

Kürzester Weg

Entwicklung
eines Programms
zum
Gallenbacherbeispiel

Datenstruktur und Zugriffsfunktion

Kürzester Weg

- Wahl der Datenstruktur, Alternativen sind
 - Kantenliste
 - Knotenliste
- Hier gewählt: Kantenliste, Rückgabe Knoten

Kürzester Weg

```
(define
  kanten
  ' ( (A B 69) (A D 36) (A M 36) (A N 22)
      (B A 69) (B D 64) (B Z 32) (B H 30) (B I 34) (B X 26)
      (C I 40) (C M 31) (C X 23)
      (D A 36) (D B 64) (D L 95) (D N 20)
      (E F 79) (E G 60) (E K 31) (E O 102)
      (F E 79) (F K 29) (F O 14) (F P 57)
      (G E 60) (G K 58) (G L 58) (G Y 30)
      (H B 30) (H I 65) (H K 31) (H L 106) (H P 34) (H Y 29)
      (I B 34) (I C 40) (I H 65) (I M 43) (I P 55)
      (K E 31) (K F 29) (K G 58) (K H 31) (K P 25) (K Y 20)
      (L D 95) (L G 58) (L H 106) (L Z 40)
      (M A 36) (M C 31) (M I 43) (M X 12)
      (N A 22) (N D 20) (N X 29) (N Z 30)
      (O E 102) (O F 14) (O P 91) (P F 57)
      (P H 34) (P I 55) (P K 25) (P O 91)
      (X B 26) (X C 23) (X M 12) (X N 29)
      (Y G 30) (Y H 29) (Y K 20) (Y Z 23)
      (Z B 32) (Z L 40) (Z N 30) (Z Y 23))
  )
```

Kürzester Weg

- Wahl der Datenstruktur, Alternativen sind
 - Kantenliste
 - Knotenliste
- Hier gewählt: Kantenliste
- Eine Aufteilung der Aufgabe in Teilaufgaben führt zu:
Bestimmung der Nachfolgekanten zu einem Knoten
(*Bestimmung der Nachbarstädte einer Stadt*)

Kürzester Weg

Funktion zur Bestimmung aller Nachbarstädte der aktuellen Stadt

- Wegen der Datenstruktur Kantenliste kann man das in zwei Schritten erledigen, bei denen
 - erst alle Nachfolgekanten bestimmt werden
 - und daraus die Nachbarstädte bestimmt werden

Kürzester Weg

Die Funktion zur Bestimmung aller Nachfolgekanten der aktuellen Stadt im Graphen muss die aktuelle Stadt und alle Kanten des Graphen kennen

Schritt 1: Funktionskopf

```
(define  
  (nachfolge-kanten aktuelle-stadt kanten)  
  'undefiniert)
```

Kürzester Weg

*Funktion zur Bestimmung aller Nachfolge-
kanten der aktuellen Stadt im Graphen*

Schritt 1*: Entscheidung für eine innere
Funktion, um endrekursiv arbeiten zu können

```
(define
  (nachfolge-kanten aktuelle-stadt kanten)
  (define
    (intern aktuelle-stadt kanten akku)
    'undefiniert)
  (intern aktuelle-stadt kanten ' ()))
)
```

Kürzester Weg

- Wir betrachten nur diese innere Funktion weiter
- Die Rekursion erfolgt über alle Kanten des Graphen
- Ein Abbruchfall ist daher einzuplanen für eine leere Liste von Kanten

Kürzester Weg

Funktion zur Bestimmung aller Nachfolge-kanten der aktuellen Stadt im Graphen

Schritt 2: Abbruch der Rekursion

(reverse ist nicht zwingend, es sorgt dafür, dass die Reihenfolge erhalten bleibt)

```
(define
  (intern aktuelle-stadt kanten akku)
  (cond
    ((null? kanten) (reverse akku))
    (else
     'undefiniert)
  )
```

Kürzester Weg

Funktion zur Bestimmung aller Nachfolge-kanten der aktuellen Stadt im Graphen

Schritt 3: Erfolgsfall, am Kopf befindet sich eine Nachfolgekante

Wir können eine Hilfsfunktion einsetzen:

- Die Hilfsfunktion `ist-nachfolge-kante?` vergleicht `aktuelle-stadt` mit der ersten Stadt in der betrachteten Kante
- Gibt `#t` (wahr) oder `#f` (falsch) zurück

```
(define
```

```
  (ist-nachfolge-kante? aktuelle-stadt kante)
```

```
  (equal? aktuelle-stadt (first kante)))
```

Kürzester Weg

Funktion zur Bestimmung aller Nachfolge-kanten der aktuellen Stadt im Graphen

Schritt 3: Erfolgsfall, am Kopf befindet sich eine Nachfolgekante

```
(define
  (intern aktuelle-stadt kanten akku)
  (cond
    ((null? kanten) (reverse akku))
    ((ist-nachfolge-kante?
      aktuelle-stadt (first kanten))
     'kante-verwenden)
    (else 'undefiniert)
  )
)
```

Kürzester Weg

Funktion zur Bestimmung aller Nachfolge-kanten der aktuellen Stadt im Graphen

Schritt 4: Misserfolgsfall, am Kopf befindet sich keine Nachfolgekante

- Es gibt keine weiteren Fälle -> else-Fall

```
(define
  (nachfolge-kanten aktuelle-stadt kanten)
  (cond
    ((null? kanten) '())
    ((ist-nachfolge-kante?
      aktuelle-stadt (first kanten))
     'kante-verwenden)
    (else 'kante-verwerfen)
  )
)
```

Kürzester Weg

- Bisher ist "verwenden" und "verwerfen" nur eine Meldung, wird aber nicht umgesetzt.
- Ziel ist, eine Liste zu bekommen, die genau die Kanten enthält, die als zu "verwenden" gemeldet worden sind.
- Vorgehen: Arbeite
 - im Erfolgsfall weiter mit dem Rest der kanten und der Kante am Kopf des akku
 - sonst mit dem Rest der Kanten ohne die Kante dem akku hinzuzufügen

Kürzester Weg

Funktion zur Bestimmung aller Nachfolge-kanten der aktuellen Stadt im Graphen

Schritt 5: Rückgaben aufbauen

```
(define
  (intern aktuelle-stadt kanten akku)
  (cond
    ((null? kanten) '())
    ((ist-nachfolge-kante?
      aktuelle-stadt (first kanten))
     (intern
      aktuelle-stadt
      (rest kanten)
      (cons (first kanten) akku)))
    (else
     (intern aktuelle-stadt (rest kanten) akku)))
  )
)
```

Kürzester Weg

Die folgenden Aufrufe liefern die gewünschten Nachfolgekanten:

```
(nachfolge-kanten 'A kanten)
```

```
→ ((A B 69) (A D 36) (A M 36) (A N 22))
```

```
(nachfolge-kanten 'I kanten)
```

```
→ ((I B 34) (I C 40) (I H 65) (I M 43) (I P 55))
```

Kürzester Weg

- Die Funktion zur Bestimmung aller Nachbarstädte der aktuellen Stadt benötigt nun nur noch eine Hilfsfunktion zum Ermitteln der zweiten Stadt in der Kante. Das ist aber die bekannte Standardfunktion `second`.
- Es ist für die Bestimmung aller Nachbarstädte nicht sinnvoll, eine erneute Rekursion über die Liste aller Kanten durchzuführen. Sinnvollerweise schachtelt man die Bestimmung in die vorher entwickelte Funktion und benennt sie entsprechend um.

Kürzester Weg

```
(define
  (nachbar-staedte aktuelle-stadt kanten)
  (cond
    ((null? kanten) '())
    ((ist-nachfolge-kante? aktuelle-stadt (first kanten))
     (cons
      (second (first kanten))
      (nachbar-staedte aktuelle-stadt (rest kanten))))
    (else (nachbar-staedte aktuelle-stadt (rest kanten))))
  )
)
```

; Tests:

```
(nachbar-staedte 'A kanten)
```

```
(nachbar-staedte 'I kanten)
```

```
(B D M N)
```

```
(B C H M P)
```

Kürzester Weg

- Scheme als funktionale Programmiersprache stellt aber mit `map` und `second` zusammen mit unserer ersten entwickelten Funktion `nachfolge-kanten` eine einfache Möglichkeit der Lösung bereit:

```
(map second (nachfolge-kanten 'A kanten))  
(map second (nachfolge-kanten 'I kanten))
```

liefern ebenfalls

```
(B D M N)  
(B C H M P)
```

Also:

```
(define  
  (nachbar-staedte aktuelle-stadt kanten)  
  (map second  
    (nachfolge-kanten aktuelle-stadt kanten)))
```

Kürzester Weg

- Eine endrekursive Version mit Aufrufhülle:

```
(define
  (nachfolge-kanten aktuelle-stadt kanten)
  (define
    (intern aktuelle-stadt kanten akku)
    (cond
      ((null? kanten) (reverse akku))
      ((ist-nachfolge-kante?
        aktuelle-stadt (first kanten))
       (intern
        aktuelle-stadt
        (rest kanten)
        (cons (first kanten) akku)))
      (else
       (intern aktuelle-stadt (rest kanten) akku))))
  (intern aktuelle-stadt kanten empty)
)
```