



Grundzüge der Informatik 1

Vorlesung 12 - flipped classroom

Dynamische Programmierung

Dynamische Programmierung für Optimierungsprobleme

1. Bestimme rekursive Struktur einer optimalen Lösung durch Zurückführen auf optimale Teillösungen
2. Entwerfe rekursive Methode zur Bestimmung des *Wertes* einer optimalen Lösung.
3. Transformiere rekursive Methode in eine iterative (bottom-up) Methode zur Bestimmung des Wertes einer optimalen Lösung.
4. Bestimmen aus dem Wert einer optimalen Lösung und in 3. ebenfalls berechneten Zusatzinformationen eine optimale Lösung.

Dynamische Programmierung

Aufgabe 1

- Betrachten Sie die Modifikation von Jump, bei der auch Sprünge über 3 Felder erlaubt sind
- Stellen Sie zunächst eine Rekursionsgleichung auf

Dynamische Programmierung

Rekursionsgleichung

- $\text{Score}(n) = A[n] + \max(\text{Score}(n-1), \text{Score}(n-2), \text{Score}(n-3))$
- $\text{Score}(1) = A[1]$
- $\text{Score}(2) = A[1] + A[2]$
- $\text{Score}(3) = \max(A[1]+A[3], A[1]+A[2]+A[3])$

Dynamische Programmierung

Aufgabe 2

- Betrachten Sie die Modifikation von Jump, bei der auch Sprünge über 3 Felder erlaubt sind
- Entwickeln Sie mit Hilfe von dynamischer Programmierung einen Algorithmus der für diese Variante den Wert einer optimalen Lösung berechnet

Dynamische Programmierung

Score3DP(A,n)

1. Score = new array [1..n]
2. Score[1] = A[1]
3. Score[2] = A[1] + A[2]
4. Score[3] = max(A[1]+A[3], A[1] + A[2] + A[3])
5. **for** i=4 **to** n **do**
6. Score[i] = A[i] + max(Score[i-1], Score[i-2], Score[i-3])
7. **return** Score[n]

Dynamische Programmierung

Aufgabe 3

- Betrachten Sie die Modifikation von Jump, bei der auch Sprünge über 3 Felder erlaubt sind
- Entwickeln Sie dann einen Algorithmus, der eine optimale Lösung berechnet

Dynamische Programmierung

ScoreLösung(A,Score,n)

1. **if** $n=1$ **then return** $\{1\}$
2. **if** $n=2$ **then return** $\{1, 2\}$
3. **if** $n=3$ **then**
4. **if** $A[1]+A[2]+A[3] > A[1]+A[3]$ **return** $\{1, 2, 3\}$
5. **else return** $\{1,3\}$
6. **if** $\text{Score}[n] = A[n] + \text{Score}[n-1]$ **then return** $\{n\} \cup \text{ScoreLösung}(A, \text{Score}, n-1)$
7. **else**
8. **if** $\text{Score}[n] = A[n] + \text{Score}[n-2]$ **then**
9. **return** $\{n\} \cup \text{ScoreLösung}(A, \text{Score}, n-2)$
10. **else return** $\{n\} \cup \text{ScoreLösung}(A, \text{Score}, n-3)$

Dynamische Programmierung

Aufgabe 4

- Welche der folgenden Formeln sind gültige Rekursionen? Geben Sie (wenn möglich) eine iterative Implementierung an, die $F(n)$ bzw. $F(n,m)$ berechnet.

(a) $F(n) = n + \min\{F(n-1), F(n+1)\}$, wenn $n > 1$
 $F(1) = 1$

(b) $F(n) = 100 + F(n-2)$, wenn $n > 2$
 $F(2) = 1$
 $F(1) = 1$

(c) $F(n,m) = 1 + \min\{F(n-1,m-1), F(n-1,m)\}$, wenn $n,m > 1$
 $F(n,1) = 20$, wenn $n > 1$
 $F(1,m) = 10$

(d) $F(n,m) = nm + \min\{F(n-1,m+1), F(n,m-1)\}$, wenn $n,m > 1$
 $F(1,m) = 1$, wenn $m > 1$
 $F(n,1) = 0$

Dynamische Programmierung

Aufgabe 4

(a) $F(n) = n + \min\{F(n-1), F(n+1)\}$, wenn $n > 1$
 $F(1) = 1$

- Dies ist keine gültige Rekursion, da man für die Berechnung von $F(n)$ den Wert von $F(n+1)$ benötigt und dies nie zu einem Rekursionsabbruch führt

Dynamische Programmierung

Aufgabe 4

(b) $F(n) = 100 + F(n-2)$, wenn $n > 2$
 $F(2) = 1$
 $F(1) = 1$

Rekursion(n)

1. $F = \text{new array}[1 \dots n]$
2. $F[1] = 1$
3. $F[2] = 1$
4. **For** $i=3$ **to** n **do**
5. $F[i] = 100 + F[i-2]$
6. **return** $F[n]$

Dynamische Programmierung

Aufgabe 4

- (c) $F(n,m) = 1 + \min\{F(n-1,m-1), F(n-1,m)\}$, wenn $n,m > 1$
 $F(n,1) = 20$, wenn $n > 1$
 $F(1,m) = 10$

Rekursion2(n,m)

1. $F = \text{new array}[1..n][1..m]$
2. **for** $i=2$ **to** n **do**
3. $F[i][1] = 20$
4. **for** $j=1$ **to** m **do**
5. $F[1][j] = 10$
6. **for** $i=2$ **to** n **do**
7. **for** $j=2$ **to** m **do**
8. $F[i][j] = 1 + \min(F[i-1][j-1], F[i-1][j])$
9. **return** $F[n][m]$

Dynamische Programmierung

Aufgabe 4

- (d) $F(n,m) = nm + \min\{F(n-1,m+1), F(n,m-1)\}$, wenn $n,m > 1$
 $F(1,m) = 1$, wenn $m > 1$
 $F(n,1) = 0$

Rekursion2(n,m)

1. $F = \text{new array}[1..n][1..m+n]$
2. **for** $i=2$ **to** $m+n$ **do**
3. $F[1][i] = 1$
4. **for** $i=1$ **to** n **do**
5. $F[i][1] = 0$
6. **for** $i=2$ **to** n **do**
7. **for** $j=2$ **to** $m+n-i$ **do**
8. $F[i][j] = ij + \min(F[i-1][j+1], F[i][j-1])$
9. **return** $F[n][m]$