

21. Knobelaufgabe #9: Die Magie der Zahlen

Sie sind Kandidat*in in der Spielshow „Die Magie der Zahlen“. In der ersten Runde wird ihnen eine Reihe von nummerierten Schachteln präsentiert, die jeweils eine für Sie nicht sichtbare ganze Zahl enthalten. Sie müssen mit möglichst wenigen Versuchen eine *magische Schachtel* finden, eine Schachtel, die ihre eigene Hausnummer enthält.

Die versteckten Zahlen sind alle unterschiedlich. Schachteln mit größeren Hausnummern enthalten größere Zahlen. Entwickeln Sie eine Strategie, um möglichst wenige Schachteln zu öffnen.

► Zum Beispiel:

1	2	3	4	5	6	7	8	9
-10	-5	0	4	7	11	27	65	99

- Es gibt nur eine magische Schachtel: #4.
- Gibt es immer eine magische Schachtel?

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel

Unwiderlegbare
Muster

Records

Varianten

Motivation
Abstrakte Syntax
Statische Semantik
Dynamische
Semantik
Vertiefung

Rekursive
Varianten

Widerlegbare
Muster

Parametrisierte
Typen

Polymorphie

Arrays

304

21. Motivation

Eine Person ist entweder weiblich oder männlich; eine männliche Person hat Attribute, die eine weibliche nicht hat (und vielleicht umgekehrt — aber nicht modelliert).

```
type Woman = { name : String }
```

```
type Man = { name : String; bald : Bool }
```

Daten, die unterschiedliche Ausprägungen besitzen, können wir in Mini-F# mit sogenannten *Varianten* modellieren.

```
type Person =  
  | Female of Woman  
  | Male of Man
```

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel

Unwiderlegbare
Muster

Records

Varianten

Motivation
Abstrakte Syntax
Statische Semantik
Dynamische
Semantik
Vertiefung

Rekursive
Varianten

Widerlegbare
Muster

Parametrisierte
Typen

Polymorphie

Arrays

305

21. Motivation

```
type Person = | Female of Woman  
              | Male of Man
```

Eine Variantentypdefinition führt zwei verschiedene Dinge ein:

- einen Namen für den Variantentyp: *Person*,
- Namen um Elemente des Variantentyps zu konstruieren: *Female* und *Male*. Diese Bezeichner heißen auch *Datenkonstruktoren* oder kurz *Konstruktoren*.

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel

Unwiderlegbare
Muster

Records

Varianten

Motivation
Abstrakte Syntax
Statische Semantik
Dynamische
Semantik
Vertiefung

Rekursive
Varianten

Widerlegbare
Muster

Parametrisierte
Typen

Polymorphie

Arrays

306

21. Motivation

```
type Person = | Female of Woman  
              | Male of Man
```

Umgangssprachlich lässt sich die Definition wie folgt lesen: ein Element $p : Person$ ist entweder

- von der Form *Female e* mit $e : Woman$ oder
- von der Form *Male e* mit $e : Man$.

Ein Konstruktor ähnelt einer Funktion. Der Typ nach dem Konstruktor korrespondiert zum Argumenttyp, der deklarierte Variantentyp korrespondiert zum Ergebnistyp:

- *Female* hat im Prinzip den Typ $Woman \rightarrow Person$ und
- *Male* den Typ $Man \rightarrow Person$.

☞ Im Unterschied zu einer Funktion hat ein Konstruktor aber keine Definition; er steht sozusagen für sich selbst.

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel

Unwiderlegbare
Muster

Records

Varianten

Motivation
Abstrakte Syntax
Statische Semantik
Dynamische
Semantik
Vertiefung

Rekursive
Varianten

Widerlegbare
Muster

Parametrisierte
Typen

Polymorphie

Arrays

307

21. Motivation

Beispiele:

```
Female { name = "Lisa" }
Male { name = "Florian"; bald = false }
```

☞ Beide Ausdrücke sind vom Typ *Person*.

Ausdrücke können wie immer an Bezeichner gebunden werden.

```
let ralf = Male { name = "Ralf"; bald = true }
let melanie = Female { name = "Melanie" }
let julia = Female { name = "Julia" }
let andres = Male { name = "Andres"; bald = false }
```

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare
Muster
Records
Varianten
Motivation
Abstrakte Syntax
Statische Semantik
Dynamische
Semantik
Vertiefung
Rekursive
Varianten
Widerlegbare
Muster
Parametrisierte
Typen
Polymorphie
Arrays

308

21. Motivation

Ein Variantentyp beschreibt Alternativen; mit Hilfe der *Fallunterscheidung* **match** können wir feststellen, welche konkrete Alternative vorliegt.

```
let dear (person : Person) : String =
  match person with
  | Female female → "Liebe " ^ female.name
  | Male male → (if male.bald
                 then "Lieber glatzköpfiger "
                 else "Lieber ") ^ male.name
```

☞ Nach dem Schlüsselwort **match** steht der Ausdruck, der analysiert werden soll; die Zweige der Fallunterscheidung führen die verschiedenen Fälle des Variantentyps auf.

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare
Muster
Records
Varianten
Motivation
Abstrakte Syntax
Statische Semantik
Dynamische
Semantik
Vertiefung
Rekursive
Varianten
Widerlegbare
Muster
Parametrisierte
Typen
Polymorphie
Arrays

309

21. Variantentypen versus Baumsprachen

Variantentypen ähneln der Notation, mit der wir die abstrakte Syntax unserer Programmiersprache beschreiben.

- ▶ Baumsprachen sind Bestandteil der Sprache, mit der wir über die Sprache Mini-F# reden.

```
e ∈ Expr ::= false
           | true
           | num (N)
           | ...
```

- ▶ Variantentypen sind Bestandteil von Mini-F#.

```
type Expr = | False
           | True
           | Num of Nat
           | ...
```

☞ Fachjargon: Variantentypen *internalisieren* Baumsprachen.

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare
Muster
Records
Varianten
Motivation
Abstrakte Syntax
Statische Semantik
Dynamische
Semantik
Vertiefung
Rekursive
Varianten
Widerlegbare
Muster
Parametrisierte
Typen
Polymorphie
Arrays

310

21. Abstrakte Syntax

Ein Variantentyp (engl. union type) wird durch eine *Definition* eingeführt.

```
C ∈ Con          Datenkonstruktoren
d ::= ...        Deklarationen:
                 | type T = | C1 of t1
                 | C2 of t2
                 Variantentypdefinition (C1 ≠ C2)
```

☞ Der Bezeichner *T* wird durch die Definition neu eingeführt, ebenso die Konstruktoren *C*₁ und *C*₂.

☞ Wie Recordtypen dürfen auch Variantentypen weder redefiniert noch lokal definiert werden.

☞ Der Bereich der Konstruktoren *Con* wird in Teil VI festgelegt.

Für's erste: Ein Konstruktor fängt mit einem *großen* Buchstaben an. Danach können weitere Buchstaben, kleine und große, Ziffern, und Sonderzeichen wie ein Unterstrich oder ein Apostroph folgen.

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare
Muster
Records
Varianten
Motivation
Abstrakte Syntax
Statische Semantik
Dynamische
Semantik
Vertiefung
Rekursive
Varianten
Widerlegbare
Muster
Parametrisierte
Typen
Polymorphie
Arrays

311

21. Abstrakte Syntax

Wir erweitern Ausdrücke um Sprachkonstrukte, die Varianten konstruieren bzw. analysieren.

$e ::= \dots$
 $| C e$
 $| \text{match } e \text{ with } \begin{array}{l} | C_1 x_1 \rightarrow e_1 \\ | C_2 x_2 \rightarrow e_2 \end{array}$

Ausdrücke:
 Konstruktion
 Fallunterscheidung ($C_1 \neq C_2$)

Der Ausdruck e zwischen den Schlüsselwörtern **match** und **with** heißt *Diskriminatorausdruck*; $C_1 x_1 \rightarrow e_1$ und $C_2 x_2 \rightarrow e_2$ sind *Zweige* der Fallunterscheidung.

IV Datentypen
Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare Muster
Records
Varianten
Motivation
Abstrakte Syntax
Statische Semantik
Dynamische Semantik
Vertiefung
Rekursive Varianten
Widerlegbare Muster
Parametrisierte Typen
Polymorphie
Arrays

312

21. Statische Semantik

Die folgenden Typregeln setzen voraus, dass der Variantentyp

type $T = | C_1 \text{ of } t_1 | C_2 \text{ of } t_2$

bekannt ist.

Typregeln:

$$\frac{\Sigma \vdash e : t_i}{\Sigma \vdash C_i e : T}$$

$$\frac{\Sigma \vdash e : T \quad \Sigma, \{x_1 \mapsto t_1\} \vdash e_1 : t \quad \Sigma, \{x_2 \mapsto t_2\} \vdash e_2 : t}{\Sigma \vdash (\text{match } e \text{ with } | C_1 x_1 \rightarrow e_1 | C_2 x_2 \rightarrow e_2) : t}$$

Alle Zweige der Fallunterscheidung müssen den gleichen Typ besitzen; dieser ist auch der Typ des gesamten Ausdrucks.

IV Datentypen
Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare Muster
Records
Varianten
Motivation
Abstrakte Syntax
Statische Semantik
Dynamische Semantik
Vertiefung
Rekursive Varianten
Widerlegbare Muster
Parametrisierte Typen
Polymorphie
Arrays

313

21. Dynamische Semantik

Konstrukoren konstruieren Werte, entsprechend müssen wir den Bereich der Werte erweitern.

$v ::= \dots$
 $| C v$

Werte:
 Konstruktion \ Injektion in einen Variantentyp

Auswertungsregeln:

$$\frac{\delta \vdash e \Downarrow v}{\delta \vdash C e \Downarrow C v}$$

$$\frac{\delta \vdash e \Downarrow C_i v_i \quad \delta, \{x_i \mapsto v_i\} \vdash e_j \Downarrow v}{\delta \vdash (\text{match } e \text{ with } | C_1 x_1 \rightarrow e_1 | C_2 x_2 \rightarrow e_2) \Downarrow v}$$

IV Datentypen
Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare Muster
Records
Varianten
Motivation
Abstrakte Syntax
Statische Semantik
Dynamische Semantik
Vertiefung
Rekursive Varianten
Widerlegbare Muster
Parametrisierte Typen
Polymorphie
Arrays

314

21. Varianten mit n Alternativen

Alle Konstrukte verallgemeinern sich in natürlicher Weise auf Varianten mit n Alternativen.

▶ $n = 0$:

▶ keine Alternative: leerer Typ;

type $Empty = |$

▶ Fallunterscheidung ohne Zweige: **match** e **with**;
 ▶ die leere Fallunterscheidung signalisiert *toten Code*:

you-cannot-call-me $(x : Empty) : Nat = \text{match } x \text{ with}$

$F\#$ kennt keine leeren Varianten.

IV Datentypen
Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare Muster
Records
Varianten
Motivation
Abstrakte Syntax
Statische Semantik
Dynamische Semantik
Vertiefung
Rekursive Varianten
Widerlegbare Muster
Parametrisierte Typen
Polymorphie
Arrays

315

21. Varianten mit n Alternativen

▶ $n = 1$:

▶ eine Alternative:

```
type Price = | Cent of Nat
type Postcode = | Code of Nat
```

▶ Fallunterscheidung hat genau einen Zweig:

```
let double (price : Price) : Price =
  match price with | Price n → Price (2 * n)
```

▶ 1-Varianten sehr nützlich: sind *Price* und *Postcode* wie oben definiert, so stellt die statische Semantik sicher, dass wir in einem Programm nicht aus Versehen Preise und Postleitzahlen addieren.

▶ Auch lässt sich ein Preis p nicht mit $2 * p$ verdoppeln. Zu diesem Zweck muss *double* verwendet werden.

▶ Der Gewinn an Sicherheit wird mit einem Verlust an Bequemlichkeit erkauft.

▶ $n = 3$:

▶ drei Alternativen und Fallunterscheidungen;

▶ ...

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel

Unwiderlegbare
Muster

Records

Varianten

Motivation

Abstrakte Syntax

Statische Semantik

Dynamische
Semantik

Vertiefung

Rekursive
Varianten

Widerlegbare
Muster

Parametrisierte
Typen

Polymorphie

Arrays

316

21. Vertiefung

Der Typ *Bool* kann durch einen Variantentyp implementiert werden.

```
type Bool = | False of Unit | True of Unit
```

▶ *false* wird durch *False ()* repräsentiert,

▶ *true* wird durch *True ()* repräsentiert,

▶ **if** e_1 **then** e_2 **else** e_3 wird durch die Fallunterscheidung
match e_1 **with** | *False* () → e_3 | *True* () → e_2 realisiert.

„Nullstellige“ Konstruktoren wie *False* oder *True* sind relativ häufig. Aus diesem Grund erlauben wir, das Dummyargument auch wegzulassen.

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel

Unwiderlegbare
Muster

Records

Varianten

Motivation

Abstrakte Syntax

Statische Semantik

Dynamische
Semantik

Vertiefung

Rekursive
Varianten

Widerlegbare
Muster

Parametrisierte
Typen

Polymorphie

Arrays

317

21. Fallstudie: Ganze Zahlen — da capo

Idee: eine ganze Zahl wird durch das Vorzeichen und den Betrag repräsentiert.

```
type Int = | Neg of Nat | Pos of Nat
```

☞ *Neg n* bezeichnet die Zahl $-n$; *Pos n* entsprechend die Zahl $+n$.

☞ Invariante: 0 wird durch *Pos 0* repräsentiert; für *Neg n* gilt stets $n > 0$.

Cleverer Konstruktor:

```
let neg (n : Nat) : Int =
  if n = 0 then Pos 0 else Neg n
```

☞ *neg* etabliert die Invariante.

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel

Unwiderlegbare
Muster

Records

Varianten

Motivation

Abstrakte Syntax

Statische Semantik

Dynamische
Semantik

Vertiefung

Rekursive
Varianten

Widerlegbare
Muster

Parametrisierte
Typen

Polymorphie

Arrays

318

21. Ganze Zahlen — Klassifikation

```
let is-negative (i : Int) : Bool =
  match i with
```

```
  | Neg n → true
```

```
  | Pos n → false
```

```
let is-zero (i : Int) : Bool =
```

```
  match i with
```

```
  | Neg n → false
```

```
  | Pos n → n = 0
```

```
let is-positive (i : Int) : Bool =
```

```
  match i with
```

```
  | Neg n → false
```

```
  | Pos n → true
```

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel

Unwiderlegbare
Muster

Records

Varianten

Motivation

Abstrakte Syntax

Statische Semantik

Dynamische
Semantik

Vertiefung

Rekursive
Varianten

Widerlegbare
Muster

Parametrisierte
Typen

Polymorphie

Arrays

319

21. Ganze Zahlen — arithmetische Operationen

```
let negate (i : Int) : Int =  
  match i with  
  | Neg n → Pos n  
  | Pos n → neg n
```

```
let add (i : Int, j : Int) : Int =  
  match (i, j) with  
  | (Neg m, Neg n) → Neg (m + n)  
  | (Neg m, Pos n) → if m ≤ n then Pos (n - m)  
                    else Neg (m - n)  
  | (Pos m, Neg n) → if m < n then Neg (n - m)  
                    else Pos (m - n)  
  | (Pos m, Pos n) → Pos (m + n)
```

```
let sub (i : Int, j : Int) : Int =  
  add (i, negate j)
```

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel

Unwiderlegbare
Muster

Records

Varianten

Motivation

Abstrakte Syntax

Statische Semantik

Dynamische
Semantik

Vertiefung

Rekursive
Varianten

Widerlegbare
Muster

Parametrisierte
Typen

Polymorphie

Arrays

320

21. Ganze Zahlen — arithmetische Operationen

```
let mul (i : Int, j : Int) : Int =  
  match (i, j) with  
  | (Neg m, Neg n) → Pos (m * n)  
  | (Neg m, Pos n) → neg (m * n)  
  | (Pos m, Neg n) → neg (m * n)  
  | (Pos m, Pos n) → Pos (m * n)
```

 *mul* implementiert die Vorzeichenregel: $- * - = +$ etc.

 *div* und *mod* zur Übung.

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel

Unwiderlegbare
Muster

Records

Varianten

Motivation

Abstrakte Syntax

Statische Semantik

Dynamische
Semantik

Vertiefung

Rekursive
Varianten

Widerlegbare
Muster

Parametrisierte
Typen

Polymorphie

Arrays

321

21. Ganze Zahlen — Konversion und Betrag

```
let int (n : Nat) : Int = Pos n
```

```
let abs (i : Int) : Nat =  
  match i with  
  | Neg n → n  
  | Pos n → n
```

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel

Unwiderlegbare
Muster

Records

Varianten

Motivation

Abstrakte Syntax

Statische Semantik

Dynamische
Semantik

Vertiefung

Rekursive
Varianten

Widerlegbare
Muster

Parametrisierte
Typen

Polymorphie

Arrays

322

21. Ganze Zahlen — Vergleichsoperationen

```
let less (i : Int, j : Int) : Bool =  
  match (i, j) with  
  | (Neg m, Neg n) → m > n  
  | (Neg m, Pos n) → true  
  | (Pos m, Neg n) → false  
  | (Pos m, Pos n) → m < n
```

```
let less-equal (i : Int, j : Int) : Bool =  
  match (i, j) with  
  | (Neg m, Neg n) → m ≥ n  
  | (Neg m, Pos n) → true  
  | (Pos m, Neg n) → false  
  | (Pos m, Pos n) → m ≤ n
```

```
let equal (i : Int, j : Int) : Bool =  
  match (i, j) with  
  | (Neg m, Neg n) → m = n  
  | (Neg m, Pos n) → false  
  | (Pos m, Neg n) → false  
  | (Pos m, Pos n) → m = n
```

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel

Unwiderlegbare
Muster

Records

Varianten

Motivation

Abstrakte Syntax

Statische Semantik

Dynamische
Semantik

Vertiefung

Rekursive
Varianten

Widerlegbare
Muster

Parametrisierte
Typen

Polymorphie

Arrays

323

21. Ganze Zahlen — Vergleichsoperationen

let not-equal (i : Int, j : Int) : Bool =

```
match (i, j) with
| (Neg m, Neg n) → m <> n
| (Neg m, Pos n) → true
| (Pos m, Neg n) → true
| (Pos m, Pos n) → m <> n
```

let greater-equal (i : Int, j : Int) : Bool =

```
match (i, j) with
| (Neg m, Neg n) → m ≤ n
| (Neg m, Pos n) → false
| (Pos m, Neg n) → true
| (Pos m, Pos n) → m ≥ n
```

let greater (i : Int, j : Int) : Bool =

```
match (i, j) with
| (Neg m, Neg n) → m < n
| (Neg m, Pos n) → false
| (Pos m, Neg n) → true
| (Pos m, Pos n) → m > n
```

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare
Muster
Records
Varianten
Motivation
Abstrakte Syntax
Statische Semantik
Dynamische
Semantik
Vertiefung
Rekursive
Varianten
Widerlegbare
Muster
Parametrisierte
Typen
Polymorphie
Arrays

324

21. Ganze Zahlen — Demo

```
Mini> int 4711
Pos 4711
Mini> add (negate (int 4711), int 815)
Neg 3896
Mini> add (int 4711, negate (int 4711))
Pos 0
Mini> is-zero (add (int 4711, negate (int 4711)))
true
Mini> mul (negate (int 2), negate (int 3))
Pos 6
Mini> abs (mul (negate (int 2), int 3))
6
Mini> div (negate (int 4), int 3)
Neg 2
Mini> mod (negate (int 4), int 3)
Pos 2
```

☞ Für $b \neq 0$ gilt weiterhin $a = (a \div b) * b + (a \% b)$. Aber: die Eigenschaft legt \div und $\%$ nicht länger eindeutig fest, siehe Übung.

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare
Muster
Records
Varianten
Motivation
Abstrakte Syntax
Statische Semantik
Dynamische
Semantik
Vertiefung
Rekursive
Varianten
Widerlegbare
Muster
Parametrisierte
Typen
Polymorphie
Arrays

325

21. Summen und Produkte

Ist t ein endlicher Typ, so bezeichnet $|t|$ die Anzahl der Elemente von t , die *Kardinalität* von t .

- Der Paartyp $t_1 * t_2$ korrespondiert zu einem *Produkt*, da

$$|t_1 * t_2| = |t_1| * |t_2|$$

- Der Typ *Unit* korrespondiert zu der 1, da

$$|Unit| = 1$$

- Der Variantentyp T mit **type** $T = \text{C}_1 \text{ of } t_1 \mid \text{C}_2 \text{ of } t_2$ korrespondiert zu einer *Summe*, da

$$|T| = |t_1| + |t_2|$$

- Der Variantentyp *Empty* mit **type** $Empty = \text{C}_1$ korrespondiert zu der 0, da

$$|Empty| = 0$$

☞ Und Funktionen?

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare
Muster
Records
Varianten
Motivation
Abstrakte Syntax
Statische Semantik
Dynamische
Semantik
Vertiefung
Rekursive
Varianten
Widerlegbare
Muster
Parametrisierte
Typen
Polymorphie
Arrays

326

21. Summen und Produkte — Eigenschaften

Für Paar- und Variantentypen gelten ähnliche Gesetze wie für die natürlichen Zahlen. Zum Beispiel:

$$0 + t \cong t \cong t + 0$$

$$0 \times t \cong 0 \cong t \times 0$$

$$1 \times t \cong t \cong t \times 1$$

$$t_1 \times (t_2 + t_3) \cong (t_1 \times t_2) + (t_1 \times t_3)$$

$$(t_1 + t_2) \times t_3 \cong (t_1 \times t_3) + (t_2 \times t_3)$$

☞ Im Unterschied zu den natürlichen Zahlen sind die beiden oder die drei Seiten nicht gleich, sondern nur *isomorph*: $t_1 \cong t_2$ bedeutet, dass sich jedes Element aus t_1 eindeutig einem Element aus t_2 zuordnen lässt.

☞ Und Funktionen?

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare
Muster
Records
Varianten
Motivation
Abstrakte Syntax
Statische Semantik
Dynamische
Semantik
Vertiefung
Rekursive
Varianten
Widerlegbare
Muster
Parametrisierte
Typen
Polymorphie
Arrays

327

21. Rechnen mit Typen

Der Typ *Person* in arithmetischer Notation:

$$Person \cong String + (String \times Bool)$$

Jetzt können wir rechnen:

$$\begin{aligned} &String + (String \times Bool) \\ \cong &\{ 1 \text{ ist das neutrale Element von '}\times\text{'} \} \\ &(String \times 1) + (String \times Bool) \\ \cong &\{ \text{Distributivgesetz} \} \\ &String \times (1 + Bool) \end{aligned}$$

☞ Der Typ $String \times (1 + Bool)$ ist eine alternative Implementierung von *Person*.

☞ Für das Rechnen mit Typen (!) ist die arithmetische Notation sehr bequem — es ist aber nur eine Notation!

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare
Muster
Records
Varianten
Motivation
Abstrakte Syntax
Statische Semantik
Dynamische
Semantik
Vertiefung
Rekursive
Varianten
Widerlegbare
Muster
Parametrisierte
Typen
Polymorphie
Arrays

328

21. Rechnen mit Typen

Übersetzen wir den Typ $String \times (1 + Bool)$ in Mini-F# Notation, so erhalten wir

```
type Person' = { name : String; gender : Gender }  
type Gender = Female' | Male' of { bald : Bool }
```

☞ Das Geschlecht umfasst die trennenden Merkmale, die gemeinsamen sind in *Person'* zusammengefasst.

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare
Muster
Records
Varianten
Motivation
Abstrakte Syntax
Statische Semantik
Dynamische
Semantik
Vertiefung
Rekursive
Varianten
Widerlegbare
Muster
Parametrisierte
Typen
Polymorphie
Arrays

329

22. Motivation

- ▶ Mit den Konstrukten, die wir bisher eingeführt haben, können wir nur eine beschränkte Anzahl von Daten zusammenfassen:

- ▶ ein 7-Tupel aggregiert 7 Daten,
- ▶ ein 128-Tupel 128 Daten.

☞ Beide Typen sind ungeeignet um 6, 8, 127 oder 129 Daten aufzunehmen.

- ▶ Zum Zeitpunkt des Programmierens kennt man häufig die genaue Anzahl von Daten nicht:

- ▶ Wieviele Personen immatrikulieren sich im WS 2019/2020?
- ▶ Wieviele Unternehmen sind an der Börse notiert?
- ▶ Wieviele Mitarbeiter*innen hat eine Abteilung?
- ▶ usw.

- ▶ Wie können wir eine beliebige Anzahl von Daten aggregieren?

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare
Muster
Records
Varianten
Rekursive
Varianten
Motivation
Vertiefung
Widerlegbare
Muster
Parametrisierte
Typen
Polymorphie
Arrays

330

22. Motivation

Konkret: wie können wir eine Folge von natürlichen Zahlen repräsentieren?

Ein erster Versuch (in arithmetischer Notation):

```
Nats \cong 1  
+ Nat  
+ Nat \times Nat  
+ Nat \times Nat \times Nat  
+ ...
```

☞ Eine Folge von natürlichen Zahlen ist entweder die leere Folge (ein 0-Tupel), oder eine einelementige Folge (ein „1-Tupel“), oder eine zweielementige Folge (ein 2-Tupel) usw.

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare
Muster
Records
Varianten
Rekursive
Varianten
Motivation
Vertiefung
Widerlegbare
Muster
Parametrisierte
Typen
Polymorphie
Arrays

331

22. Motivation

Beobachtung: alle Alternativen bis auf die erste haben eine *Nat* Komponente. Der gemeinsame Faktor kann „herausgezogen“ werden.

$$\begin{aligned} \mathit{Nats} &\cong 1 \\ &+ \mathit{Nat} \times (1 \\ &\quad + \mathit{Nat} \\ &\quad + \mathit{Nat} \times \mathit{Nat} \\ &\quad + \dots) \end{aligned}$$

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel

Unwiderlegbare
Muster

Records

Varianten

Rekursive
Varianten

Motivation

Vertiefung

Widerlegbare
Muster

Parametrisierte
Typen

Polymorphie

Arrays

332

22. Motivation

Der Typausdruck in Klammern entspricht der ursprünglichen Definition von *Nats*.

$$\mathit{Nats} \cong 1 + \mathit{Nat} \times \mathit{Nats}$$

Erlauben wir bei der Definition eines Typs den Rückgriff auf den definierten Typ selbst (!), erhalten wir (in Mini-F# Notation):

$$\mathit{type\ Nats} = | \mathit{Nil} | \mathit{Cons\ of\ Nat} * \mathit{Nats}$$

 *Zur Erinnerung:* Greift man bei der Definition auf das definierte Objekt selbst zurück, spricht man von einer *rekursiven* Definition.

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel

Unwiderlegbare
Muster

Records

Varianten

Rekursive
Varianten

Motivation

Vertiefung

Widerlegbare
Muster

Parametrisierte
Typen

Polymorphie

Arrays

333

22. Listen

$$\mathit{type\ Nats} = | \mathit{Nil} | \mathit{Cons\ of\ Nat} * \mathit{Nats}$$

 Eine Folge von natürlichen Zahlen ist entweder die leere Folge *Nil* oder eine mindestens einelementige Folge *Cons* (*n*, *ns*) bestehend aus einer natürlichen Zahl *n* und einer Folge von natürlichen Zahlen *ns*.

- ▶ *Nil* ist eine Verkürzung des lateinischen Wortes *nihil* für „nichts“.
- ▶ *Cons* kürzt das englische Wort *construct* ab.
- ▶ Statt von einer Folge von natürlichen Zahlen spricht man auch kurz von einer *Liste*:
 - ▶ *n* ist das *Kopfelement* der Liste *Cons* (*n*, *ns*),
 - ▶ *ns* ist die *Restliste* der Liste *Cons* (*n*, *ns*).
- ▶ Bei Listen ist wie bei Tupeln die Reihenfolge der Elemente signifikant.
- ▶ Listen sind die erste und einfachste *Datenstruktur*, die uns begegnet. Eine Datenstruktur verwaltet Daten und unterstützt Zugriff und Manipulation dieser Daten.

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel

Unwiderlegbare
Muster

Records

Varianten

Rekursive
Varianten

Motivation

Vertiefung

Widerlegbare
Muster

Parametrisierte
Typen

Polymorphie

Arrays

334

22. Listen — Programmierung

Wie gehen wir mit einem rekursiven Variantentyp um? Wir konstruieren und analysieren rekursive Varianten mit Hilfe rekursiver Funktionen!

Beispiel: Sortieren von Listen. Der Variantentyp gibt das folgende Skelett für *sort* vor.

$$\begin{aligned} \mathit{let\ rec\ sort\ (nats : \mathit{Nats}) : \mathit{Nats} =} \\ \mathit{match\ nats\ with} \\ | \mathit{Nil} &\rightarrow \dots \\ | \mathit{Cons\ (n, ns)} &\rightarrow \dots \end{aligned}$$

 Wie füllen wir den *Cons* Zweig mit Leben?

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel

Unwiderlegbare
Muster

Records

Varianten

Rekursive
Varianten

Motivation

Vertiefung

Widerlegbare
Muster

Parametrisierte
Typen

Polymorphie

Arrays

335

22. Sortieren

Getreu dem Motto „rekursive Funktionen für rekursive Typen“ erlauben wir, *sort* auf die Restliste *ns* anzuwenden.

```
let rec sort (nats : Nats) : Nats =  
  match nats with  
  | Nil          → ...  
  | Cons (n, ns) → ... sort ns ...
```

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare
Muster
Records
Varianten
Rekursive
Varianten
Motivation
Vertiefung
Widerlegbare
Muster
Parametrisierte
Typen
Polymorphie
Arrays

336

22. Sortieren

- ▶ *Rekursionsbasis*: die leere Liste ist bereits geordnet.

```
let rec sort (nats : Nats) : Nats =  
  match nats with  
  | Nil          → Nil  
  | Cons (n, ns) → ... sort ns ...
```

- ▶ *Rekursionsschritt*: *sort ns* ist eine geordnete Liste; wir müssen das Element *n* an die richtige Stelle einordnen. Wir geben dieser Teilaufgabe einen Namen: *insert*.

```
let rec sort (nats : Nats) : Nats =  
  match nats with  
  | Nil          → Nil  
  | Cons (n, ns) → insert (n, sort ns)
```

- 👉 Wenn sich ein Problem nicht mit dem bisherigen Vokabular lösen lässt, müssen wir das Vokabular erweitern. An dieser Stelle ist Kreativität gefragt!

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare
Muster
Records
Varianten
Rekursive
Varianten
Motivation
Vertiefung
Widerlegbare
Muster
Parametrisierte
Typen
Polymorphie
Arrays

337

22. Einfügen in eine geordnete Liste

Die Definition von *insert* gehen wir auf die gleiche Art und Weise an.

```
let rec insert (nat : Nat, nats : Nats) : Nats =  
  match nats with  
  | Nil          → ...  
  | Cons (n, ns) → ... insert (nat, ns) ...
```

Vorbedingung: *nats* ist bereits geordnet. Das Typsystem stellt diese Eigenschaft nicht sicher, darum müssen wir uns kümmern.

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare
Muster
Records
Varianten
Rekursive
Varianten
Motivation
Vertiefung
Widerlegbare
Muster
Parametrisierte
Typen
Polymorphie
Arrays

338

22. Einfügen in eine geordnete Liste

- ▶ *Rekursionsbasis*: Ist die Liste leer, so geben wir die einelementige Liste *Cons (nat, Nil)* zurück.

```
let rec insert (nat : Nat, nats : Nats) : Nats =  
  match nats with  
  | Nil          → Cons (nat, Nil)  
  | Cons (n, ns) → ...
```

- ▶ *Rekursionsschritt*: gilt $nat \leq n$, so stellen wir *nat* an den Anfang der Liste; anderenfalls wird *nat* in die Restliste *ns* eingefügt.

```
let rec insert (nat : Nat, nats : Nats) : Nats =  
  match nats with  
  | Nil          → Cons (nat, Nil)  
  | Cons (n, ns) → if nat ≤ n  
                   then Cons (nat, nats)  
                   else Cons (n, insert (nat, ns))
```

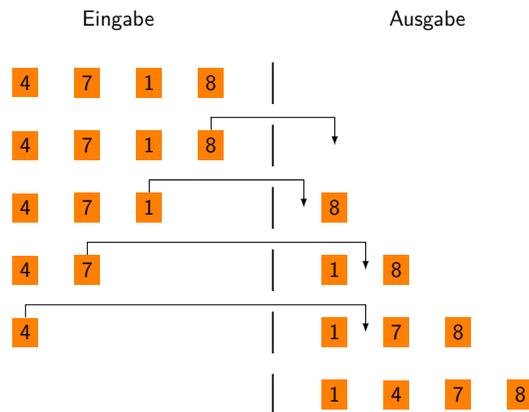
IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare
Muster
Records
Varianten
Rekursive
Varianten
Motivation
Vertiefung
Widerlegbare
Muster
Parametrisierte
Typen
Polymorphie
Arrays

339

22. Sortieren durch Einfügen



IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare
Muster
Records
Varianten
Rekursive
Varianten
Motivation
Vertiefung
Widerlegbare
Muster
Parametrisierte
Typen
Polymorphie
Arrays

340

22. Sortieren — Verallgemeinerung

Die Funktion `sort` sortiert eine Liste aufsteigend. Was machen wir, wenn wir die Liste absteigend ordnen wollen?

- ▶ Programmcode duplizieren und ' \leq ' systematisch durch ' \geq ' ersetzen. Unökonomisch!
- ▶ Aufsteigend sortieren und das Ergebnis umdrehen, siehe Skript.
- ▶ Wir verallgemeinern die Aufgabenstellung und abstrahieren von einer speziellen Ordnungsrelation.

```
sort-by (less-equal : Nat * Nat → Bool) : Nats → Nats
```

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare
Muster
Records
Varianten
Rekursive
Varianten
Motivation
Vertiefung
Widerlegbare
Muster
Parametrisierte
Typen
Polymorphie
Arrays

341

22. Sortieren — Verallgemeinerung

Sortieren durch Einfügen

```
let sort-by (less-equal : Nat * Nat → Bool) : Nats → Nats =
```

```
let rec insert (nat : Nat, nats : Nats) : Nats =
```

```
match nats with
```

```
| Nil → Cons (nat, Nil)
```

```
| Cons (n, ns) → if less-equal (nat, n)
```

```
then Cons (nat, nats)
```

```
else Cons (n, insert (nat, ns))
```

```
let rec sort (nats : Nats) : Nats =
```

```
match nats with
```

```
| Nil → Nil
```

```
| Cons (n, ns) → insert (n, sort ns)
```

```
in sort
```

☞ die Definition von `sort-by` verwendet Layout (Abseitsregel).

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare
Muster
Records
Varianten
Rekursive
Varianten
Motivation
Vertiefung
Widerlegbare
Muster
Parametrisierte
Typen
Polymorphie
Arrays

342

22. Sortieren — Verallgemeinerung

Die ursprünglichen Sortierfunktionen sind jetzt hausbackene Spezialfälle:

```
let increasing-sort = sort-by (fun (m, n) → m ≤ n)
```

```
let decreasing-sort = sort-by (fun (m, n) → m ≥ n)
```

☞ Die Funktion `sort-by` ist ein weiteres Beispiel für eine Funktion höherer Ordnung: `sort-by` nimmt eine Funktion als Argument (`less-equal`) und gibt eine Funktion (`sort`) als Ergebnis zurück.

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare
Muster
Records
Varianten
Rekursive
Varianten
Motivation
Vertiefung
Widerlegbare
Muster
Parametrisierte
Typen
Polymorphie
Arrays

343

22. Struktur Entwurfsmuster für Listen

Haben wir die Aufgabe eine Funktion $f : \text{Nats} \rightarrow t$ zu erstellen, dann sieht ein erster Entwurf folgendermaßen aus.

```
let rec f (nats : Nats) : t =
  match nats with
  | Nil          → ...
  | Cons (n, ns) → ... n ... f ns ...
```

Struktur Entwurfsmuster
Rekursionsbasis
Rekursionsschritt

Die Ellipsen müssen mit Leben gefüllt werden:

- ▶ *Rekursionsbasis*: ein Ausdruck des Typs t .
- ▶ *Rekursionsschritt*: ein Ausdruck, der die Teillösung $f ns$ vom Typ t zu einer Gesamtlösung vom Typ t erweitert.

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare
Muster
Records
Varianten
Rekursive
Varianten
Motivation
Vertiefung
Widerlegbare
Muster
Parametrisierte
Typen
Polymorphie
Arrays

344

22. Summe einer Liste von Zahlen

Aufgabe: sum nats soll die Elemente der Liste nats aufaddieren (die Verallgemeinerung von $+$ auf Listen).

```
let rec sum (nats : Nats) : Nat =
  match nats with
  | Nil          → ...
  | Cons (n, ns) → ... sum ns ...
```

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare
Muster
Records
Varianten
Rekursive
Varianten
Motivation
Vertiefung
Widerlegbare
Muster
Parametrisierte
Typen
Polymorphie
Arrays

345

22. Summe einer Liste von Zahlen

- ▶ *Rekursionsbasis*: $\text{sum Nil} = 0$. Warum?

```
let rec sum (nats : Nats) : Nat =
  match nats with
  | Nil          → 0
  | Cons (n, ns) → ... sum ns ...
```

- ▶ *Rekursionsschritt*: Wir addieren n zur Summe der Restliste.

```
let rec sum (nats : Nats) : Nat =
  match nats with
  | Nil          → 0
  | Cons (n, ns) → n + sum ns
```

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare
Muster
Records
Varianten
Rekursive
Varianten
Motivation
Vertiefung
Widerlegbare
Muster
Parametrisierte
Typen
Polymorphie
Arrays

346

22. Produkt einer Liste von Zahlen

Aufgabe: product nats soll die Elemente der Liste nats miteinander multiplizieren (die Verallgemeinerung von $*$ auf Listen).

```
let rec product (nats : Nats) : Nat =
  match nats with
  | Nil          → ...
  | Cons (n, ns) → ... product ns ...
```

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare
Muster
Records
Varianten
Rekursive
Varianten
Motivation
Vertiefung
Widerlegbare
Muster
Parametrisierte
Typen
Polymorphie
Arrays

347

22. Produkt einer Liste von Zahlen

- ▶ *Rekursionsbasis*: $product\ Nil = 1$. Warum?

```
let rec product (nats : Nats) : Nat =  
  match nats with  
  | Nil → 1  
  | Cons (n, ns) → ... product ns ...
```

- ▶ *Rekursionsschritt*: Wir multiplizieren n mit dem Produkt der Restliste.

```
let rec product (nats : Nats) : Nat =  
  match nats with  
  | Nil → 1  
  | Cons (n, ns) → n * product ns
```

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare
Muster
Records
Varianten
Rekursive
Varianten
Motivation
Vertiefung
Widerlegbare
Muster
Parametrisierte
Typen
Polymorphie
Arrays

348

22. Konstruktion von Listen

Die bisherigen Funktionen verarbeiten Listen; wie können wir Listen erzeugen?

Beispiel: $between\ (l, u)$ erzeugt die Liste aller Elemente in dem gegebenen Intervall.

Wir wenden das Peano Entwurfsmuster auf die Intervallgröße an.

```
let rec between (l : Nat, u : Nat) : Nats =  
  if l > u then Nil  
  else Cons (l, between (l + 1, u))
```

☞ Im Basisfall geben wir die leere Liste zurück; im Rekursionsfall setzen wir die linke Intervallgrenze vor die rekursiv erzeugte Liste.

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare
Muster
Records
Varianten
Rekursive
Varianten
Motivation
Vertiefung
Widerlegbare
Muster
Parametrisierte
Typen
Polymorphie
Arrays

349

22. Alte Funktionen neu

Wir haben unser Vokabular beträchtlich erweitert. Mit den neuen Vokabeln können wir zum Beispiel $factorial$ kürzer definieren.

```
let factorial (n : Nat) : Nat = product (between (1, n))
```

☞ Wie lässt sich $power$ auf $product$ zurückführen?

IV Datentypen

Ralf Hinze

Tupel
Unwiderlegbare
Muster
Records
Varianten
Rekursive
Varianten
Motivation
Vertiefung
Widerlegbare
Muster
Parametrisierte
Typen
Polymorphie
Arrays

350