Informatik I: Einführung in die Programmierung

7. Entwurf von Schleifen, While-Schleifen, Hilfsfunktionen und Akkumulatoren



Albert-Ludwigs-Universität Freiburg

Prof. Dr. Peter Thiemann

5. November 2024

Entwurf von Schleifen

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit

Polynomen

Skalarmultiplikation

Auswertung

Ableitung

Integration

Binäre Operationen

Addition

Multiplikation

Typannotationen

Lexikographische

while-

Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

Skalarmultiplikation

Auswertung

pleitung

bleitung

itegration

năre Operatio

dition

Multiplikation

erbesserte

Verbesserte Typannotatione

Lexikographische Ordnung

while-Schleifen

Polynome



Definition

Ein *Polynom vom Grad n* ist eine Folge von Zahlen $[a_0, a_1, ..., a_n]$, den *Koeffizienten*. Dabei ist n > 0 und der *Leitkoeffizient* $a_n \neq 0$.

Andere Schreibweise: $\sum_{i=0}^{n} a_i x^i$

Beispiele

 $[] \approx 0$ $[1] \approx 1$ $[3,2,1] \approx 3+2x+x^2$

Anwendungen

Kryptographie, fehlerkorrigierende Codes.

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

kalarmultiplikati

eitung

eitung

igration

are Operation

ddition

Multiplikation

erbesserte voannotationer

Lexikographische

while-Schleifen



Liste von Gleitkommazahlen

```
type polynom = list[float]
```

- Diese *Typdefinition* definiert einen neuen Typ mit Namen polynom.
- Der Typ polynom ist gleichwertig zum Typ list [float].
- Konvention für ein Polynom p (Erinnerung):

```
len(p) == 0 \text{ or } p[-1] != 0
```

Entwurf von

Falletudio: Rechnen mit Polynomen

while-

Rechenoperationen auf Polynomen

(Skalar) Multiplikation mit einer Zahl c

$$c \cdot [a_0, a_1, \dots, a_n] = [c \cdot a_0, c \cdot a_1, \dots, c \cdot a_n]$$

 \blacksquare Auswertung an der Stelle x_0

$$[a_0,a_1,\ldots,a_n](x_0)=\sum_{i=0}^n a_i\cdot x_0^i$$

Ableitung

$$[a_0, a_1, \dots, a_n]' = [1 \cdot a_1, 2 \cdot a_2, \dots, n \cdot a_n]$$

Integration

$$\int [a_0, a_1, \dots, a_n] = [0, a_0, a_1/2, a_2/3, \dots, a_n/(n+1)]$$

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

Polynomen
Skalarmultiolikation

uewartung

weitung

itung

mung

ivo Onovotion

re Operatione

dition

Itiplikation

besserte

pannotationen

Lexikographische Ordnung

while-Schleifen

Skalarmultiplikation

Entwurf von

Fallstudie: Rechnen mit

Polynomen Skalarmultiplikation

Auswertung

Ableitung

Integration

Binäre Operationen

Addition

Multiplikation

Lexikographische

while-Schleifen

Skalarmultiplikation



$$c \cdot [a_0, a_1, \dots, a_n] = [c \cdot a_0, c \cdot a_1, \dots, c \cdot a_n]$$

Schritt 1: Bezeichner und Datentypen

Die Funktion scalar mult nimmt als Eingabe

c: float, den Faktor.

p: polynom, ein Polynom.

Der Grad des Polynoms ergibt sich aus der Länge der Sequenz.

Entwurf von

Skalarmultiplikation

while-

Skalarmultiplikation



Schritt 2: Funktionsgerüst

```
def scalar mult(
        c : float.
         : polynom
        ) -> polynom:
    # fill in, initialization
    for ai in p:
        pass # fill in action for each element
    return
```

Entwurf von

Rechnen mit Polynomen

Skalarmultiplikation

Auswertung

Ableitung Integration

Multiplikation

Lexikographische

while-

Schritt 3: Beispiele

```
assert(scalar_mult(42, []) == [])
assert(scalar_mult(42, [1,2,3]) == [42,84,126])
assert(scalar_mult(-0.1, [1,2,4]) == [-0.1,-0.2,-0.4])
```

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

Skalarmultiplikation

Auswertung

Ableitung

Integration

egration

are Operation

dition

Multiplikation

erbesserte vpannotationen

Typannotationen Lexikographische

while-

Schritt 4: Funktionsdefinition

```
def scalar_mult(
        c : float,
        p : polynom
        ) -> polynom:
    result = \Pi
    for ai in p:
        result = result + [c * ai]
    return result
```

Entwurf von

Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

Skalarmultiplikation

Auswertung Ableitung

Integration

Addition

Multiplikation

Lexikographische

while-



Rumpf der Skalarmultiplikation

```
result = [] # initialization
for ai in p:
    result = result + [c * ai] # update
return result
```

Entwurf von Schleifen

> Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

Skalarmultiplikation

Auswertung

Ableitung

wieitung

Integration

Binäre Operationen

Addition

Multiplikation

erbesserte ypannotationen

Lexikographische

while-Schleifen

Muster: Akkumulator



Rumpf der Skalarmultiplikation

```
result = \Pi
                   \# i.n.i.t.i.a.l.i.z.a.t.i.on
for ai in p:
    result = result + [c * ai]
                                         # update
return result
```

Variable result ist Akkumulator

- In result wird das Ergebnis aufgesammelt (akkumuliert).
- result wird vor der Schleife initialisiert auf das Ergebnis für die leere Liste.
- Jede Schleifeniteration aktualisiert das Ergebnis in result, indem das Ergebnis um das aktuelle Element ai erweitert wird.

Entwurf von

Skalarmultiplikation

Auswertung

while-

Begründung

$$p = [a_0, a_1, ..., a_n]$$

$$\mathbf{r} = []$$

$$\blacksquare$$
 $r = []$

■ nach dem *i*-ten Durchlauf der Schleife:

$$r = [c \cdot a_0, \ldots, c \cdot a_{i-1}]$$

 \blacksquare nach dem n+1-ten Durchlauf (letzter Durchlauf der Schleife):

$$r = [c \cdot a_0, \dots, c \cdot a_n]$$

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit

Skalarmultiplikation

Auswertung

. . . .

Ableitung

ilina Onavatla

....

ddition

Multiplikation

/erbesserte

ypannotationen

Lexikographische Ordnung

while-Schleifen



Entwurf von

Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

Skalarmultiplikation

Auswertung

Ableitung

Integration

Binäre Operationen

Addition

Multiplikation

Verbesserte Typannotationen

Lexikographische

while-Schleifen

Skalarmultiplikation mit 0

Entwurf von

Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

Skalarmultiplikation Auswertung

Ableituna

Integration

Binäre Operationen

Addition

Multiplikation

Typannotationen

Lexikographische

while-Schleifen

Entwurf von

Fallstudie: Rechnen mit

Polynomen

Skalarmultiplikation

Auswertung

Ableitung

Integration

Binäre Operationen

Addition

Multiplikation

Verbesserte

Typannotationen

Lexikographische

while-



$$[a_0, a_1, \dots, a_n](x_0) = \sum_{i=0}^n a_i \cdot x_0^i$$

Schritt 1: Bezeichner und Datentypen

Die Funktion poly eval nimmt als Eingabe

p: polynom, ein Polynom,

x: float, das Argument.

Der Grad des Polynoms ergibt sich aus der Länge der Seguenz.

Entwurf von

Auswertung

while-



Schritt 2: Funktionsgerüst

```
def poly_eval(
    p : polynom,
    x : float
    ) -> float:
    # fill in
    for a in p:
        pass # fill in action for each element
    return ...
```

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

Skalarmultiplikation

Auswertung

Jawertung

Ableitung Integration

Binäre Operationen

Addition

Multiplikation

erbesserte ypannotationen

Lexikographische

while-

Schritt 3: Beispiele

```
assert(poly_eval([], 2) == 0)
assert(poly_eval([1,2,3], 2) == 17)
assert(poly_eval([1,2,3], -0.1) == 0.83)
```

Entwurf von

Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

Skalarmultiplikation

Auswertung

Ableitung

Integration

Binäre Operationen

Multiplikation

Lexikographische

while-

Schritt 4: Funktionsdefinition

```
def poly_eval(
        p : polynom,
        x : float
        ) -> float:
    result = 0
    i = 0
    for a in p:
        result = result + a * x ** i
        i = i + 1
    return result
```

Entwurf von

Falletudio: Rechnen mit Polynomen

Skalarmultiplikation

Auswertung

Ableitung Integration

Binäre Operationen

Addition

Multiplikation

Lexikographische

while-



Schritt 4: Alternative Funktionsdefinition

```
def poly_eval(
        p : polynom,
       x : float
        ) -> float:
   result = 0
   for i, a in enumerate(p): # <<----
       result = result + a * x ** i
   return result
```

- enumerate(seg) liefert Paare aus (Laufindex, Element)
- Beispiel list (enumerate([8, 8, 8])) == [(0, 8), (1, 8), (2, 8)]

Entwurf von

Auswertung

while-

Ableitung

Entwurf von

Fallstudie: Rechnen mit

Polynomen Skalarmultiplikation

Auswertung

Ableitung

Integration

Binäre Operationen

Addition

Multiplikation

Verbesserte

Typannotationen

Lexikographische

while-Schleifen

Ableitung

$$[a_0, a_1, \ldots, a_n]' = [1 \cdot a_1, 2 \cdot a_2, \ldots, n \cdot a_n]$$

Schritt 1: Bezeichner und Datentypen

Die Funktion derivative nimmt als Eingabe

p: polynom, ein Polynom.

Der Grad des Polynoms ergibt sich aus der Länge der Sequenz.

Entwurf von

Polynomen

Skalarmultiplikation

Ableituna

Lexikographische

while-

N

Schritt 2: Funktionsgerüst

```
def derivative(
    p : polynom
    ) -> polynom:
    # initialization
    for a in p:
        pass # fill in action for each element
    return ...
```

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit Polynomen Skalarmultiplikation

Auswertung

Ableitung

Ableitung

Integration

Binäre Operationen Addition

Multiplikation

/erbesserte

Typannotationen Lexikographische

while-

Schritt 3: Beispiele

```
assert derivative([])
                            assert derivative([42]) == []
assert derivative([1,2,3]) ==
                              [2,6]
```

Entwurf von

Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

Skalarmultiplikation

Auswertung

Ableitung

Integration

Binäre Operationen

Addition

Multiplikation

while-

UNI

Schritt 4: Funktionsdefinition

```
def derivative(
    p : polynom
    ) -> polynom:
    result = []
    for i, a in enumerate(p):
        if i > 0:
            result = result + [i * a]
    return result.
```

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit Polynomen Skalarmultiplikation

Auswertung

Ableitung

Ableitung

Integration

Binäre Operationen

Multiplikation

erbesserte

Typannotationen Lexikographische

while-

Schleifen

Integration

Entwurf von

Fallstudie: Rechnen mit

Polynomen

Skalarmultiplikation

Auswertung

Ableitung

Integration

Binäre Operationen

Addition

Multiplikation

Verbesserte

Typannotationen Lexikographische

while-

Integration



$$\int [a_0,a_1,\ldots,a_n] = [0,a_0,a_1/2,a_2/3,\ldots,a_n/(n+1)]$$

Schritt 1: Bezeichner und Datentypen

Die Funktion integral nimmt als Eingabe

p: polynom, ein Polynom.

Der Grad des Polynoms ergibt sich aus der Länge der Sequenz.

Weitere Schritte

selbst

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

Skalarmultiplik

Auswertung

bleitung

Integration

Integration

inäre Operation ddition

fultiplikation

erbesserte

ypannotationen

while-

Schleifen

Binäre Operationen

Entwurf von

Fallstudie: Rechnen mit

Polynomen

Skalarmultiplikation Auswertung

Ableitung

Integration

Binäre Operationen

Addition

Multiplikation

Lexikographische

while-

Zusammenfassung

5. November 2024 P. Thiemann - Info I 34 / 104

Operationen mit zwei Polynomen



Addition (falls n < m)

$$[a_0, a_1, \dots, a_n] + [b_0, b_1, \dots, b_m]$$

= $[a_0 + b_0, a_1 + b_1, \dots, a_n + b_n, b_{n+1}, \dots, b_m]$

Multiplikation von Polynomen

$$[a_0, a_1, \dots, a_n] \cdot [b_0, b_1, \dots, b_m]$$

$$= [a_0 \cdot b_0, a_0 \cdot b_1 + a_1 \cdot b_0, \dots, \sum_{i=0}^k a_i \cdot b_{k-i}, \dots, a_n \cdot b_m]$$

Entwurf von

Fallstudie:

Binäre Operationer

while-

Addition

Entwurf von

Fallstudie: Rechnen mit

Skalarmultiplikation

Auswertung

Ableituna

Integration

Binäre Operationen

Addition

Multiplikation

Verbesserte Typannotationen

Lexikographische

while-Schleifen

Zusammen-

fassung

Addition



$$(a_0, a_1, \dots, a_n) + (b_0, b_1, \dots, b_m)$$

= $(a_0 + b_0, a_1 + b_1, \dots, a_n + b_n, b_{n+1}, \dots, b_m)$

Schritt 1: Bezeichner und Datentypen

Die Funktion poly add nimmt als Eingabe

p: polynom, ein Polynom.

q : polynom, ein Polynom.

Die Grade der Polynome ergeben sich aus der Länge der Sequenzen.

Achtung

Die Grade der Polynome können unterschiedlich sein!

Entwurf von

Addition

Lexikographische

while-

Addition



Schritt 2: Funktionsgerüst

Frage

Was ist das Argument . . . von range?

Entwurf von Schleifen

> Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

Skalarmultiplikation

swertung leitung

leitung earation

năre Operatio

Addition

ddition

Multiplikation Verbesserte

ypannotationen

Ordnung

while-Schleifen

Schritt 3: Beispiele

```
assert(poly_add([], []) == [])
assert(poly_add([42], []) == [42])
assert(poly_add([], [11]) == [11])
```

assert(poly add([1,2,3], [4,3,2,5]) == [5,5,5,5])

Entwurf von

Rechnen mit Polynomen

Skalarmultiplikation

Auswertung

Ableitung

Integration

Addition

Multiplikation

Lexikographische

while-

Schritt 3: Beispiele

```
assert(poly_add([], []) == [])
assert(poly_add([42], []) == [42])
assert(poly_add([], [11]) == [11])
assert(poly add([1,2,3], [4,3,2,5]) == [5,5,5,5])
```

Antwort: Argument von range

```
maxlen = max (len (p), len (q))
```

Entwurf von

Skalarmultiplikation

Addition

Multiplikation

Lexikographische

while-

N

Schritt 4: Funktionsdefinition, erster Versuch

```
def poly_add(
    p : polynom,
    q : polynom
    ) -> polynom:
    maxlen = max (len (p), len (q))
    result = []
    for i in range(maxlen):
        result = result + [p[i] + q[i]]
    return result
```

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

Skalarmultiplikation Auswertung

leitung

gration

äre Operatior

Addition

Addition Multiplikation

Multiplikation

erbesserte ypannotationen

Lexikographische Ordnung

while-Schleifen



Problem

Eine Assertion schlägt fehl!

Entwurf von

Fallstudie: Rechnen mit

Polynomen Skalarmultiplikation

Auswertung

Ableitung

Integration

Binäre Operationen

Addition

Multiplikation

Verbesserte Typannotationen

Lexikographische

while-Schleifen



Problem

Eine Assertion schlägt fehl!

```
assert(poly_add([], []) == [])
assert(poly_add([42], []) == [42])
```

Entwurf von

Fallstudie: Rechnen mit

Polynomen

Skalarmultiplikation

Auswertung

Ableitung

Integration

Binäre Operationen

Addition

Multiplikation

while-

Addition



Problem

Eine Assertion schlägt fehl!

```
assert(poly_add([], []) == [])
assert(poly_add([42], []) == [42])
```

Analyse

```
Zweite Assertion schlägt fehl für i=0!
```

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

kalarmultiplikatio

swertung sleitung

leitung

iäre Operatio

Addition

ddition

Multiplikation

erbesserte rpannotationer

Lexikographische Ordnung

while-Schleifen



Neuer Entwurfsschritt: Wunschdenken

Abstrahiere die gewünschte Funktionalität in einer Hilfsfunktion.

Entwurf von

Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

Skalarmultiplikation

Auswertung

Ableitung

Integration

Binäre Operationen

Addition

Multiplikation

Lexikographische

while-

Addition — Wunschdenken



Neuer Entwurfsschritt: Wunschdenken

Abstrahiere die gewünschte Funktionalität in einer Hilfsfunktion.

Schritt 1: Bezeichner und Datentypen

Die Funktion safe index nimmt als Eingabe

p : list[float] eine Sequenz

■ i : int einen Index (positiv)

d: float einen Ersatzwert für ein Element von p

und liefert das Element p[i] (falls definiert) oder den Ersatzwert.

Entwurf von Schleifen

> Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

Skalarmultiplika

uswertung

oleitung

egration

năre Operatio

Addition

Aultiplikation

Multiplikation Verbesserte

erbesserte vpannotationen

.exikographische Ordnung

while-



Schritt 2: Funktionsgerüst

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

Skalarmultiplikation

Auswertung

Ableitung

Integration
Binäre Operationen

nare Operation

Addition

Multiplikation Verbesserte

Typannotationen Lexikographische

while-Schleifen



Schritt 3: Beispiele

```
assert safe index([1,2,3], 0, 0) == 1
assert safe_index([1,2,3], 2, 0) == 3
assert safe index([1,2,3], 4, 0) == 0
assert safe index([1,2,3], 4, 42) == 42
assert safe index([], 0, 42) == 42
```

Entwurf von

Polynomen

Addition

Multiplikation

Lexikographische

while-

```
def safe index(
        p : list[float],
        i : int, # assume >= 0
        d: float
        ) -> float:
    return p[i] if i < len(p) else d
oder (alternative Implementierung des Funktionsrumpfes)
    if i < len(p):
        return p[i]
    else:
        return d
```

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit

Polynomen Skalarmultiplikati

ıswertung

eitung

itegration inäre Operati

Addition

Addition Multiplikation

Verbesserte

exikographische

while-Schleifen

Neuer Ausdruck



Bedingter Ausdruck (Conditional Expression)

expr true if expr cond else expr false

- Werte zuerst expr cond aus
- Falls Ergebnis kein Nullwert, dann werte expr true als Ergebnis aus
- Sonst werte *expr* false als Ergebnis aus

Beispiele

- 17 if True else 4 == 17
- "abc"[i] if i<3 else " "</pre>

Entwurf von

Addition

while-

UNI

Schritt 4: Funktionsdefinition mit Hilfsfunktion

```
def poly add(
        p : polynom,
        q : polynom
        ) -> polynom:
   maxlen = max (len (p), len (q))
    result = []
   for i in range(maxlen):
        result = result + [
            safe index(p,i,0) + safe index (q,i,0)]
    return result
```

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

Polynomen Skalarmultiplikation

> swertung leituna

> egration

äre Operation

Addition

Multiplikation Verbesserte

/erbesserte Typannotationen

while-

Entwurf von

Fallstudie: Rechnen mit

Polynomen

Skalarmultiplikation

Auswertung

Ableitung

Integration

Binäre Operationen

Addition

Multiplikation

Verbesserte Typannotationen

while-



$$[p_0, p_1, \dots, p_n] \cdot [q_0, q_1, \dots, q_m]$$

$$= [p_0 \cdot q_0, p_0 \cdot q_1 + p_1 \cdot q_0, \dots, \sum_{i=0}^k p_i \cdot q_{k-i}, \dots, p_n \cdot q_m]$$

Entwurf von

Fallstudie: Rechnen mit

Polynomen Skalarmultiplikation

Ableitung

Integration

Multiplikation

Lexikographische

while-



$$[p_0, p_1, \dots, p_n] \cdot [q_0, q_1, \dots, q_m]$$

$$= [p_0 \cdot q_0, p_0 \cdot q_1 + p_1 \cdot q_0, \dots, \sum_{i=0}^{k} p_i \cdot q_{k-i}, \dots, p_n \cdot q_m]$$

Woher kommt diese Definition?

$$(\sum_{i=0}^{n} p_{i} x^{i}) \cdot (\sum_{j=0}^{m} q_{j} x^{j}) = \sum_{i=0}^{n} \sum_{j=0}^{m} p_{i} x^{j} \cdot q_{j} x^{j}$$

$$= \sum_{k=0}^{n+m} \sum_{i+j=k}^{m} p_{i} \cdot q_{j} \cdot x^{k}$$

$$= \sum_{k=0}^{n+m} \sum_{i=0}^{k} p_{i} \cdot q_{k-i} \cdot x^{k}$$

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

Polynomen Skalarmultiplikati

Skalarmultiplikati

leituna

leitung

gration

are Operation

Addition Multiplikation

pesserte

Typannotationen Lexikographische

while-



Schritt 1: Bezeichner und Datentypen

Die Funktion poly mult nimmt als Eingabe

p: polynom ein Polynom

q: polynom ein Polynom

und liefert als Ergebnis das Produkt der Eingaben.

Entwurf von

Fallstudie:

Polynomen

Multiplikation

Lexikographische

while-



Schritt 2: Funktionsgerüst

```
def poly_mult(
    p : polynom,
    q : polynom
    ) -> polynom:
    # fill in
    for k in range(...):
        pass # fill in to compute k-th output element
    return ...
```

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

Polynomen Skalarmultiplikation

Auswertung

Ableituna

Integration

inäre Operation

Addition

Multiplikation

Verbesserte Typannotationen

Lexikographische

while-Schleifen

Schritt 3: Beispiele

```
assert poly mult([], []) == []
assert poly_mult([42], []) == []
assert poly_mult([], [11]) == []
assert poly mult([1,2,3], [1]) == [1,2,3]
assert poly_mult([1,2,3], [0,1]) == [0,1,2,3]
assert poly_mult([1,2,3], [1,1]) == [1,3,5,3]
```

Entwurf von

Rechnen mit Polynomen

Skalarmultiplikation

Integration

Multiplikation

Lexikographische

while-



Schritt 3: Beispiele

```
assert poly_mult([], []) == []
assert poly_mult([42], []) == []
assert poly_mult([], [11]) == []
assert poly_mult([1,2,3], [1]) == [1,2,3]
assert poly_mult([1,2,3], [0,1]) == [0,1,2,3]
assert poly_mult([1,2,3], [1,1]) == [1,3,5,3]
```

Beobachtungen

Range maxlen = len (p) + len (q) - 1

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

Skalarmultiplikation

Auswertung

bleitung

näre Operatio

dition

Multiplikation

Verbesserte

ypannotationen

Ordnung

while-Schleifen



Schritt 4: Funktionsdefinition

```
def poly_mult(
    p : polynom,
    q : polynom
    ) -> polynom:
    result = []
    for k in range(len(p) + len(q) - 1):
        rk = ... # k-th output element
        result = result + [rk]
    return result.
```

Entwurf von Schleifen

> Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

Skalarmultiplikation

Auswertung Ableitung

Ableitung

näre Operatione

Addition Multiplikation

Multiplikation Verbesserte

Typannotationen Lexikographische

while-Schleifen

UNI FREIBURG

Das k-te Element

$$r_k = \sum_{i=0}^k p_i \cdot q_{k-i}$$

noch eine Schleife!

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit

Polynomen Skalarmultiplikation

Auswertung

Ableitung

Integration

Binäre Operationen

Addition

Multiplikation

Verbesserte Typannotationen

Lexikographische

while-Schleifen



Das k-te Element

$$r_k = \sum_{i=0}^k p_i \cdot q_{k-i}$$

noch eine Schleife!

Berechnung

```
rk = 0
for i in range(k+1):
    rk = rk + safe_index(p,i,0) * safe_index(q,k-i,0)
```

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

Skalarmultiplikation Auswertung

eituna

agration

iäre Operation

Idition

Multiplikation

Verbesserte Typannotationen

Lexikographische

while-Schleifen



Schritt 4: Funktionsdefinition, final

```
def poly mult(
        p : polynom,
        q : polynom
        ) -> polynom:
    result = []
   for k in range(len(p) + len(q) - 1):
        rk = 0
        for i in range(k+1):
            rk = rk + safe_index(p,i,0) * safe_index(q,k-i,0)
        result = result + [rk]
    return result.
```

Entwurf von Schleifen

> Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

Polynomen Skalarmultiplikation

swertung

egration

näre Operatione

Addition

Multiplikation

Verbesserte Typannotationen

Lexikographische Ordnung

while-Schleifen

Entwurf von

Fallstudie: Rechnen mit

Polynomen

Skalarmultiplikation Auswertung

Ableitung

Integration

Binäre Operationen

Addition

Multiplikation

Verbesserte

Typannotationen

while-

```
Am Beispiel der sicheren Indizierung
```

```
def safe_index(
        p : list[float],
        i : int. # assume >= 0
        d : float
        ) -> float:
    return p[i] if i < len(p) else d
```

Laut Typannotation muss das Argument p immer list[float], das Argument d: float und demzufolge das Ergebnis float sein.

Entwurf von

Verbesserte

Typannotationen

Lexikographische

while-

UNI FREIBURG

Am Beispiel der sicheren Indizierung

```
def safe_index(
    p : list[float],
    i : int, # assume >= 0
    d : float
    ) -> float:
    return p[i] if i < len(p) else d</pre>
```

- Laut Typannotation muss das Argument p immer list[float], das Argument d: float und demzufolge das Ergebnis float sein.
- Am Code sehen wir aber, dass keine arithmetischen Operationen auf d oder die Elemente von p angewendet werden, sondern dass diese einfach durchgereicht werden!

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit

Polynomen

Kalarmultiplikation

doituna

ntegration

inäre Operation

ddition

ddition fultinlikation

Verbesserte

Typannotationen

Ordnung

Ordnung

while-Schleifen

```
UN
FREIBURG
```

```
def safe_index(
    p : list[float],
    i : int, # assume >= 0
    d : float
    ) -> float:
    return p[i] if i < len(p) else d</pre>
```

- Laut Typannotation muss das Argument p immer list[float], das Argument d : float und demzufolge das Ergebnis float sein.
- Am Code sehen wir aber, dass keine arithmetischen Operationen auf d oder die Elemente von p angewendet werden, sondern dass diese einfach durchgereicht werden!
- Eine solche Funktion heißt *parametrisch polymorph*, weil statt float ein beliebiger Typ verwendet werden darf.

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit

Polynomen

kalarmultiplikatior

wertung

tegration

äre Operation

dition

adition Jultiplikation

Verbesserte

Typannotationen Lexikographische

while-Schleifen

Zusammen-

fassung

Typyariable

Schreibweise für einen genaueren generischen Typ:

```
def safe_index[T](
       p : list[T].
        i : int, # assume >= 0
       d:T
        ) -> T:
```



Entwurf von

Fallstudie: Rechnen mit

Polynomen Skalarmultiplikation

Auswertung

Ableitung

Multiplikation

Verbesserte

Typannotationen

Lexikographische

while-

Typvariable

Schreibweise für einen genaueren generischen Typ:

```
def safe_index[T](
    p : list[T],
    i : int, # assume >= 0
    d : T
    ) -> T:
```

■ T ist eine Typvariable, die für einen beliebigen Typ steht.



Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit

Polynomen Skalarmultiplikation

.....

swertung

tegration

linära Onarati

nare Operation

ddition

Multiplikation

Verbesserte

Typannotationen Lexikographische

while-

Typvariable

Schreibweise für einen genaueren generischen Typ:

```
def safe_index[T](
    p : list[T],
    i : int, # assume >= 0
    d : T
    ) -> T:
```

- T ist eine Typvariable, die für einen beliebigen Typ steht.
- Sie wird durch [T] eingeführt und darf in den Typannotationen der Kopfzeile verwendet werden.

FREIBURG

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit

Polynomen

wertung

laituna

tegration

näre Operatione

ddition

ultiplikation

Verbesserte

Lexikographische Ordnung

while-

Typyariable

Schreibweise für einen genaueren generischen Typ:

```
def safe_index[T](
        p : list[T],
        i : int, # assume >= 0
        d : T
        ) -> T:
```

- T ist eine Typvariable, die für einen beliebigen Typ steht.
- Sie wird durch [T] eingeführt und darf in den Typannotationen der Kopfzeile verwendet werden.
- Bei Verwendung von safe_index setzt der Typchecker einen passenden Typ ein, der konsistent verwendet werden muss.

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit

Polynomen

kalarmultiplikatio

swertung

egration

näre Operatione

ddition

ultiplikation

Verbesserte

ypannotationen .exikographische

while-

Generischer Typ

- Ein generischer Typ enthält eine oder mehrere Typvariablen (wie list [T]).
- Er steht als "Abkürzung" für alle Typen, die man durch Einsetzen von erlaubten konkreten Typen für die Typvariablen herstellen kann.
- Ohne weitere Beschränkung sind **alle** konkreten Typen erlaubt.

Entwurf von

Verbesserte Typannotationen

while-

Lexikographische Ordnung

Entwurf von

Fallstudie: Rechnen mit

Polynomen

Skalarmultiplikation Auswertung

Ableitung

Integration

Binäre Operationen

Addition

Multiplikation

Lexikographische Ordnuna

while-

Zwei Sequenzen der Längen $m, n \ge 0$:

$$\vec{a} = a_1 a_2 \dots a_m$$

$$\vec{b} = "b_1b_2 \dots b_n"$$

Entwurf von

Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

Skalarmultiplikation Auswertung

Ableitung

Integration Binäre Operationen

Addition

Multiplikation

Lexikographische

Ordnuna

while-

Die lexikographische Ordnung



Gegeben

Zwei Sequenzen der Längen $m, n \ge 0$:

$$\vec{a} = a_1 a_2 \dots a_m$$

$$\vec{b} = "b_1 b_2 \dots b_n"$$

$\vec{a} \leq \vec{b}$ in der lexikographischen Ordnung, falls

Es gibt $0 \le k \le \min(m, n)$, so dass

$$a_1 = b_1, ..., a_k = b_k$$
 und

$$\vec{a} = a_1 a_2 \dots a_k a_{k+1} \dots a_m$$

$$\vec{b} = a_1 a_2 \dots a_k b_{k+1} \dots b_n$$

$$k = m$$

$$\vec{a} = a_1 a_2 \dots a_m$$

$$\vec{b} = a_1 a_2 \dots a_m b_{m+1} \dots b_n$$

oder
$$k < m$$
 und $a_{k+1} < b_{k+1}$.

Entwurf von Schleifen

> Rechnen mit Polynomen Skalarmultiplika

uswertung

leitung

gration äre Oneration

ddition

ıltiplikation rhesserte

erbesserte pannotationen

Lexikographische Ordnung

while-Schleifen

Schritt 1: Bezeichner und Datentypen

Die Funktion lex leg nimmt als Eingabe

a: list[int] eine Seguenz von Zahlen

■ b : list[int] eine Seguenz von Zahlen

und liefert als Ergebnis True, falls a < b, sonst False.

Entwurf von

Fallstudie:

Lexikographische Ordnuna

while-

Schritt 1: Bezeichner und Datentypen

Die Funktion lex leg nimmt als Eingabe

```
a : list[int] eine Sequenz von Zahlen
```

b : list[int] eine Sequenz von Zahlen

und liefert als Ergebnis True, falls a < b, sonst False.

Schritt 2: Funktionsgerüst

```
def lex leg(a : list[int], b : list[int]) -> bool:
    # fill in
    for k in range(...):
        pass # fill in
    return
```

Entwurf von

Lexikographische Ordnung

while-

Schritt 3: Beispiele

```
assert lex_leq([], []) == True
assert lex_leq([42], []) == False
assert lex_leq([], [11]) == True
assert lex_leq([1,2,3], [1]) == False
assert lex_leq([1], [1,2,3]) == True
assert lex_leq([1,2,3], [0,1]) == False
assert lex_leq([1,2,3], [1,3]) == True
assert lex_leq([1,2,3], [1,2,3]) == True
```

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

Polynomen Skalarmultiplikati

swertung

leitung

Integration

näre Operatione

ddition

Multiplikation Verbesserte

erbesserte

Lexikographische Ordnung

while-

Schritt 3: Beispiele

```
assert lex_leq([], []) == True
assert lex_leq([42], []) == False
assert lex_leq([], [11]) == True
assert lex_leq([1,2,3], [1]) == False
assert lex_leq([1], [1,2,3]) == True
assert lex_leq([1,2,3], [0,1]) == False
assert lex_leq([1,2,3], [1,3]) == True
assert lex_leq([1,2,3], [1,2,3]) == True
```

Beobachtungen

Range minlen = min (len (a), len (b))

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

Polynomen Skalarmultiplikatio

uswertung

leitung

gration äre Oneration

nare Operations idition

Multiplikation

rbesserte

Typannotationen Lexikographische

Ordnung while-

7

```
UNI
```

```
def lex leq(
        a : list[int],
        b : list[int]
        ) -> bool:
    minlen = min (len (a), len (b))
   for k in range(minlen):
        if a[k] < b[k]:
            return True
        if a[k] > b[k]:
            return False
    # a is prefix of b or vice versa
    return len(a) <= len(b)
```

Entwurf von Schleifen

> Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

Polynomen Skalarmultiplikation

Auswertung

Ableitung

Integration
Binäre Operationen

näre Operatione ddition

Multiplikation

erbesserte pannotationen

Typannotationen

Lexikographische
Ordnung

while-Schleifen

Typannotation für lexleq (1)



Problem

- Der Typ list[int] charakterisiert Listen von Zahlen.
- Aber der Code funktioniert viel allgemeiner, wenn nur die Elemente vergleichbar vom gleichen Typ sind!

 Beispiel: lex_leq ("abc", [1,2,3]) liefert Fehler!
- Wir müssen sicherstellen:
 - die Elemente haben den gleichen Typ und
 - 2 dieser Typ unterstützt Ordnungen.

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit

Polynomen

swertung

eituna

leitung

iro Onoratio

lition

dition

ıltiplikation

/erbesserte 'vpannotationen

Lexikographische Ordnung

while-Schleifen

```
def lex_leq[B : (int, float, str)](
   a : list[B]. b : list[B]) -> bool:
```

B ist eine Typvariable, aber jetzt ist bekannt, dass sie für einen der aufgelisteten Typen int, float oder str steht.

D.h.: a und b sind beides Listen, deren Elemente entweder int oder float oder str sind und daher vergleichbar!

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

> skaiarmuitipiiki Auswertung

swertung leitung

egration

inäre Operationer

dition

erbesserte

Typannotationen Lexikographische Ordnung

while-

Verbesserung

```
def lex_leq[B : (int, float, str)](
   a : list[B], b : list[B]) -> bool:
```

B ist eine Typvariable, aber jetzt ist bekannt, dass sie für einen der aufgelisteten Typen int, float oder str steht.

D.h.: a und b sind beides Listen, deren Elemente entweder int oder float oder str sind und daher vergleichbar!

Bewertung: Noch nicht optimal...

ok, aber was ist mit list[int], list[list[int]] usw? Alle diese Typen sind auch vergleichbar...

Bessere Konzepte in Rust, Haskell, Scala, ...

Entwurf von Schleifen

Fallstudie: Rechnen mit Polynomen

uswertung

oleitung

Integration
Binäre Operationen

nare Operatione ddition

tiplikation

rbesserte pannotationen

Lexikographische Ordnung

while-Schleifen

while-Schleifen

Entwurf von Schleifen

while-Schleifen

Einlesen einer

Liste

Das Newton-Verfahren

Das Collatz-Problem Abschließende Bemerkungen



Wiederholen eines Schleifenrumpfs, ohne dass vorher klar ist, wie oft.

Beispiele

- Einlesen von mehreren Eingaben
- Das Newton-Verfahren zum Auffinden von Nullstellen
- Das Collatz-Problem

Entwurf von Schleifen

while-Schleifen

Einlesen eine

Liste

as

lewton-Verfahre

Das Collatz-Problem Abschließende

Abschließende Bemerkungen

while-Schleifen



Wiederholen eines Schleifenrumpfs, ohne dass vorher klar ist, wie oft.

Beispiele

- Einlesen von mehreren Eingaben
- Das Newton-Verfahren zum Auffinden von Nullstellen
- Das Collatz-Problem

Die while-Schleife

Syntax:

while Bedingung:

Block # Schleifenrumpf

Semantik: Die Anweisungen im *Block* werden wiederholt, solange die *Bedingung* keinen Nullwert (z.B. True) liefert.

Entwurf von Schleifen

while-Schleifen

Einlesen einer

Liste

is wton-Verfahren

as

bschließende emerkungen

Zusammen

Einlesen einer Liste

Entwurf von Schleifen

while-Schleifen

Einlesen einer

Liste

Das Newton-Verfahren

Das Collatz-Problem Abschließende Bemerkungen



Schritt 1: Bezeichner und Datentypen

Die Funktion input list nimmt keine Parameter, erwartet eine beliebig lange Folge von Eingaben, die mit einer leeren Zeile abgeschlossen ist, und liefert als Ergebnis die Liste dieser Eingaben als Strings. Entwurf von

while-

Einlesen einer



Entwurf v

Schritt 2: Funktionsgerüst

```
def input_list() -> list[str]:
    # fill in, initialization
    while expr_cond:
        pass # fill in
    return ...
```

Entwurf von Schleifen

while-Schleifen

Einlesen einer

Liste Das

Newton-Verfahren

Collatz-Problem
Abschließende
Bemerkungen



Schritt 2: Funktionsgerüst

```
def input_list() -> list[str]:
    # fill in, initialization
    while expr_cond:
        pass # fill in
    return ...
```

Warum while?

- Die Anzahl der Eingaben ist nicht von vorne herein klar.
- Dafür ist eine while-Schleife erforderlich.
- Die while-Schleife führt ihren Rumpf solange aus, bis eine leere Eingabe erfolgt.

Entwurf von Schleifen

while-Schleifen

> Einlesen einer Liste

Das Newton-Verfahrer

vewton-vertanter Das

bschließende emerkungen

Beispiele

Eingabe:

```
>>> input_list()
Г٦
>>> input_list()
Bring
mal
das
WI.AN-Kabel!
['Bring', 'mal', 'das', 'WLAN-Kabel!']
```

Entwurf von Schleifen

while-Schleifen

Einlesen einer

Liste

Das Newton-Verfahren

Collatz-Problem Abschließende Bemerkungen

Z Z

Schritt 4: Funktionsdefinition

```
def input_list() -> list[str]:
    result = []
    line = input()
    while line:
        result = result + [line]
        line = input()
    return result
```

Entwurf von Schleifen

while-Schleifen

Einlesen einer

Liste

Das Newton-Verfahren

> ollatz-Problem bschließende emerkungen

Das Newton-Verfahren

Entwurf von Schleifen

while-Schleifen

Einlesen ein

Liste

Newton-Verfahren

Das Collatz-Problem Abschließende Bemerkungen

Das Newton-Verfahren



Suche Nullstellen von stetig differenzierbaren Funktionen

Verfahren

 $f \colon \mathbb{R} \to \mathbb{R}$ sei stetig differenzierbar

- Wähle $x_0 \in \mathbb{R}$, n = 0
- 2 Setze $x_{n+1} = x_n \frac{f(x_n)}{f'(x_n)}$
- Berechne nacheinander $x_1, x_2, \dots x_k$ bis $f(x_k)$ nah genug an 0.
- 4 Ergebnis ist x_k

Entwurf von Schleifen

while-Schleifen

> Einlesen einer Liste

Liste

Newton-Verfahren

as ollatz-Problem bschließende

Zusammen

... für Polynomfunktionen

- Erfüllen die Voraussetzung
- Ableitung mit derivative

Entwurf von Schleifen

while-Schleifen

Schleifen Einlesen einer

Einlesen einer Liste

Das Newton-Verfahren

Das Collatz-Problem

Abschließende Bemerkungen

- für Polynomfunktionen
 - Erfüllen die Voraussetzung
 - Ableitung mit derivative

Was heißt hier "nah genug"?

Eine überraschend schwierige Frage ...

Entwurf von

while-

Dae

Newton-Verfahren Das

für Polynomfunktionen

- Erfüllen die Voraussetzung
- Ableitung mit derivative

Was heißt hier "nah genug"?

- Eine überraschend schwierige Frage ...
- Wir sagen: x ist nah genug an x', falls $\frac{|x-x'|}{|x|+|x'|} < \varepsilon$

Entwurf von

while-

Dae Newton-Verfahren

... für Polynomfunktionen

- Erfüllen die Voraussetzung
- Ableitung mit derivative

Was heißt hier "nah genug"?

- Eine überraschend schwierige Frage ...
- Wir sagen: x ist nah genug an x', falls $\frac{|x-x'|}{|x|+|x'|} < \varepsilon$
- $\varepsilon > 0$ ist eine Konstante, die von der Repräsentation von float, dem Verfahren und der gewünschten Genauigkeit abhängt. Dazu kommen noch Sonderfälle

Entwurf von

while-

Dae

Newton-Verfahrer

... für Polynomfunktionen

- Erfüllen die Voraussetzung
- Ableitung mit derivative

Was heißt hier "nah genug"?

- Eine überraschend schwierige Frage ...
- Wir sagen: x ist nah genug an x', falls $\frac{|x-x'|}{|x|+|x'|} < \varepsilon$
- $\varepsilon > 0$ ist eine Konstante, die von der Repräsentation von float, dem Verfahren und der gewünschten Genauigkeit abhängt. Dazu kommen noch Sonderfälle
- Wir wählen: $\varepsilon = 2^{-20} \approx 10^{-6}$

Entwurf von

while-

Dae

Newton-Verfahrer

- Erfüllen die Voraussetzung
- Ableitung mit derivative

Was heißt hier "nah genug"?

- Eine überraschend schwierige Frage ...
- Wir sagen: x ist nah genug an x', falls $\frac{|x-x'|}{|x|+|x'|} < \varepsilon$
- arepsilon > 0 ist eine Konstante, die von der Repräsentation von float, dem Verfahren und der gewünschten Genauigkeit abhängt. Dazu kommen noch Sonderfälle.
- Wir wählen: $\varepsilon = 2^{-20} \approx 10^{-6}$
- Genug für eine Hilfsfunktion!

Entwurf von Schleifen

while-Schleifen

> Einlesen einer Liste

> Liste

Newton-Verfahrer

las :ollatz-Problem .bschließende

Zusammen

Hilfsfunktion

Die freundlichen Pythonistas waren schon für uns aktiv. pytest ist ein Modul, das die Erstellung von Tests unterstützt.¹ Darin ist eine passende Hilfsfunktion definiert:

from pytest import approx

Die Funktion pytest.approx erzeugt eine approximative Zahl, bei der Operator == ähnlich wie "nah genug" implementiert ist.

Es reicht, wenn ein Argument approximativ ist.

Entwurf von Schleifen

while-Schleifen

Einlesen einer Liste

Liste

Newton-Verfahrer

Das Collatz-Problen

Collatz-Probler Abschließende Bemerkungen

¹Falls nicht vorhanden: pip3 install pytest

Hilfsfunktion

Z

Die freundlichen Pythonistas waren schon für uns aktiv. pytest ist ein Modul, das die Erstellung von Tests unterstützt.¹ Darin ist eine passende Hilfsfunktion definiert:

from pytest import approx

Die Funktion pytest approx erzeugt eine approximative Zahl, bei der Operator == ähnlich wie "nah genug" implementiert ist.

Es reicht, wenn ein Argument approximativ ist.

Alternative: verwende math.isclose() ...

while-Schleifen

Einlesen einer Liste

Liste

Newton-Verfahrer

las

Collatz-Problem Abschließende Bemerkungen

Entwurf von Schleifen

¹ Falls nicht vorhanden: pip3 install pytest



Schritt 1: Bezeichner und Datentypen

Die Funktion newton nimmt als Eingabe

■ f : polynom ein Polynom

■ x0 : float einen Startwert

und verwendet das Newton-Verfahren zur Berechnung einer Zahl x, sodass f(x) "nah genug" an 0 ist.

Entwurf von Schleifen

while-Schleifen

> Einlesen einer Liste

Das Newton-Verfahren

as ollatz-Problem

ollatz-Problem oschließende emerkungen



Schritt 2: Funktionsgerüst

```
def newton(
        f : polynom,
        x0 : float
        ) -> float:
    # fill in
   while expr_cond:
        pass # fill in
    return
```

Entwurf von

while-

Liste

Dae

Newton-Verfahren



Warum while?

- Das Newton-Verfahren verwendet eine Folge x_n , ohne dass von vorne herein klar ist, wieviele Elemente benötigt werden.
- Zur Verarbeitung dieser Folge ist eine while-Schleife erforderlich.
- Diese while-Schleife terminiert aufgrund der mathematischen / numerischen Eigenschaften des Newton-Verfahrens. Siehe Vorlesung Mathe I.

Entwurf von Schleifen

while-Schleifen

Einlesen einer

Liste

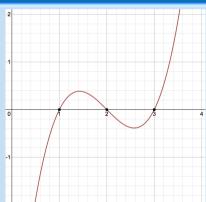
Das Newton-Verfahren

Das Collatz-Problem

ollatz-Problem bschließende emerkungen

Zusammer fassung

Beispielfunktion: $f(x) = x^3 - 6x^2 + 11x - 6$



Entwurf von

while-

Liste

Das

Newton-Verfahren Das Abschließende Bemerkungen

Schritt 3: Beispiele

```
p = [-6, 11, -6, 1]
assert newton (p, 0) == approx(1)
assert newton (p, 1.1) == approx(1)
assert newton (p, 1.7) == approx(2)
assert newton (p, 2.5) == approx(1)
assert newton (p, 2.7) == approx(3)
assert newton (p, 10) == approx(3)
```

Entwurf von

while-

Liste

Dae Newton-Verfahren

Collatz-Problem

Zusammen-



Schritt 4: Funktionsdefinition

```
def newton(
        f : polynom,
        x0: float
        ) -> float:
   deriv f = derivative(f)
    xn = x0
   while poly_eval (f, xn) != approx(0):
        xn = xn - (poly_eval (f, xn))
                  / poly eval (deriv f, xn))
    return xn
```

Entwurf von Schleifen

while-Schleifen

Einlesen einer Liste

Das Newton-Verfahren

Das Collatz-Problem Abschließende Bemerkungen

Das Collatz-Problem

Entwurf von

while-Schleifen

Liste

Dae

Newton-Verfahren

Das Collatz-Problem

Abschließende

Bemerkungen

Verfahren (Collatz 1937)

Starte mit einer positiven ganzen Zahl n und definiere eine Folge $n = a_0, a_1, a_2, ...$:

$$a_{i+1} = \begin{cases} a_i/2 & a_i \text{ gerade} \\ 3a_i + 1 & a_i \text{ ungerade} \end{cases}$$

Entwurf von Schleifen

while-Schleifen

> iniesen einer iste

00

Newton-Verfahren

Das Collatz-Problem

Abschließend Bemerkungen

Verfahren (Collatz 1937)

Starte mit einer positiven ganzen Zahl n und definiere eine Folge $n = a_0, a_1, a_2, \dots$

$$a_{i+1} = \begin{cases} a_i/2 & a_i \text{ gerade} \\ 3a_i + 1 & a_i \text{ ungerade} \end{cases}$$

Offene Frage

Für welche Startwerte n gibt es ein i mit $a_i = 1$?

Das Collatz-Problem



94 / 104

Verfahren (Collatz 1937)

Starte mit einer positiven ganzen Zahl n und definiere eine Folge $n = a_0, a_1, a_2, \ldots$

$$a_{i+1} = \begin{cases} a_i/2 & a_i \text{ gerade} \\ 3a_i + 1 & a_i \text{ ungerade} \end{cases}$$

Offene Frage

Für welche Startwerte n gibt es ein i mit $a_i = 1$?

Beispiele (Folge der durchlaufenen Zahlen)

- **[**3, 10, 5, 16, 8, 4, 2, 1]
- **[7, 22, 11, 34, 17, 52, 26, 13, 40, 20, 10, 5, 16, 8, 4, 2, 1]**

Entwurf von Schleifen

> while-Schleifen

> > Einlesen einer

ste

s wton-Verfahre

Das Collatz-Problem

Collatz-Problem

Abschließende Bemerkungen

UNI FREIBURG

Entwurf von Schleifen

while-Schleifen

Einlesen einer

iste

Das Newton-Verfahren

Das Collatz-Problem

Abschließende Bemerkungen



Warum while?

- Es ist nicht bekannt, ob collatz(n) für jede Eingabe terminiert.
- Aber validiert für alle $n < 20 \cdot 2^{58} \approx 5.7646 \cdot 10^{18}$ (Oliveira e Silva).

Entwurf von Schleifen

while-Schleifen

Einlesen ein Liste

Liste

Das

Newton-Verfahren

Das

Collatz-Problem

Abschließend Bemerkunger

Abschließende Bemerkungen

Entwurf von

while-

Liste

Dae Newton-Verfahren

Das

Collatz-Problem

Ahschließende Bemerkungen

UN

Die Anzahl der Durchläufe einer for-Schleife ist stets durch den Schleifenkopf vorgegeben:

Entwurf von Schleifen

while-Schleifen

Einlesen eine

Liste

Das

Newton-Verfahren

Das Collatz-Problem

Abschließende

Abschließende Bemerkungen

- Die Anzahl der Durchläufe einer for-Schleife ist stets durch den Schleifenkopf vorgegeben:
 - for element in seq: Anzahl der Elemente in der Sequenz seg

Entwurf von

while-

Dae

Newton-Verfahren

Das Collatz-Problem

Abschließende

Bemerkungen

- Die Anzahl der Durchläufe einer for-Schleife ist stets durch den Schleifenkopf vorgegeben:
 - for element in seq: Anzahl der Elemente in der Sequenz seg
 - for i in range(...): Größe des Range

Entwurf von

while-

Newton-Verfahren

Abschließende Bemerkungen

- Die Anzahl der Durchläufe einer for-Schleife ist stets durch den Schleifenkopf vorgegeben:
 - for element in seq:

 Anzahl der Elemente in der Sequenz seq
 - for i in range(...): Größe des Range
- Daher terminiert die Ausführung einer for-Schleife i.a.

Entwurf von Schleifen

while-Schleifen

Einlesen einer

Liste

)as Jewton-Verfahre

is

llatz-Problen schließende

Abschließende Bemerkungen

UNI

- Die Anzahl der Durchläufe einer for-Schleife ist stets durch den Schleifenkopf vorgegeben:
 - for element in seq:
 Anzahl der Elemente in der Sequenz seq
 - for i in range(...): Größe des Range
- Daher terminiert die Ausführung einer for-Schleife i.a.
- Bei einer while-Schleife ist die Anzahl der Durchläufe nicht a-priori klar.

Entwurf von Schleifen

while-Schleifen

Einlesen eine

Liste

Das

lewton-Verfahre

as

llatz-Problen schließende

Abschließende Bemerkungen

- Die Anzahl der Durchläufe einer for-Schleife ist stets durch den Schleifenkopf vorgegeben:
 - for element in seq: Anzahl der Elemente in der Sequenz seg
 - for i in range(...): Größe des Range
- Daher terminiert die Ausführung einer for-Schleife i.a.
- Bei einer while-Schleife ist die Anzahl der Durchläufe nicht a-priori klar.
- Daher ist stets eine Überlegung erforderlich, ob eine while-Schleife terminiert (Terminationsbedingung).

Entwurf von

while-

Remerkunger

UN REBURG

- Die Anzahl der Durchläufe einer for-Schleife ist stets durch den Schleifenkopf vorgegeben:
 - for element in seq:
 Anzahl der Elemente in der Sequenz seq
 - for i in range(...): Größe des Range
- Daher terminiert die Ausführung einer for-Schleife i.a.
- Bei einer while-Schleife ist die Anzahl der Durchläufe nicht a-priori klar.
- Daher ist stets eine Überlegung erforderlich, ob eine while-Schleife terminiert (Terminationsbedingung).
- Die Terminationsbedingung muss im Programm z.B. als Kommentar dokumentiert werden.

Entwurf von Schleifen

while-Schleifen

Einlesen einer

iste

as

wton-verianien

atz-Problem chließende

Abschließende Bemerkungen



Entwurf von Schleifen

while-Schleifen

Einlesen einer

Liste

Newton-Verfahren

Das Collatz-Problem

Abschließende

Abschließende Bemerkungen

Zusammenfassung

Zweierlogarithmus

$$\log_2 a = b$$
$$2^b = a$$

für a > 0



Zweierlogarithmus

 $\log_2 a = b$

 $2^b = a$

■ für a > 0

für ganze Zahlen

12 (n) = m

 $m = \lfloor \log_2 n \rfloor$

für n > 0

Entwurf von Schleifen

while-Schleifen

Schleiten

Liste

Newton-Verfahren

Das Collatz-Problem

Abschließende Bemerkungen

```
Entwurf von
```

```
Entwurf von
Schleifen
```

while-Schleifen

Einlesen einer

Liste

las lewton-Verfahre

as

Abschließende

Abschließende Bemerkungen

Zusammen-

Terminationsbedingung

def 12 (n : int) -> int:

 $\mathbf{m} = \mathbf{m} + 1$ $\mathbf{n} = \mathbf{n} / / 2$

m = -1 while n > 0:

return m

- Die while-Schleife terminiert, weil für alle n>0 gilt, dass n > n//2 und jede absteigende Folge von positiven ganzen Zahlen n1 > n2 > ... abbricht.
- Die Anzahl der Schleifendurchläufe ist durch log₂n beschränkt.

Zusammenfassung

Entwurf von Schleifen

while-Schleifen

Zusammenfassung

- Funktionen über Sequenzen verwenden for-in-Schleifen.
- Ergebnisse werden meist in einer Akkumulator Variable berechnet.
- Funktionen über mehreren Sequenzen verwenden for-range-Schleifen.
- Der verwendete Range hängt von der Problemstellung ab.
- Teilprobleme werden in Hilfsfunktionen ausgelagert.
- while-Schleifen werden verwendet, wenn die Anzahl der Schleifendurchläufe nicht von vorne herein bestimmt werden kann oder soll. Typischerweise
 - zur Verarbeitung von Eingaben
 - zur Berechnung von Approximationen
- Jede while-Schleife muss eine dokumentierte Terminationsbedingung haben.

Entwurf von

while-

Zugammen.

fassung