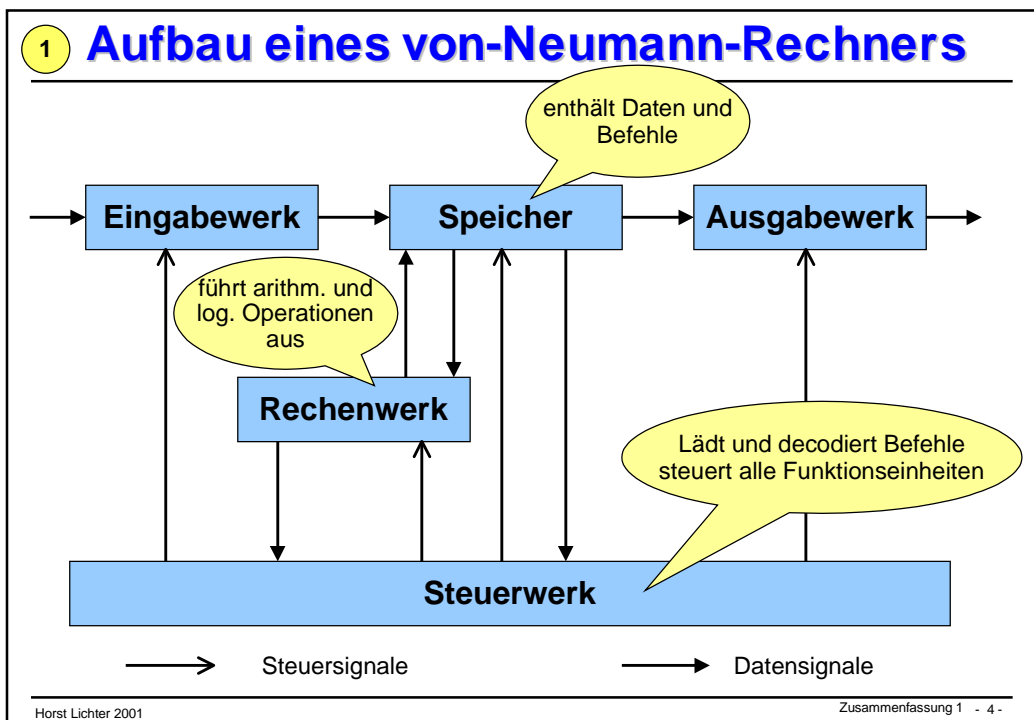
- **Ein Algorithmus ist ein Verfahren, welches**
 - in einem **endlichen** Text niedergelegt werden muß
 - **effektiv** ausführbar ist,
 - durch eine *Maschine* **ausgeführt** werden kann
 - Anzahl und Ausführungszeit der Elementaroperationen sind beschränkt
 - Ein Algorithmus wird entsprechend seiner Vorschrift schrittweise ausgeführt

- **Definition: Software**
 - ♦ "Computer **programs**, **procedures**, and possibly associated **documentation** and **data** pertaining to the operation of a computer system."

- **Definition: Programm**
 - ♦ "A combination of **computer instructions** and **data definitions** that enable computer hardware to **perform** computational or control functions".

- **Unter dem Begriff Programmieren versteht man**
 - das **Lösen von Problemen** unter Zuhilfenahme eines **Rechners**

Horst Lichter 2001
Zusammenfassung 1 - 3 -



2

Alphabet, Wort, Formale Sprache

■ Alphabet

- Ein Alphabet ist eine **nichtleere endliche** Menge von **unterscheidbaren** Zeichen ("Buchstaben")
 $A = \{a_1, a_2, a_3, \dots\}$ mit einer **Ordnungsrelation** \leq ($a_1 \leq a_2 \leq a_3 \dots$)

■ Wort über einem Alphabet

- ♦ **endliche Folge** von Buchstaben, die auch **leer** sein kann (ϵ leere Wort)
- ♦ A^* bezeichnet die **Menge aller Wörter** über dem Alphabet A (inkl. dem leeren Wort).

■ Formale Sprache

- Sei A ein Alphabet. Eine (formale) Sprache (über A) ist **jede beliebige Teilmenge von A^*** .

Horst Lichter 2001

Zusammenfassung 1 - 5 -

2

Grammatik

■ Definition:

- Eine Grammatik G für eine Sprache L ist definiert durch
- ein **Viertupel (N, T, P, S)**
- N: Menge der **Nichtterminalsymbole**
- T: Menge der **Terminalsymbole**
- P: Menge von **Produktionsregeln**
- S: das **Startsymbol**

■ Typ-0-Grammatik

- Gestalt der Produktionen ist nicht eingeschränkt

■ Typ-1 oder kontextsensitive Grammatik

- Produktionen sind beschränkt oder kontextsensitiv

■ Typ-2 oder **kontextfreie** Grammatik

- die linke Seite einer Produktion ist immer ein Nichtterminal

■ Typ-3 oder reguläre Grammatik

- Produktionen sind terminierend, links- , rechtslinear

Horst Lichter 2001

Zusammenfassung 1 - 6 -

2

EBNF u. Syntaxdiagramme

■ EBNF

- Extended Backus-Naur-Form
- *Meta-Sprache* zur Beschreibung der Syntax formaler Sprachen
- *Metasymbole* von EBNF sind
 - ◆ = „definiert als“
 - ◆ (...) genau eine Alternative aus der Klammer muß stehen
 - ◆ [...] Inhalt der Klammer kann stehen oder nicht
 - ◆ { ... } Inhalt der Klammer kann n-fach stehen, $n \geq 0$
 - ◆ . Ende der Produktion
 - ◆ Terminalsymbole werden in " " eingeschlossen

■ Syntaxdiagramme

- beschreiben Produktionen *grafisch*
- Nichtterminalsymbole sind Rechtecke
- Terminalsymbole sind Langrunde

Horst Lichter 2001

Zusammenfassung 1 - 7 -

3

Funktionale Programmierung

■ Konzept

- Formulierung von *Funktionsdefinitionen*
- Ausführung eines funktionalen Programms besteht in der *Berechnung* eines *Ausdrucks* mit Hilfe dieser Funktionen
- Berechnung liefert ein *Ergebnis* zurück

■ Was benötigt man dazu

- Daten / *Datentypen* und *elementare* Funktionen
- Möglichkeit, Funktionen zu *definieren*
- Ausdrucksmittel zur *Vernetzung* von Funktionen

■ Eine Funktion

- hat einen *Namen*
- hat keinen oder mehrere *Eingabeparameter* (Argumentbereich)
- hat einen *Ergebnistyp* (Ergebnisbereich)
- hat eine *Berechnungsvorschrift*, ist frei von *Seiteneffekten*

Horst Lichter 2001

Zusammenfassung 1 - 8 -

3

Formale & aktuelle Parameter

■ Parameter

- erlauben es, Funktionen mit *Eingabewerten* zu versorgen
- haben eine *Typ*
- dadurch werden Funktionen *flexible einsetzbar*

■ Formale Parameter

- werden in der *Definition* einer Funktion angegeben
- dienen als *Stellvertreter* im *Rumpf* der Funktion für die zur Laufzeit des Programms übergebenen aktuellen Parameter

■ Aktuelle Parameter

- beim *Aufruf* einer Funktion müssen ihre formalen Parameter gemäß ihrer Definition an aktuelle Parameter *gebunden* werden
- diese werden dann im Rumpf *verwendet*.

Horst Lichter 2001

Zusammenfassung 1 - 9 -

3

Deklaration, Anweisung, Ausdruck

■ Deklarationen:

- Idee: Namen (*Bezeichner*) werden vereinbart, damit diese später benutzt werden können
- Die in einem Block deklarierten Bezeichner sind nur innerhalb des Blockes *gültig*.

■ Anweisungen:

- Sind in Blöcken enthalten.
- Die Folge der Anweisungen eines Blocks wird bei Ausführung in der *Reihenfolge der Aufschreibung* abgearbeitet.

■ Ausdrücke

- werden *ausgewertet*
- liefern einen Wert (Ergebnis)
- Viele Anweisungen erlauben, daß Ausdrücke verwendet werden können

Horst Lichter 2001

Zusammenfassung 1 - 10 -

3

Datentypen

■ **Typbegriff**

- im Zusammenhang mit Programmiersprachen hat der Begriff *Typ* oder auch *Datentyp* eine zentrale Bedeutung

■ **Man unterscheidet grob:**

- *einfache* Datentypen
- *zusammengesetzte* Datentypen

■ **Einfachen Datentypen in Modula-3**

- Ganze Zahlen
- Zeichen
- Texte
- Wahrheitswerte
- Gleitkommazahlen

Horst Lichter 2001
Zusammenfassung 1 - 11 -

3

Vernetzung von Funktionen

■ **Um komplexe Ausdrücke zu berechnen,**

- werden Funktionen vernetzt.

■ **Funktionalformen (oder Funktionale)**

- beschreiben "Vernetzungsmuster"

■ **Beispiele für Funktionalformen**

- **Komposition**
 - ♦ $f \circ g : x = g : (f : x)$
- **Konstruktion**
 - ♦ $[f, g, h, \dots] : x = (f : x, g : x, h : x, \dots)$
- **Bedingung**
 - ♦ $\text{if } t \text{ then } f \text{ else } g : x =$

```

graph LR
    Eingabe --> f1
    subgraph f
        f1 --> f2
        f1 --> f3
        f2 --> f4
        f3 --> f4
    end
    f4 --> Ausgabe
    
```

$$\begin{aligned}
 & f : x, \text{ falls } t : x = \text{true} \\
 & g : x, \text{ falls } t : x = \text{false} \\
 & ?, \text{ sonst}
 \end{aligned}$$

Horst Lichter 2001
Zusammenfassung 1 - 12 -

6

3

Rekursion

■ **Idee:**

- allgemein bezeichnet man mit **Rekursion** die Definition eines Problems, einer Funktion oder ganz allgemein eines Verfahrens "**durch sich selbst**"

■ **Rekursive Funktion**

- darunter verstehen wir Funktionen, die sich **selbst wieder aufrufen**

■ **Indirekte Rekursion:**

- **Indirekte** Rekursion kann in einem System von Funktionen definiert werden, die Seite an Seite vereinbart werden und sich **gegenseitig stützen**.

■ **Anmerkung:**

- Es darf keine **unkontrollierte** (unendliche) Rekursion entstehen
- Jeder rekursive Funktionsaufruf gehört in eine **bedingte Anweisung**
- Rekursionsabbruch

Horst Lichter 2001
Zusammenfassung 1 - 13 -

4

Variable und Wertzuweisung

■ **Variable**

- **logischer** Speicherplatz mit seinem Wert
- besitzt einen **Namen**, unter dem man die Variable ansprechen kann
- Datentyp legt fest, welche **Werte** eine Variable annehmen kann und welche **Operationen** darauf ausgeführt werden können
- Variable kann als Behälter betrachtet werden
 - ◆ hat einen Wert und einen Typ

■ **Wertzuweisung**

- dient dazu, den Wert einer Variablen zu verändern
- Der Ausdruck wird zuerst ausgewertet, das Ergebnis wird anschließend der Variable zugewiesen
 - ◆ In diesem Zusammenhang sprechen wir oft von der rechten und der linken Seite einer Zuweisung:
 - ◆ (right-hand side - RHS, left-hand side - LHS).
- LHS und RHS müssen Typkompatibel sein

Horst Lichter 2001
Zusammenfassung 1 - 14 -

4

Abstraktion durch Prozeduren

- **Fachlich ist eine Prozedur**
 - die programmiersprachliche *Realisierung* eines Algorithmus.
- **Softwaretechnisch**
 - kann eine Prozedur zunächst als *benannte Anweisungsfolge* verstanden werden.
- **Die Grundidee ist,**
 - den Namen der Prozedur "*stellvertretend*" für diese Anweisungsfolge zu verwenden.
- **Die Prozedur ist eine wesentliche Umsetzung des Konzepts der *algorithmische Abstraktion* (auch *Prozeßabstraktion* genannt):**
 - Statt einer expliziten Anweisungsfolge (der genauen Verarbeitungsvorschrift) wird ein davon *abstrahierender* Name verwendet.

Horst Lichter 2001

Zusammenfassung 1 - 15 -

4

Parameterübergabearten

- **Allgemein gibt es folgende Parameterarten für Prozeduren**
 - *Eingabeparameter*
 - *Ausgabeparameter*
 - *Ein- / Ausgabeparameter*
- **Der formale Parameter beim *Call by Value* ist ein**
 - *Wertparameter*
 - realisieren Eingangsparmeter
 - Veränderungen des formalen Parameters in der Prozedur haben nur *lokale Auswirkung*. Der aktuelle Parameter bleibt unverändert.
- **Der formale Parameter beim *Call by Reference* ist ein**
 - *Variablenparameter* (oder Referenzparameter)
 - realisieren Ausgangs und Ein- / Ausgangsparmeter
 - Jede Änderung des formalen Parameters ist *direkt* im aktuellen Parameter wirksam.

Horst Lichter 2001

Zusammenfassung 1 - 16 -

4

Gültigkeitsbereich und Lebensdauer

■ Gültigkeitsbereich (scope) eines Bezeichners

- der **statische Teil** des Programms, in dem der Bezeichner mit exakt **gleicher Bedeutung** verwendet werden darf
- wird auch **Sichtbarkeitsbereich** oder **Namensraum** genannt
- Bezeichner ist in seinem Sichtbarkeitsbereich gültig

■ Lebensdauer eines Objekts (Variable, Prozedur)

- bezieht sich auf den zur **Programmlaufzeit** belegten Speicherplatz

■ Ein Objekt heißt lokal in Block B,

- wenn es im Block B deklariert ist.

■ Ein Objekt heißt global,

- wenn es auf Modulebene deklariert ist.

■ Ein Objekt heißt global relativ zu B,

- wenn es in B gültig ist, aber nicht lokal in B ist

Horst Lichter 2001

Zusammenfassung 1 - 17 -

5

Arten von Kontrollanweisungen

■ Sequenz von Aktionen:

- Eine Aktion wird **nach der anderen** abgearbeitet.

■ Auswahlanweisungen kommen vor als:

- Einwegauswahl (one-way selection) IF-THEN
- Zweiwegauswahl (two-way-selection) IF-THEN-ELSE
- Mehrfachselektion (multiple selection) CASE

■ Wiederholungsanweisungen werden benötigt,

- um **iterative Algorithmen** zu formulieren.
- Schleife mit vorheriger Prüfung WHILE und FOR
- Schleife mit nach nachfolgender Prüfung REPEAT-UNTIL
- Schleife ohne Prüfung LOOP (EXIT)

Horst Lichter 2001

Zusammenfassung 1 - 18 -

6

Einteilung von Typen

- **Einfache und zusammengesetzte Datentypen:**
 - **Einfache Datentypen** erlauben **keinen** Zugriff auf ihre innere Struktur. Ihre Werte können unmittelbar notiert werden.
 - **Zusammengesetzte Datentypen** sind aus anderen Datentypen aufgebaut. Auf ihre einzelnen Elemente kann zugegriffen werden.
- **Vorgegebene und benutzerdefinierte Datentypen:**
 - **Vorgegebene Datentypen** haben einen vordeklarierten Namen und können unmittelbar zur Deklaration von Variablen verwendet werden.
 - **Benutzerdefinierte** Datentypen haben einen selbst definierten Namen und müssen deklariert werden.
- **Statische und dynamische Datentypen**
 - **Statisch:** Größe der Typobjekte ist von vornherein **bekannt**
 - **Dynamisch:** Größe ist während der Laufzeit **veränderbar**

Horst Lichter 2001
Zusammenfassung 1 - 19 -

6

Benutzerdefinierte Typen

- **Benutzdefinierte einfache Typen,**
 - `TYPE Zeit = REAL;`
- **Unterbereichstyp (subrange type)**
 - `TYPE Index = [1..10];`
- **Aufzählungstyp (enumeration type)**
 - `TYPE Ampelfarbe = {rot, gelb, gruen};`
- **Array-Typ:**
 - Aneinanderreihung von **gleichartigen Elementen**, wobei auf die Komponenten mit Hilfe eines **Index** zugegriffen wird.
- **Record-Typ**
 - Darstellung **inhomogener**, aber **zusammengehöriger** Informationen.
- **Mengen-Typ**
 - Mengen sind **ungeordnete** Sammlungen von Elementen

Horst Lichter 2001
Zusammenfassung 1 - 20 -

6 Dynamische Datentypen/ Prozedurtyp

■ Eigenschaften von Objekten dynamischer Datentypen

- **Lebensdauer** ist nicht an Prozedur oder Moduls gebunden
- werden **explizit erzeugt** und eventuell auch wieder beseitigt
- sie werden in einem speziell dafür vorgesehenen Speicherbereich angelegt (**Halde oder Heap**)
- können in prinzipiell **beliebiger** Menge geschaffen werden
- haben im Gegensatz zu den bisherigen Objekten **keinen festen Bezeichner**
- sie werden stattdessen über einen **Zeiger (Pointer)** identifiziert

■ Prozedurtyp

- Ein Prozedurtyp definiert eine **Signatur**.
- Die Werte eines Prozedurtyps sind **Prozeduren**, die der vorgegebenen Signatur entsprechen.
- Entsprechend können Variablen als **Prozedurvariablen** deklariert werden.

Horst Lichter 2001

Zusammenfassung 1 - 21 -

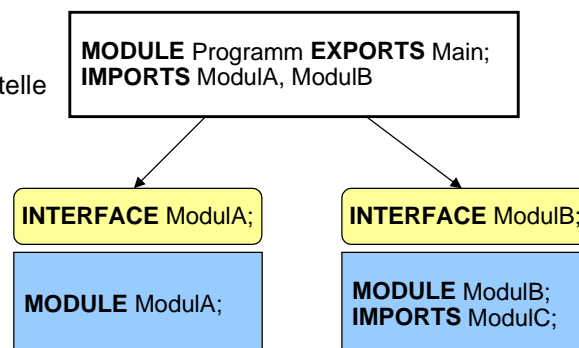
7 Modulkonzept

■ Entstanden aus der Notwendigkeit,

- große Programmtexte in für den **Übersetzer faßliche Einheiten** zu zerlegen,
- Modulkonzept ist zum zentralen **Organisationskonzept** für Entwürfe und Programmtexte geworden.

■ Konzept:

- Trennung von Schnittstelle und Implementierung
- IMPORT-Beziehung zwischen Modulen



Horst Lichter 2001

Zusammenfassung 1 - 22 -

7

Information Hiding

■ Prinzip:

- Es werden nur die Informationen zur Verfügung gestellt, die **absolut notwendig** sind!
- Alle anderen, insbesondere die **wichtigen Informationen** werden **versteckt**!
- Der Zugriff auf diese Informationen geschieht über "**Vermittler**".

■ Information Hiding wird realisiert durch

- Datenkapselung in Objektmodulen
- Abstrakte Datentypen

Horst Lichter 2001

Zusammenfassung 1 - 23 -

7

Objektmodul - Datenkapsel

■ Die zentrale Idee:

- **Trenne** die konkrete Realisierung (i.e. Implementation) einer Datenstruktur von ihren sichtbaren Eigenschaften.

■ Merkmale:

- Eine Datenstruktur wird in einem Modul **eingekapselt**.
- An der Schnittstelle des Moduls sind nur **Operationen sichtbar**, die den allgemeinen Umgang mit der Datenstruktur beschreiben.
- Die Datenstruktur selbst ist **verborgen**.

■ Jedes Objektmodul

- beschreibt und realisiert nur eine **einzigste sog. abstrakte Datenstruktur**.

Horst Lichter 2001

Zusammenfassung 1 - 24 -

7

Konzept Abstrakter Datentyp

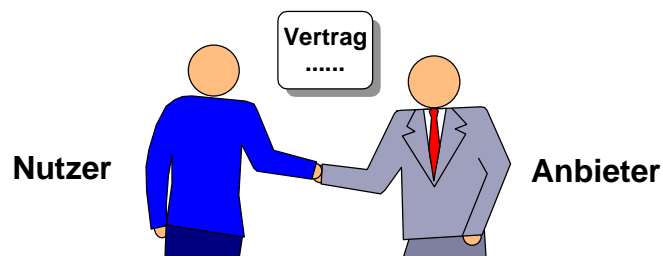
- Kann als **Generalisierung** des Objektmoduls (Datenkapsel) betrachtet werden.
 - Anstatt eines Objektes wird ein Typ (für diese Objekte) definiert.
- Betrachten wir den ADT als (formale) Spezifikation eines Typs,
 - dann entwerfen wir ihn durch Angabe von
 - **Typnamen**
 - **Signaturen** (Operationen)
 - ◆ zum Erzeugen von Objekten, zum Verändern etc.
 - **Axiome**
 - ◆ formulieren den semantischen Zusammenhang der Operationen.
 - **Vorbedingungen**
 - ◆ geben an, in welchem Zustand welche Operationen gültig sind.

Horst Lichter 2001

Zusammenfassung 1 - 25 -

8

Idee des Vertragsmodells



- **Vertrag**
 - zwischen Nutzer und Anbieter einer Operation regelt, wer der beiden Partner welche **Verpflichtungen** einhalten muß (und welchen **Nutzen** er dadurch hat)
- **Operation**
 - arbeitet korrekt, wenn sie vertragsgemäß **benutzt** bzw. **realisiert** wird.

Horst Lichter 2001

Zusammenfassung 1 - 26 -

8

Zusicherungen

■ Zusicherungen

- sind eine Technik, um eine bestimmte Art von Verträgen zwischen Anbieter und Nutzer zu formulieren.

■ Zusicherungen werden formuliert als

- **Vorbedingungen** für Operationen
- **Nachbedingungen** von Operationen
- **Invarianten** von abstrakten Datentypen

■ Zusicherungen

- erhöhen die **Benutzbarkeit**, indem sie diese formaler definieren
- verbessern die **Testbarkeit**
- verbessern die **Fehlersuche** (debugging)
- verlangen vom Entwickler ein **abstraktes** Denken

Horst Lichter 2001

Zusammenfassung 1 - 27 -

8

Realisierung von Zusicherungen in M3

■ Mit Hilfe des Pragmas ASSERT

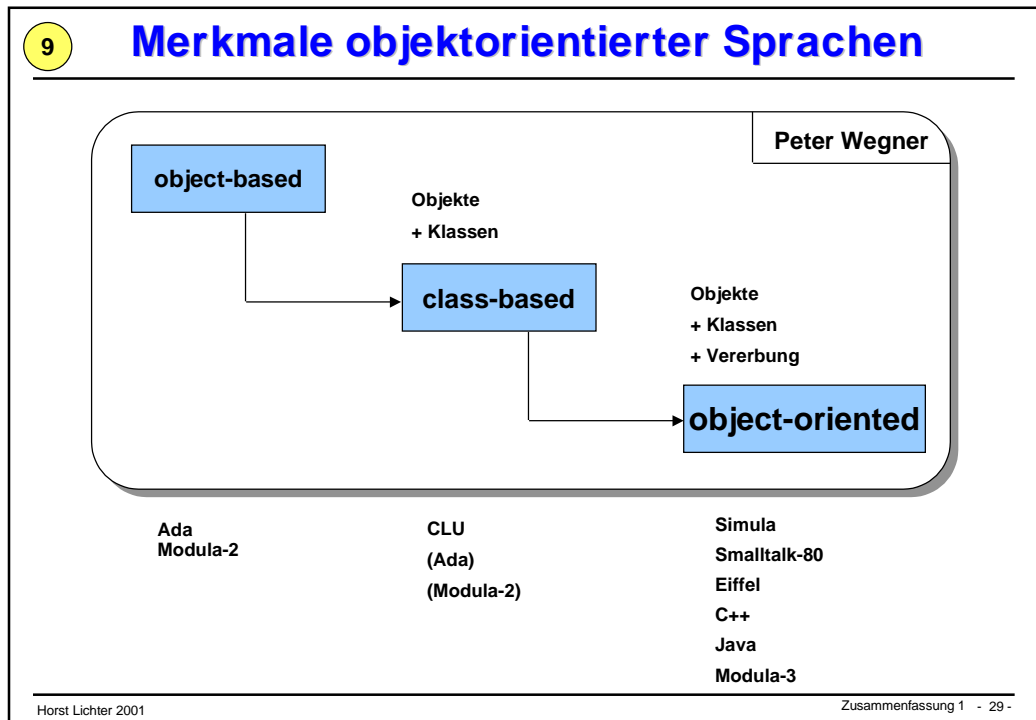
```
PROCEDURE EntnehmeText (VAR o: Ordner): TEXT =
VAR t : TEXT;
BEGIN
  <* ASSERT NOT IstLeer(o) *>
  . . .
  <* ASSERT NOT IstVoll(o) *>
  <* ASSERT Invariante(o) *>
END EntnehmeText;
```

■ Mit Hilfe von Ausnahmen

```
PROCEDURE EntnehmeText (VAR o: Ordner) : TEXT
RAISES {As. Violated} =
VAR t : TEXT;
BEGIN
  As.Require (NOT IstLeer(o), "OrdnerADT.EntnehmeText");
  . . .
  As.Ensure (NOT IstVoll(o), "OrdnerADT.EntnehmeText");
  As.Ensure (Invariante(o), "OrdnerADT.EntnehmeText");
END EntnehmeText;
```

Horst Lichter 2001

Zusammenfassung 1 - 28 -



9 **Objekt, Nachricht, Klasse, Vererbung**

- **Ein Objekt ist eine Datenkapsel, die aus zwei Teilen besteht**
 - Der Wert der Daten repräsentiert den **Zustand** des Objekts
 - Daten können nur mithilfe von **Operationen** verändert werden
- **Objekte kommunizieren miteinander,**
 - dadurch daß sie **Nachrichten** versenden und Nachrichten empfangen.
- **Gleichartige Objekte werden in einer Klasse beschrieben**
 - **Speicherstruktur**
 - **Operationen** (Methoden, Routinen)
 - konkrete Klassen, abstrakte Klassen
- **Gemeinsame Eigenschaften verschiedener Klassen**
 - werden in einer **eigenen Klasse** zusammengefaßt und definiert, und anschließend an diese vererbt.
 - Einfachvererbung - Mehrfachvererbung

Horst Lichter 2001

Zusammenfassung 1 - 30 -

9

Das dynamische Binden

```

g : Geo_Object;
r : Rectangle;
c : Circle;

r.Create; c.Create

g := r;
g.contains (p);

g := c;
g.contains (p);
        
```

class Geo_Object
 feature
 contains (p : Point) : Boolean is
 deferred
 end;
 end -- class Geo_Object

class Rectangle
 feature
 contains (p : Point) : Boolean is
 ...
 end -- class Rectangle

class Circle
 feature
 contains (p : Point) : Boolean is ...
 end -- class Circle

Dynamisches Binden heißt:
die richtige Implementierung zur Laufzeit finden

Horst Lichter 2001
Zusammenfassung 1 - 31 -

9

Klassen in Modula-3 - Objekttypen

```

INTERFACE Geo_Object;
IMPORT Point;

TYPE T = ROOT OBJECT
METHODS
  moveTo (p : Point.T);
  contains (p : Point.T) : BOOLEAN;
END;
END Geo_Object.
        
```

```

INTERFACE Rectangle;
IMPORT Geo_Object, Point;

TYPE T <: Public;
Public = Geo_Object.T OBJECT
METHODS
  area() : INTEGER;
  height () : INTEGER;
  setOrigin (p : Point.T);
  getOrigin() : Point.T;
  setCorner(p : Point.T);
  getCorner(): Point.T;
  asText () : TEXT;
END;
END Rectangle.
        
```

Abstrakte Klasse

```

INTERFACE DisplayableRectangle;
IMPORT Rectangle;

TYPE T <: Public;
Public = Rectangle.T OBJECT
METHODS
  setColor(c : TEXT);
  getColor() : TEXT;
  draw(): TEXT;
END;
END DisplayableRectangle.
        
```

Horst Lichter 2001
Zusammenfassung 1 - 32 -

