

3 Datentypen



- 3.1 Überblick und Begriffe
- 3.2 Elementare Datentypen
- 3.3 Felder (Arrays)
- 3.4 Verbundobjekte (Records)

3.1 Überblick und Begriffe

implizit: durch Angabe des Wertes wird der Datentyp automatisch festgelegt

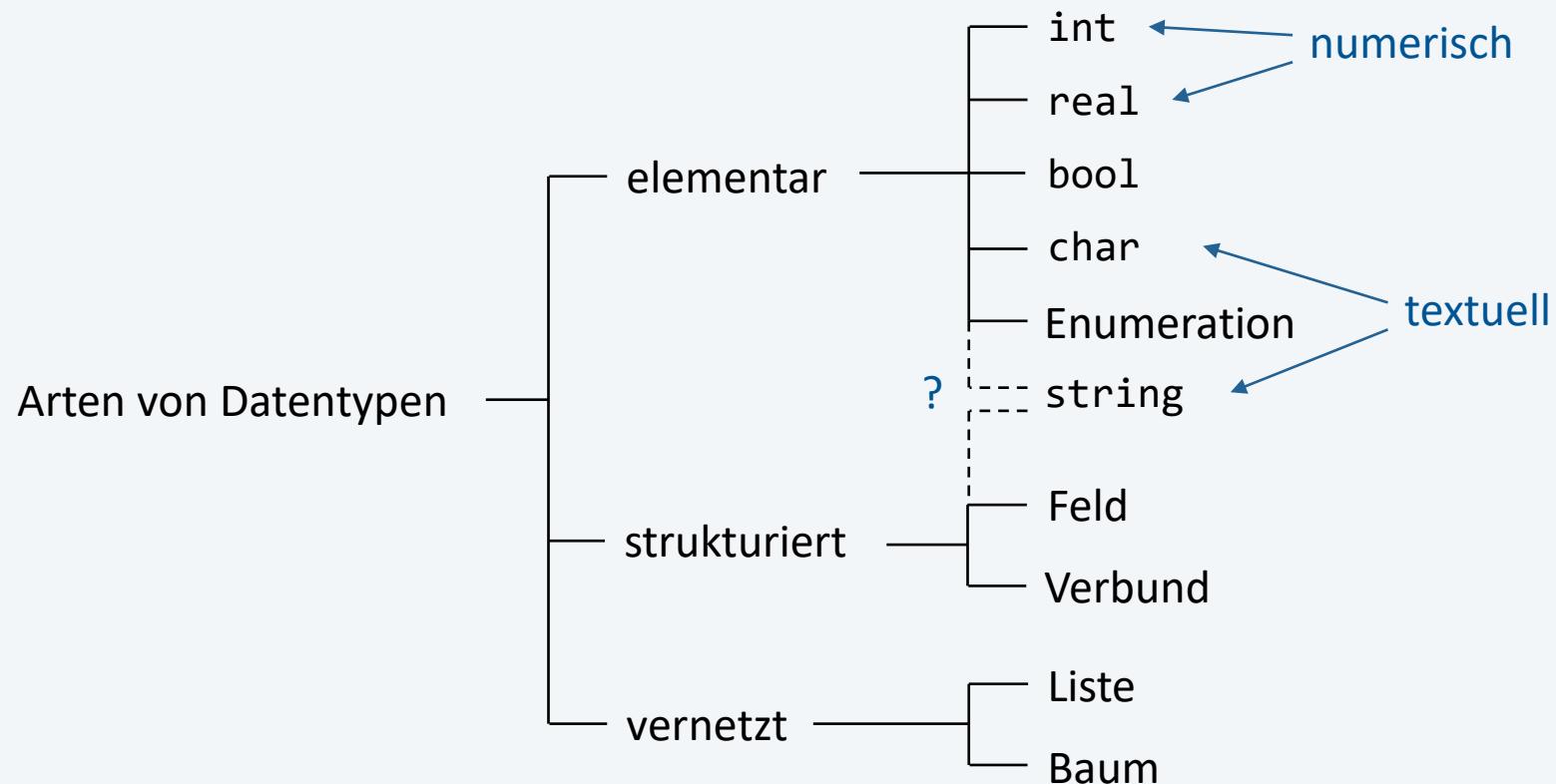
- Jedem **Datenobjekt** ist (implizit oder explizit) ein **Datentyp** zugeordnet
- Datentypen definieren
 - den Wertebereich (ggf. die Genauigkeit) von Datenobjekten und
 - die Operationen, die mit den Datenobjekten erlaubt sind
- Wir unterscheiden **elementare**, **strukturierte** und **vernetzte** Datenobjekte
- Wir unterscheiden **konstante** und **variable** Datenobjekte
(Konstante/Variable)
- Wir legen fest, dass Datenobjekte **deklariert** (definiert) werden müssen

(= bei uns keine Unterscheidung)

```
var
    i: int
    x, y: real
    isPrime: bool
    name: string
```

Datentypen – Übersicht

- Elementare Datenobjekte sind **nicht weiter zerlegbar**
- Strukturierte Datenobjekte **setzen sich aus elementaren oder strukturierten Objekten zusammen**
- Vernetzte, dynamische Datenobjekte können **wachsen und schrumpfen**



3.2 Elementare Datentypen

Bisher bereits bekannte elementare Datentypen

Integer (int)	Real (real)	Character (char)	Boolean (bool)
ganze Zahlen	Gleitkommazahlen	druckbare Zeichen	Wahrheitswerte
=, <, ≠, ...	=, <, ≠, ...	=, <, ≠, ...	=, <, ≠, ...
+, -, *, div, mod	+, -, *, /	Int(), Char()	and, or, xor, not

In Pascal z.B.:

- INTEGER, REAL, CHAR, BOOLEAN
- SHORTINT, INTEGER, LONGINT, BYTE, WORD

8 Bit (Pascal)

(Bei Pascal 16 Bit)

32 Bit

Aufzählungstyp (Enumerationstyp)

Der Wertebereich wird durch **Aufzählung** der möglichen Werte individuell festgelegt

Dadurch kann eine Variable auch nur diesen Werten zugeordnet werden.

Form: type T = (e₁, e₂, ..., e_n)

Beispiele

```
type
    Shape = (circle, oval, rectangle, square)
    Gender = (female, male, divers)
    DayOfWeek = (monday, tuesday, wednesday, thursday, friday, saturday, sunday)
```

Aufzählungstypen

- erweitern das Typsystem (führt zu neuen Typen wie z.B. Shape, Gender etc.)
- ermöglichen neue Konstantenwerte (wie z.B. rectangle, female, monday)

Ich kann auch
type Num = int

Verwendung von Aufzählungstypen

Deklaration von Variablen

```
var
  s: Shape
  g: Gender
  d: DayOfWeek
```

Zuweisung von Werten

```
s := circle
g := divers
d := friday
```

Vergleich

```
if d = friday then
  Write(↓"Vorlesung")
end
if d > friday then
  Write(↓"Wochenende")
end
```

zum Vergleich wird die Reihenfolge der Typendefinition verwendet.
Deshalb ist Samstag > Freitag

Außer Zuweisung und Vergleich sind keine Operationen erlaubt

Beispiele

Verwendung eines Datenobjekts Schachfigur ohne Aufzählungstyp

```
-- 1..queen, 2..king, 3..rook, 4..bishop, 5..knight, 6..pawn  
var  
    p: int
```

p := 6

Bauer

p := 42

Fehler! Leider möglich.

Konsequenzen

- Keine Typsicherheit ungültige Werte sind zuweisbar - keine Typsicherheit
- Auch die Verwendung von Zeichen oder Zeichenketten statt *Integer* führt zum gleichen Problem
- Auch die Verwendung von Konstanten führt zum gleichen Problem

```
const  
    queen: int = 1
```

Beispiele

Verwendung eines Datenobjekts Schachfigur **mit** Aufzählungstyp

```
type
    ChessPiece = (queen, king, rook, bishop, knight, pawn)
var
    p: ChessPiece
```

```
p := pawn
```

Fehler! Nicht möglich!

```
p := 42
```

Vorteile des Einsatzes von Aufzählungstypen:

- Bessere Lesbarkeit (pawn statt 6)
- Typsicherheit: unerlaubte Zuweisungen und Operationen werden zur Übersetzungszeit erkannt

Typen für strukturierte Datenobjekte

Motivation

- Oft ist es nützlich und sinnvoll, mehrere Datenobjekte zu einem „logischen Ganzen“ zusammenzufassen, so dass solche Datenobjekte sowohl als Ganzes manipuliert (z.B. ihr Inhalt ausgegeben) werden können, als auch, dass auf ihre Komponenten/Elemente zugegriffen und diese einzeln manipuliert werden können.

Beispiel

- „Drucke Name und Geburtsdatum aller Studierenden der LVA“

Die wichtigsten Datentypen für strukturierte Datenobjekte sind:

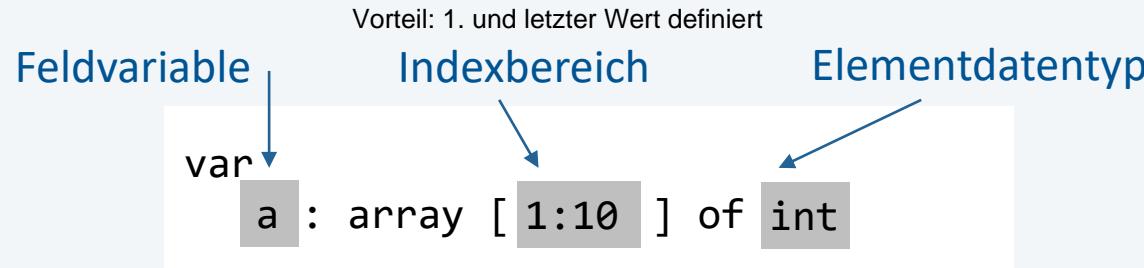
- Felder (array) und
Strukturiert: 'Wert, der weiter zerlegbar ist'
- Verbunde (compound)

3.3 Felder (Arrays)

Ein Feld (array) ist eine Sammlung von Elementen, die zusammen ein logisches Ganzes bilden und alle vom gleichen Datentyp sind, ein Index identifiziert die Elemente eindeutig.

```
var  
  a: array [first:last] of ElementType
```

Beispiel: Deklaration einer Feldvariablen mit 10 int-Elementen:



- Indexbereich mit Unter- und Obergrenze (`1:10`)
- Elementdatentyp (`int`)
- geordnete Anordnung der Elemente keine Menge, Position relevant
- der Begriff **Feldlänge** bezeichnet die Anzahl der Elemente

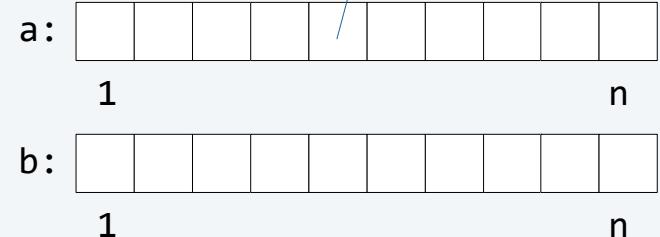
Deklaration

```
const  
n: int = ...
```

Beispiel (mit expliziter Typdeklaration)

```
type          gut für Parameterlisten von Algorithmen  
IntArray = array [1:n] of int  
var  
a, b: IntArray
```

int-Element



Beispiel (ohne expliziten Typ)

```
var  
a, b: array [1:n] of int
```

Eindimensionale Felder

```
var  
    a, b: array [1:10] of int  
    i: int
```

Zugriff auf ein Datenelement

- Index kann durch ein Literal, eine Variable oder einen Ausdruck gebildet werden

```
a[2] := 3  
i := 5  
a[i] := 7  
a[i + 1] := 9  
a[11] := 3 -- error
```

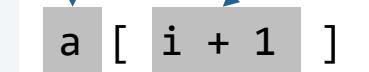
Fehler erst zur Laufzeit!

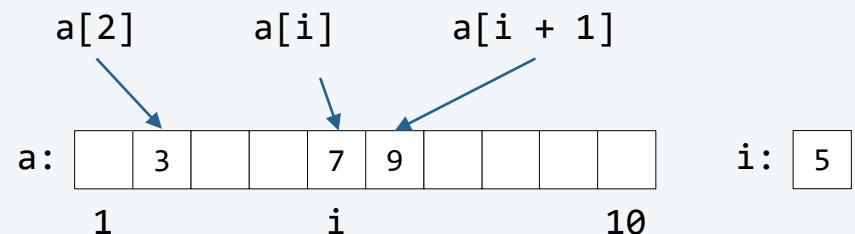
Wertzuweisung bei Feldern

```
b := a
```

kopiert Feldinhalt von a nach b!

nur bei gleichen Elementtypen und
gleichen Feldlängen möglich!

Feld-variable Index
 alles okay aber Ergebnis des Ausdruck
muss im Indexbereich liegen



Typische Anweisungen für eindimensionale Felder

Deklarationen

```
const      immer const verwenden
  n: int = 100
var
  a, b: array [1:n] of int
  i: int
```

Summe der Elemente a[1], ..., a[n]

```
sum := 0
for i := 1 to n do
  sum := sum + a[i]
end
```

Initialisierung der Elemente a[1], ..., a[n]

```
for i := 1 to n do
  a[i] := 0
end
```

Initialisieren mit Fibonacci-Folge

```
a[1] := 1      n > 1
a[2] := 1
for i := 3 to n do
  a[i] := a[i - 1] + a[i - 2]
end
```

Ausgabe der Elemente a[1], ..., a[n]

```
for i := 1 to n do
  Write(↓a[i])
end
```

Kopieren der Elemente von a nach b in umgekehrter Reihenfolge

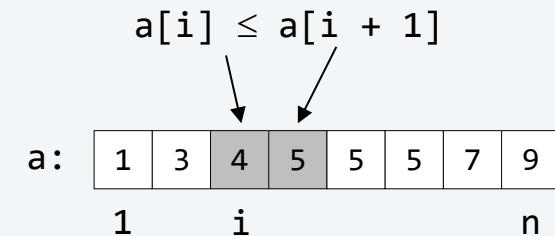
```
for i := 1 to n do
  b[i] := a[n - i + 1]
end
```

Beispiel

Gesucht ist ein Algorithmus, der prüft, ob die Elemente eines Felds a aufsteigend sortiert sind

```
const
  n: int = ... -- mit  $1 \leq n$ 

IsSorted(↓a: array[1:n] of int): bool
  var
    i: int          bei  $n=1$  kein Problem, weil  $1 < 1 = \text{false}$ , sofern
                    der rechte Operand nicht mehr ausgewertet wird,
                    weil es das Element  $a[i+1]$  nicht geben würde
                    in den meisten Programmiersprachen ist das so.
  begin
    i := 1
    while ( $i < n$ ) and ( $a[i] \leq a[i + 1]$ ) do
      i := i + 1
    end
    return i = n
  end IsSorted
```



würde auch mit if Verzweigung gehen, aber höhere Strukturkomplexität

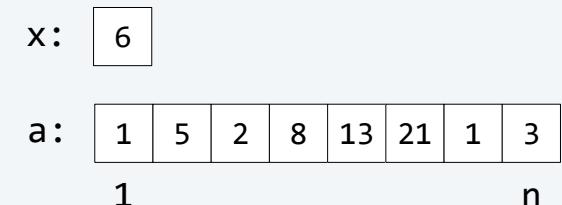
+ man springt nicht aus einer for-Schleife mit return raus!
---wegen Lesbarkeit

Beispiel

Gesucht ist ein Algorithmus, der kleinsten Index i sucht, so dass $a[i] = x$

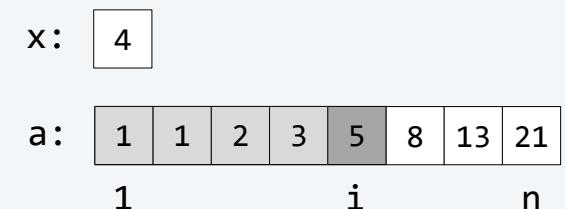
- Feld durchlaufen bis Element x gefunden oder Feldende erreicht ist

```
Search(↓a: array[1:n] of int ↓x: int ↑i: int)
begin
    i := 1
    while (i ≤ n) and (a[i] ≠ x) do
        i := i + 1
    end
    if i > n then
        i := -1 -- not found
    end
end Search
```



- Wenn Feld aufst. sortiert ist, kann Suche enden, wenn $a[i] > x$ ist:

```
while (i ≤ n) and (a[i] < x) do
    ...
    if (i > n) or (a[i] ≠ x) then
        i := -1
    end
```



Beispiel: Datenstruktur für Kartendeck mit 4×13 Karten

verwende drei Felder

```
var
    rank: array [1:13] of string
    suit: array [1:4] of string
    deck: array [1:52] of string

rank := ("2", "3", "4", "5", "6", "7", "8", "9", "10", "J", "Q", "K", "A")
suit := ("♣", "♦", "♥", "♠")
```

initialisiere Datenstruktur für Kartendeck

```
for i := 1 to 4 do
    for j := 1 to 13 do
        deck[13 * (i - 1) + j] := rank[j] + suit[i]
    end
end
```

suit:	<table border="1"><tr><td>♣</td><td>♦</td><td>♥</td><td>♠</td></tr><tr><td>1</td><td></td><td></td><td>4</td></tr></table>	♣	♦	♥	♠	1			4																		
♣	♦	♥	♠																								
1			4																								
rank:	<table border="1"><tr><td>2</td><td>3</td><td>4</td><td>5</td><td>6</td><td>7</td><td>8</td><td>9</td><td>10</td><td>J</td><td>Q</td><td>K</td><td>A</td></tr><tr><td>1</td><td></td><td></td><td></td><td></td><td></td><td></td><td></td><td></td><td></td><td></td><td></td><td>13</td></tr></table>	2	3	4	5	6	7	8	9	10	J	Q	K	A	1												13
2	3	4	5	6	7	8	9	10	J	Q	K	A															
1												13															

deck:	<table border="1"><tr><td>2♣</td><td>3♣</td><td>4♣</td><td>5♣</td><td>6♣</td><td>7♣</td><td>8♣</td><td>9♣</td><td>10♣</td><td>J♣</td><td>Q♣</td><td>K♣</td><td>A♣</td><td>2♦</td><td>3♦</td><td>4♦</td><td>...</td><td>Q♠</td><td>K♠</td><td>A♠</td></tr><tr><td>1</td><td></td><td></td><td></td><td></td><td></td><td></td><td></td><td></td><td></td><td></td><td></td><td></td><td></td><td></td><td></td><td></td><td>52</td></tr></table>	2♣	3♣	4♣	5♣	6♣	7♣	8♣	9♣	10♣	J♣	Q♣	K♣	A♣	2♦	3♦	4♦	...	Q♠	K♠	A♠	1																	52
2♣	3♣	4♣	5♣	6♣	7♣	8♣	9♣	10♣	J♣	Q♣	K♣	A♣	2♦	3♦	4♦	...	Q♠	K♠	A♠																				
1																	52																						

Beispiel: Erstelle Kartendeck mit 4×13 Karten

Ausgabe

```
for i := 1 to 52 do
    Write(↓deck[i] ↓' ')
end
```

2♣	3♣	4♣	5♣	6♣	7♣	8♣	9♣	10♣	J♣	Q♣	K♣	A♣
2♦	3♦	4♦	5♦	6♦	7♦	8♦	9♦	10♦	J♦	Q♦	K♦	A♦
2♥	3♥	4♥	5♥	6♥	7♥	8♥	9♥	10♥	J♥	Q♥	K♥	A♥
2♠	3♠	4♠	5♠	6♠	7♠	8♠	9♠	10♠	J♠	Q♠	K♠	A♠

Was passiert, wenn die Reihenfolge der for-Schleifen vertauscht wird?

```
for i := 1 to 4 do
    for j := 1 to 13 do
        deck[13*(i - 1) + j] := ...
    end
end
```

```
for j := 1 to 13 do
    for i := 1 to 4 do
        deck[13*(i - 1) + j] := rank[j] + suit[i]
    end
end
```

Die Feldelemente werden in einer anderen Reihenfolge initialisiert, das Ergebnis ist aber das gleiche.

deck:

2♣	3♣	4♣	5♣	6♣	7♣	8♣	9♣	10♣	J♣	Q♣	K♣	A♣
2♦	3♦	4♦	5♦	6♦	7♦	8♦	9♦	10♦	J♦	Q♦	K♦	A♦
2♥	3♥	4♥	5♥	6♥	7♥	8♥	9♥	10♥	J♥	Q♥	K♥	A♥
2♠	3♠	4♠	5♠	6♠	7♠	8♠	9♠	10♠	J♠	Q♠	K♠	A♠

Beispiel: Anzahl der Tage im Monat

Gesucht ist ein Algorithmus, der die Anzahl der Tage im Monat (1 – 12) ermittelt (ohne Berücksichtigung von Schaltjahren)

Algorithmus:

```
DaysOfMonth(↓month: int): int
    var d: int
begin
    case month of
        1: d := 31
        2: d := 28
        3: d := 31
        4: d := 30
        5: d := 31
        6: d := 30
        7: d := 31
        8: d := 31
        9: d := 30
        10: d := 31
        11: d := 30
        12: d := 31
        otherwise: d := 0
    end
    return d
end DaysOfMonth
```

Verwendung:

```
var
    i: int
for i := 1 to 13 do
    WriteLn(↓i ↓' ' ↓DaysOfMonth(↓i))
end
```

Ausgabe:

```
1 31
2 28
3 31
4 30
5 31
6 30
7 31
8 31
9 30
10 31
11 30
12 31
13 0
```

Beispiel: Anzahl der Tage im Monat

Gesucht ist ein Algorithmus, der die Anzahl der Tage im Monat (1 – 12) ermittelt (ohne Berücksichtigung von Schaltjahren)

Lösung mit Feld

```
DaysOfMonth(↓month: int): int
  var
    days: array [1:12] of int
  begin
    days := (31, 28, 31, 30, 31, 30,          array befüllen,
              31, 31, 30, 31, 30, 31)           mit schleife z.B.
    if (1 ≤ month) and (month ≤ 12) then
      return days[month]
    else
      return 0
    end
  end DaysOfMonth
```

Verwendung:

```
var
  i: int
for i := 1 to 13 do
  WriteLn(↓i ↓' ' ↓DaysOfMonth(↓i))
end
```

Ausgabe:

```
1 31
2 28
3 31
4 30
5 31
6 30
7 31
8 31
9 30
10 31
11 30
12 31
13 0
```

Algorithmen mit nicht vollständig gefüllten Feldern

- Anzahl der belegten Elemente n kann verändert werden
- Nur die Elemente $a[1], a[2], \dots, a[n]$ werden betrachtet
- Typische Schnittstelle

```
F(↓↑a: array[1:max] of int ↓↑n: int ...)
```

```
const  
max =
```

- Beispiel: Element x hinzufügen (Vorbedingung: $1 \leq n < max$) $n < max \rightarrow$ es hat noch 1 Element Platz

```
Append(↓↑a: array[1:max] of int ↓↑n: int ↓x: int)  
begin
```

```
    if ( $1 \leq n$ ) and ( $n < max$ ) then  
        a[n + 1] := x  
        n := n + 1  
    end  
end Append
```



Einfügen in sortierten Feldern

sinnvoll, weil danach das array besser durchsucht werden kann

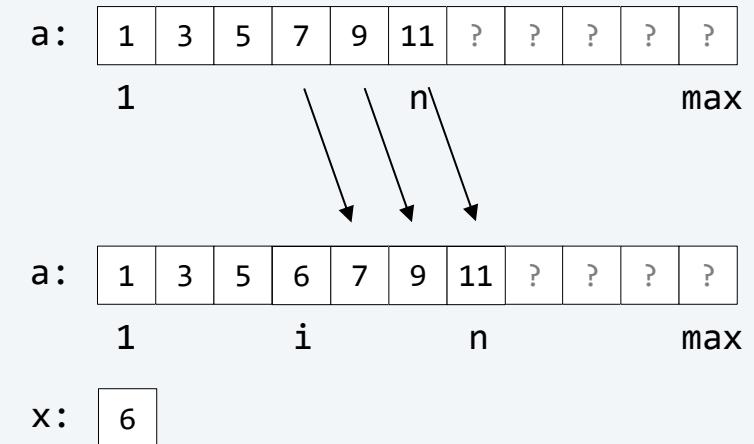
Lösungsidee

- Zuerst muss die Position gefunden werden, an der das neue Element x eingefügt werden soll
- Dann müssen alle der Einfügeposition nachfolgenden Elemente um eine Position nach rechts verschoben werden

Algorithmus (Grobstruktur):

```
Insert(↓↑a: array[1:max] of int ↓↑n: int ↓x: int)
  var
    i: int
  begin
    i := search for insert position
    move elements a[i], ... a[n]
    a[i] := x
    n := n + 1
  end Insert
```

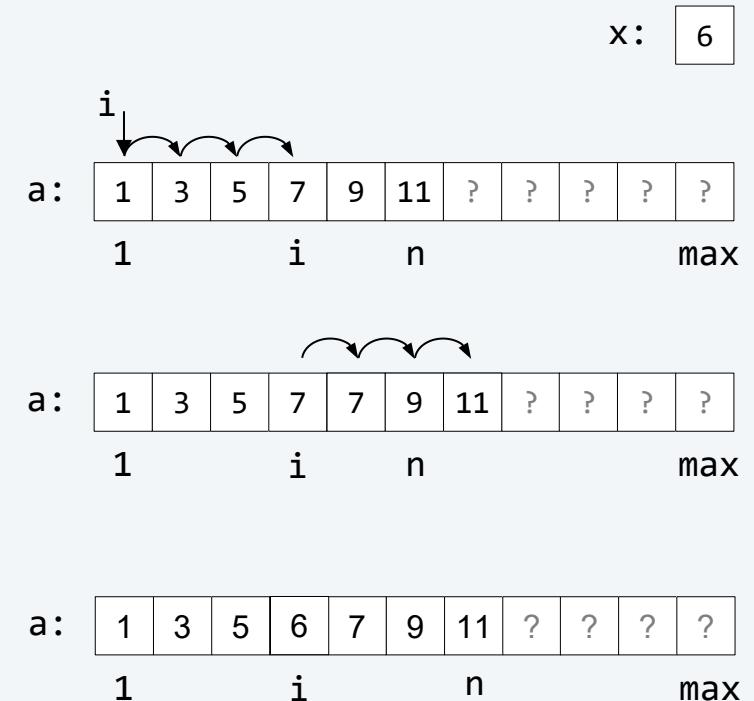
Pseudo-Anweisungen



Einfügen in sortierten Feldern

Algorithmus

```
Insert( $\downarrow\uparrow a$ : array[1:max] of int  $\downarrow\uparrow n$ : int  $\downarrow x$ : int)
  var i: int
begin
  -- search for insert position
  i := 1
  while (i ≤ n) and (a[i] ≤ x) do
    i := i + 1
  end
  -- move elements a[i], ... a[n]
  for k := n + 1 downto i + 1 do
    a[k] := a[k - 1]
  end
  -- x einfügen
  a[i] := x
  n := n + 1
end Insert
```

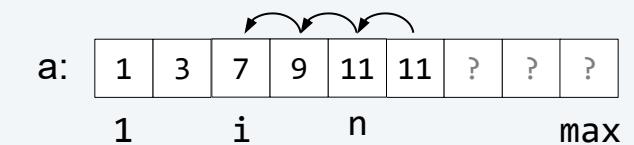
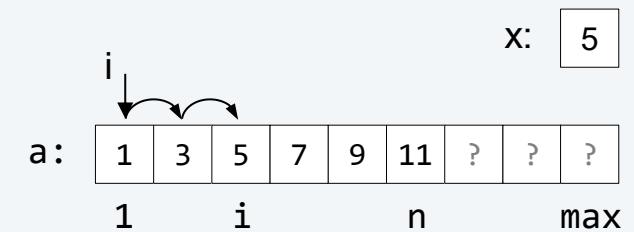


Entfernen eines Elements

Zuerst muss die Position gefunden werden, an der das zu entfernende Element x (erstmals) vorkommt

Dann müssen alle rechts von dieser Position liegenden Elemente um eine Stelle nach links verschoben (Anmerkung: letztes Element bleibt bestehen)

```
Remove( $\downarrow\uparrow a$ : array[1:max] of int  $\downarrow\uparrow n$ : int  $\downarrow x$ : int)
  var i: int
begin
  i := 1
  while (i ≤ n) and (a[i] ≠ x) do
    i := i + 1
  end
  for k := i to n - 1 do
    a[k] := a[k + 1]
  end
  if i ≤ n then
    n := n - 1
  end
end Remove
```

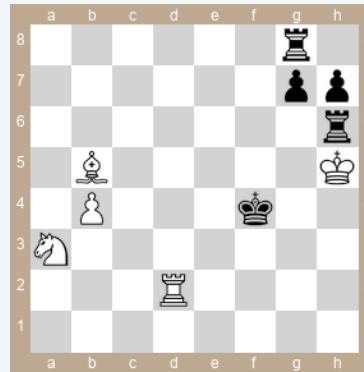


Zwei- und mehrdimensionale Felder

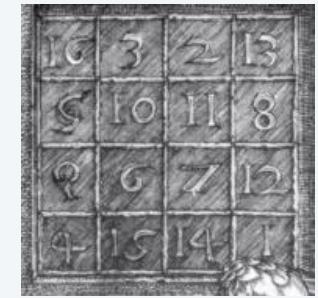
- In vielen Aufgabenstellungen finden wir zweidimensionale Daten (Tabellen)

Beispiele

- Schachbrett
- Matrizen
- Entscheidungstabellen
- ...



$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$



Lösung: der Elementtyp eines Felds kann wiederum ein Feldtyp sein

```
type  
    Chessboard = array [1:n] of array [1:n] of ChessPiece
```

oder einfacher:

```
type  
    Chessboard = array [1:n, 1:n] of ChessPiece
```

Zugriff auf Feldelemente

```
var  
  a: array [1:4, 1:3] of real
```

Zugriff auf Feldelemente mittels Literal

```
a[1, 2] := 1.3
```

Zugriff auf Feldelemente mittels Indexvariable

```
for i := 1 to 4 do  
  for j := 1 to 3 do  
    a[i, j] := 0.0  
  end  
end
```

Zugriff auf inneres Feld

```
var  
  b: array [1:3] of real
```

```
b := a[2]
```

a:

1.0	1.3	3.0
0.7	4.3	1.7
5.2	6.3	4.9
2.3	7.1	1.0

a[1, 2]

a[2]

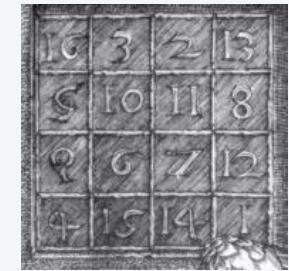
a[4, 3]

a:

0.0	0.0	0.0
0.0	0.0	0.0
0.0	0.0	0.0
0.0	0.0	0.0

Beispiel: Magische Quadrate

Ein magisches Quadrat ist eine quadratische Matrix, für die die Summe jeder Zeile, jeder Spalte und der beiden Diagonalen denselben Wert ergibt.



Beispiel: 4x4-Quadrat

```
const
  n: int = 4
var
  sq: array [1:n, 1:n] of int
```

Einlesen der Werte

```
for i := 1 to n do
  for j := 1 to n do
    Read(↑sq[i, j])
  end
end
```

Summe der Diagonale

```
sumD := 0
for i := 1 to n do
  sumD := sumD + sq[i, i]
end
```

Prüfe Summen über Zeilen

```
for i := 1 to n do
  sum := 0
  for j := 1 to n do
    sum := sum + sq[i, j]
  end
  if sum ≠ sumD then
    WriteLn(↓"Fehler")
  end
end
```

3.4 Verbundobjekte (Records)

- Ein Verbund (compound, record oder structure) ist ein Datenobjekt, das eine fixe Anzahl von Komponenten, deren Datentyp beliebig ist, so zusammenfasst, dass man auf das Datenobjekt als Ganzes und über entsprechende Bezeichner auch auf die einzelnen Komponenten zugreifen kann

Beispiele:

```
type
T = compound
s1, s2: T1
s3: T2
...
sn: Tn
end -- T
```

```
type
Point = compound
x, y: int
end -- Point
```

```
type
Color = compound
red, green, blue: int
end -- Color
```

... zufällig homogen

Beispiel

Datenobjekt zur Speicherung von personenbezogenen Daten

```
type
    Date = compound
        day, month, year: int
    end -- Date
```

```
type
    Person = compound
        firstName: string
        surname: string
        dob: Date
        gender: (female, male, divers)
    end -- Person
```

```
var
    d: Date
    p: Person
```

d:	16
	10
	2020

p:	Hermann
	Maier
	7 12 1972
	male

Zugriff auf Datenelemente

Beispiel

```
type
  Point = compound
    x, y: int
  end -- Point
var
  p: Point
```

```
p.x := 42
p.y := 34
```

p:

42
34

Beispiel

```
var
  p: Person
```

```
p.firstName := "Hermann"
p.surname := "Maier"
p.dob.day := 7
p.dob.month := 12
p.dob.year := 1972
p.gender := male
```

p:

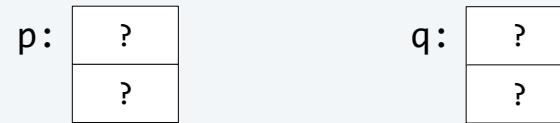
Hermann		
Maier		
7	12	1972
male		

Wertzuweisungsaktion

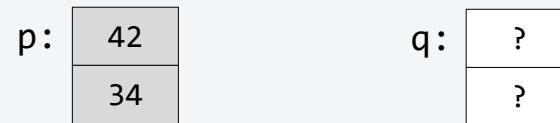
Verbunde werden bei Wertzuweisung vollständig kopiert

Deklaration

```
var  
    p, q: Point
```

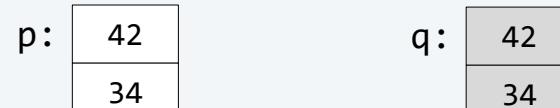


```
p.x := 42  
p.y := 34
```

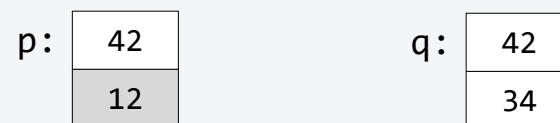


Wertzuweisung

```
q := p
```



```
p.y := 12
```



Beispiel: Rechteck und Punkt

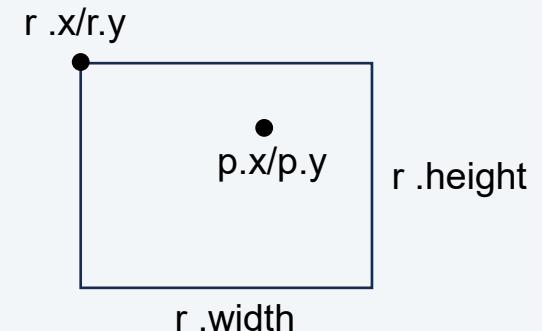
Deklarationen

```
type
    Rectangle = compound
        x, y, width, height: int
    end -- Rectangle
```

```
type
    Point = compound
        x, y: int
    end -- Point
```

Algorithmus

```
Contains(↓r: Rectangle ↓p: Point): bool
begin
    return (r.x ≤ p.x)
        and (p.x ≤ r.x + r.width)
        and (r.y ≤ p.y)
        and (p.y ≤ r.y+r.height)
end Contains
```



Beispiel: Polygon

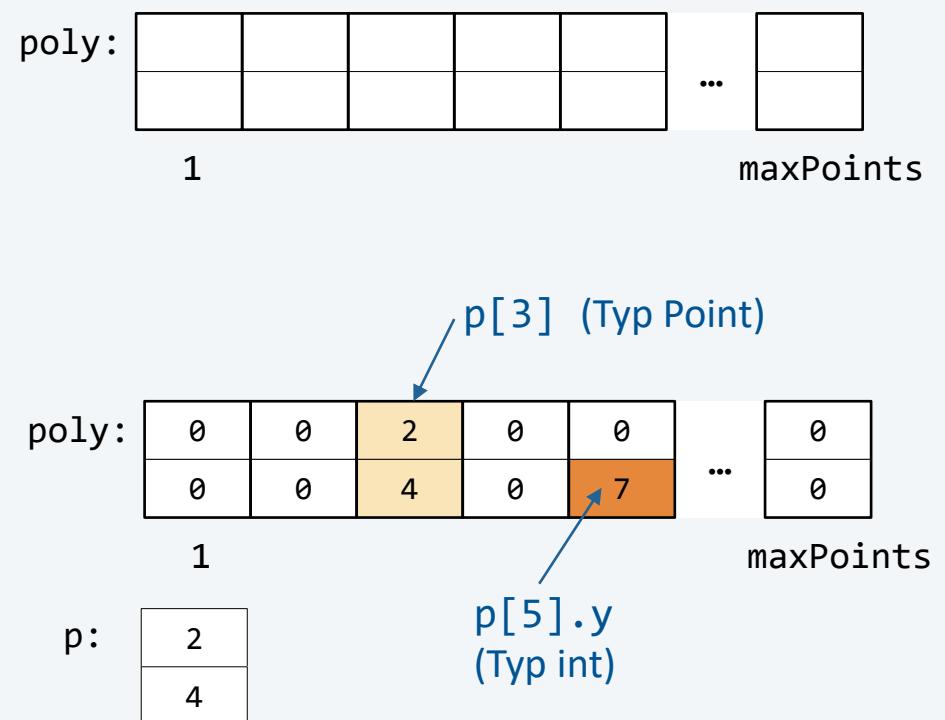
Deklarationen

```
const
    maxPoints: int = 100
type
    Point = compound
        x, y: int
    end -- Point
    Polygon = array [1:maxPoints] of Point
var
    poly: Polygon
    p: Point

for i := 1 to maxPoints do
    poly[i].x := 0
    poly[i].y := 0
end

poly[5].y := 7

p.x := 2
p.y := 4
poly[3] := p
```



Beispiel: Stichwortverzeichnis

Deklarationen

```
const
    maxPages: int = 10
    maxEntries: int = 100
type
    Entry = compound
        word: string
        pages: array[1:maxPages] of int
    end -- Entry
var
    index: array [1:maxEntries] of Entry
```

Verwendung

```
var
    i, j: int

for i := 1 to maxEntries do
    index[i].word := ""
    for j := 1 to maxPages do
        index[i].pages[j] := 0
    end
end

index[1].word := "Hermann Maier"
Index[1].pages[1] := 4
```

Nachteile dieser Realisierungsform:

- Begrenzte Seitennummern-Einträge wegen fixer Feldlänge
- Durch Vergrößerung der Feldlänge verschwendet man ggf. Speicher

Lösung durch vernetzte dynamische Datenstrukturen (s. Kapitel 6)