

Informatik II

Übung 9

FS 2019

Heutiges Programm

- 1 Wiederholung Theorie
 - Editierdistanz
- 2 In-Class Exercise
 - Implement on CodeExpert

1. Wiederholung Theorie

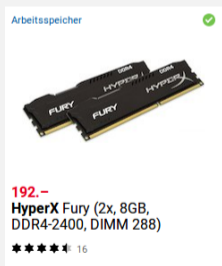
Dynamische Programmierung: Idee

- Aufteilen eines komplexen Problems in eine vernünftige Anzahl kleinerer Teilprobleme
- Die Lösung der Teilprobleme wird zur Lösung des komplexeren Problems verwendet
- Identische Teilprobleme werden nur einmal gerechnet

Dynamische Programmierung: Konsequenz

Identische Teilprobleme werden nur einmal gerechnet

⇒ Resultate werden zwischengespeichert



Wir tauschen Laufzeit
gegen Speicherplatz

Dynamic Programming = Divide-And-Conquer ?

- In beiden Fällen ist das Ursprungsproblem (einfacher) lösbar, indem Lösungen von Teilproblemen herangezogen werden können. Das Problem hat *optimale Substruktur*.
- Bei Divide-And-Conquer Algorithmen (z.B. Mergesort) sind Teilprobleme unabhängig; deren Lösungen werden im Algorithmus nur einmal benötigt.
- Beim DP sind Teilprobleme nicht unabhängig. Das Problem hat *überlappende Teilprobleme*, welche im Algorithmus mehrfach gebraucht werden.
- Damit sie nur einmal gerechnet werden müssen, werden Resultate tabelliert. Dafür darf es *zwischen Teilproblemen keine zirkulären Abhängigkeiten* geben.

Minimale Editierdistanz

Editierdistanz von zwei Zeichenketten $A_n = (a_1, \dots, a_n)$,
 $B_m = (b_1, \dots, b_m)$.

Editieroperationen:

- Einfügen eines Zeichens
- Löschen eines Zeichens
- Änderung eines Zeichens

Frage: Wie viele Editieroperationen sind mindestens nötig, um eine gegebene Zeichenkette A in eine Zeichenkette B zu überführen.

TIGER ZIGER ZIEGER ZIEGE

Minimale Editierdistanz

Gesucht: Günstigste zeichenweise Transformation $A_n \rightarrow B_m$ mit Kosten

Operation	Levenshtein	LGT ¹	allgemein
c einfügen	1	1	ins(c)
c löschen	1	1	del(c)
Ersetzen $c \rightarrow c'$	$\mathbb{1}(c \neq c')$	$\infty \cdot \mathbb{1}(c \neq c')$	repl(c, c')

Beispiel

T I G E R
Z I E G E

T I _ G E R
Z I E G E _

T \rightarrow Z +E -R
Z \rightarrow T -E +R

¹Längste gemeinsame Teilfolge – Spezialfall des Editierproblems

Wie findet man den DP Algorithmus

- 0 Genaue Formulierung der gesuchten Lösung
- 1 Definiere Teilprobleme (und bestimme deren Anzahl)
- 2 Raten / Aufzählen (und bestimme die Laufzeit für das Raten)
- 3 Rekursion: verbinde die Teilprobleme
- 4 Memoisieren / Tabellieren. Bestimme die Abhängigkeiten der Teilprobleme
- 5 Lösung des Problems
Laufzeit = #Teilprobleme \times Zeit/Teilproblem

DP

- 0 $E(n, m)$ = minimale Anzahl Editieroperationen (ED Kosten) für $a_{1\dots n} \rightarrow b_{1\dots m}$
- 1 Teilprobleme $E(i, j)$ = ED von $a_{1\dots i}$ $b_{1\dots j}$. #TP = $n \cdot m$
- 2 Raten/Probieren Kosten $\Theta(1)$
- $a_{1\dots i} \rightarrow a_{1\dots i-1}$ (löschen)
 - $a_{1\dots i} \rightarrow a_{1\dots i}b_j$ (einfügen)
 - $a_{1\dots i} \rightarrow a_{1\dots i_1}b_j$ (ersetzen)
- 3 Rekursion

$$E(i, j) = \min \begin{cases} \text{del}(a_i) + E(i - 1, j), \\ \text{ins}(b_j) + E(i, j - 1), \\ \text{repl}(a_i, b_j) + E(i - 1, j - 1) \end{cases}$$

4 Abhängigkeiten



⇒ Berechnung von links oben nach rechts unten. Zeilen- oder Spaltenweise.

5 Lösung steht in $E(n, m)$

Beispiel (Levenshteinabstand)

$$E[i, j] \leftarrow \min \{ E[i-1, j] + 1, E[i, j-1] + 1, E[i-1, j-1] + \mathbb{1}(a_i \neq b_j) \}$$

	\emptyset	Z	I	E	G	E
\emptyset	0	1	2	3	4	5
T	1	1	2	3	4	5
I	2	2	1	2	3	4
G	3	3	2	2	2	3
E	4	4	3	2	3	2
R	5	5	4	3	3	3

Editierschritte: von rechts unten nach links oben, der Rekursion folgend.

Dynamische Programmierung

Eine vollständige Beschreibung eines dynamischen Programms behandelt **immer** die folgenden Aspekte :

Dynamische Programmierung

Eine vollständige Beschreibung eines dynamischen Programms behandelt **immer** die folgenden Aspekte :

- **Definition der DP-Tabelle:**

Dynamische Programmierung

Eine vollständige Beschreibung eines dynamischen Programms behandelt **immer** die folgenden Aspekte :

- **Definition der DP-Tabelle:** Welche Dimensionen hat die Tabelle? Was ist die Bedeutung jedes Eintrags?

Dynamische Programmierung

Eine vollständige Beschreibung eines dynamischen Programms behandelt **immer** die folgenden Aspekte :

- **Definition der DP-Tabelle:** Welche Dimensionen hat die Tabelle? Was ist die Bedeutung jedes Eintrags?
- **Berechnung eines Eintrags:**

Dynamische Programmierung

Eine vollständige Beschreibung eines dynamischen Programms behandelt **immer** die folgenden Aspekte :

- **Definition der DP-Tabelle:** Welche Dimensionen hat die Tabelle? Was ist die Bedeutung jedes Eintrags?
- **Berechnung eines Eintrags:** Wie berechnet sich ein Eintrag aus den Werten von anderen Einträgen? Welche Einträge hängen nicht von anderen Einträgen ab?

Dynamische Programmierung

Eine vollständige Beschreibung eines dynamischen Programms behandelt **immer** die folgenden Aspekte :

- **Definition der DP-Tabelle:** Welche Dimensionen hat die Tabelle? Was ist die Bedeutung jedes Eintrags?
- **Berechnung eines Eintrags:** Wie berechnet sich ein Eintrag aus den Werten von anderen Einträgen? Welche Einträge hängen nicht von anderen Einträgen ab?
- **Berechnungsreihenfolge:**

Dynamische Programmierung

Eine vollständige Beschreibung eines dynamischen Programms behandelt **immer** die folgenden Aspekte :

- **Definition der DP-Tabelle:** Welche Dimensionen hat die Tabelle? Was ist die Bedeutung jedes Eintrags?
- **Berechnung eines Eintrags:** Wie berechnet sich ein Eintrag aus den Werten von anderen Einträgen? Welche Einträge hängen nicht von anderen Einträgen ab?
- **Berechnungsreihenfolge:** In welcher Reihenfolge kann man die Einträge berechnen, so dass die jeweils benötigten anderen Einträge bereits vorher berechnet wurden?

Dynamische Programmierung

Eine vollständige Beschreibung eines dynamischen Programms behandelt **immer** die folgenden Aspekte :

- **Definition der DP-Tabelle:** Welche Dimensionen hat die Tabelle? Was ist die Bedeutung jedes Eintrags?
- **Berechnung eines Eintrags:** Wie berechnet sich ein Eintrag aus den Werten von anderen Einträgen? Welche Einträge hängen nicht von anderen Einträgen ab?
- **Berechnungsreihenfolge:** In welcher Reihenfolge kann man die Einträge berechnen, so dass die jeweils benötigten anderen Einträge bereits vorher berechnet wurden?
- **Auslesen der Lösung:**

Dynamische Programmierung

Eine vollständige Beschreibung eines dynamischen Programms behandelt **immer** die folgenden Aspekte :

- **Definition der DP-Tabelle:** Welche Dimensionen hat die Tabelle? Was ist die Bedeutung jedes Eintrags?
- **Berechnung eines Eintrags:** Wie berechnet sich ein Eintrag aus den Werten von anderen Einträgen? Welche Einträge hängen nicht von anderen Einträgen ab?
- **Berechnungsreihenfolge:** In welcher Reihenfolge kann man die Einträge berechnen, so dass die jeweils benötigten anderen Einträge bereits vorher berechnet wurden?
- **Auslesen der Lösung:** Wie lässt sich die Lösung am Ende aus der Tabelle auslesen?

Dynamische Programmierung

Eine vollständige Beschreibung eines dynamischen Programms behandelt **immer** die folgenden Aspekte :

- **Definition der DP-Tabelle:** Welche Dimensionen hat die Tabelle? Was ist die Bedeutung jedes Eintrags?
- **Berechnung eines Eintrags:** Wie berechnet sich ein Eintrag aus den Werten von anderen Einträgen? Welche Einträge hängen nicht von anderen Einträgen ab?
- **Berechnungsreihenfolge:** In welcher Reihenfolge kann man die Einträge berechnen, so dass die jeweils benötigten anderen Einträge bereits vorher berechnet wurden?
- **Auslesen der Lösung:** Wie lässt sich die Lösung am Ende aus der Tabelle auslesen?

Bottom-Up DP Algorithmus ED

Dimension der Tabelle? Bedeutung der Einträge?

1

Bottom-Up DP Algorithmus ED

Dimension der Tabelle? Bedeutung der Einträge?

- 1 Tabelle $E[0, \dots, n][0, \dots, m]$. $E[i, j]$: Minimaler Editierabstand der Zeichenketten (a_1, \dots, a_i) und (b_1, \dots, b_j)

Bottom-Up DP Algorithmus ED

Dimension der Tabelle? Bedeutung der Einträge?

- 1 Tabelle $E[0, \dots, n][0, \dots, m]$. $E[i, j]$: Minimaler Editierabstand der Zeichenketten (a_1, \dots, a_i) und (b_1, \dots, b_j)

Berechnung eines Eintrags

- 2

Bottom-Up DP Algorithmus ED

Dimension der Tabelle? Bedeutung der Einträge?

- 1 Tabelle $E[0, \dots, n][0, \dots, m]$. $E[i, j]$: Minimaler Editierabstand der Zeichenketten (a_1, \dots, a_i) und (b_1, \dots, b_j)

Berechnung eines Eintrags

- 2 $E[0, i] \leftarrow i \forall 0 \leq i \leq m, E[j, 0] \leftarrow j \forall 0 \leq j \leq n$.
sonst mit $E[i, j] =$
 $\min\{\text{del}(a_i) + E(i-1, j), \text{ins}(b_j) + E(i, j-1), \text{repl}(a_i, b_j) + E(i-1, j-1)\}$

Bottom-Up DP Algorithmus ED

Berechnungsreihenfolge

3

Bottom-Up DP Algorithmus ED

Berechnungsreihenfolge

- 3 Abhängigkeiten berücksichtigen: z.B. Zeilen aufsteigend und innerhalb von Zeilen Spalten aufsteigend.

Bottom-Up DP Algorithmus ED

Berechnungsreihenfolge

- 3 Abhängigkeiten berücksichtigen: z.B. Zeilen aufsteigend und innerhalb von Zeilen Spalten aufsteigend.

Wie kann sich Lösung aus der Tabelle konstruieren lassen?

4

Bottom-Up DP Algorithmus ED

Berechnungsreihenfolge

- 3 Abhängigkeiten berücksichtigen: z.B. Zeilen aufsteigend und innerhalb von Zeilen Spalten aufsteigend.

Wie kann sich Lösung aus der Tabelle konstruieren lassen?

- 4 Beginne bei $j = m, i = n$. Falls $E[i, j] = \text{repl}(a_i, b_j) + E(i - 1, j - 1)$ gilt, gib $a_i \rightarrow b_j$ aus und fahre fort mit $(j, i) \leftarrow (j - 1, i - 1)$; sonst, falls $E[i, j] = \text{del}(a_i) + E(i - 1, j)$ gib $\text{del}(a_i)$ aus fahre fort mit $j \leftarrow j - 1$; sonst, falls $E[i, j] = \text{ins}(b_j) + E(i, j - 1)$, gib $\text{ins}(b_j)$ aus und fahre fort mit $i \leftarrow i - 1$. Terminiere für $i = 0$ und $j = 0$.

Längste aufsteigende Sequenz in Matrix

Gegeben $n \times m$ Matrix A :

9	27	42	41	48
35	39	8	3	5
12	49	2	38	4
15	47	29	28	6
19	1	25	33	10

Längste aufsteigende Sequenz in Matrix

Gegeben $n \times m$ Matrix A :

9	27	42	41	48
35	39	8	3	5
12	49	2	38	4
15	47	29	28	6
19	1	25	33	10

Gesucht längste aufsteigende Sequenz:

4, 6, 28, 29, 47, 49

Definition der DP-Tabelle

- Welche Dimensionen hat die Tabelle?

Definition der DP-Tabelle

- Welche Dimensionen hat die Tabelle?
 - $n \times m$

Definition der DP-Tabelle

- Welche Dimensionen hat die Tabelle?
 - $n \times m(\times 2)$

Definition der DP-Tabelle

- Welche Dimensionen hat die Tabelle?
 - $n \times m(\times 2)$
- Was ist die Bedeutung jedes Eintrags?

Definition der DP-Tabelle

- Welche Dimensionen hat die Tabelle?
 - $n \times m(\times 2)$
- Was ist die Bedeutung jedes Eintrags?
 - In $T[x][y]$ steht Länge der längsten aufsteigenden Sequenz, die im Feld $A[x][y]$ endet
 - In $S[x][y]$ steht Koordinaten des Vorgängers von (x, y) in aufsteigender Sequenz (falls existent)

Berechnung eines Eintrags

- Wie berechnet sich ein Eintrag aus den Werten von anderen Einträgen? Welche Einträge hängen nicht von anderen Einträgen ab?

Berechnung eines Eintrags

- Wie berechnet sich ein Eintrag aus den Werten von anderen Einträgen? Welche Einträge hängen nicht von anderen Einträgen ab?
 - Betrachte Nachbarn mit kleineren Eintrag in A .

Berechnung eines Eintrags

- Wie berechnet sich ein Eintrag aus den Werten von anderen Einträgen? Welche Einträge hängen nicht von anderen Einträgen ab?
 - Betrachte Nachbarn mit kleineren Eintrag in A .
 - Wähle von den kleineren Einträgen den mit dem grössten Eintrag in T

Berechnung eines Eintrags

- Wie berechnet sich ein Eintrag aus den Werten von anderen Einträgen? Welche Einträge hängen nicht von anderen Einträgen ab?
 - Betrachte Nachbarn mit kleineren Eintrag in A .
 - Wähle von den kleineren Einträgen den mit dem grössten Eintrag in T
 - Aktualisiere T und S . (S erhält Koordinaten vom ausgewählten Nachbar, T erhält Wert um eins erhöht vom ausgewählten Nachbar.)

Berechnung eines Eintrags

- Wie berechnet sich ein Eintrag aus den Werten von anderen Einträgen? Welche Einträge hängen nicht von anderen Einträgen ab?
 - Betrachte Nachbarn mit kleineren Eintrag in A .
 - Wähle von den kleineren Einträgen den mit dem grössten Eintrag in T
 - Aktualisiere T und S . (S erhält Koordinaten vom ausgewählten Nachbar, T erhält Wert um eins erhöht vom ausgewählten Nachbar.)

Berechnungsreihenfolge

- In welcher Reihenfolge kann man die Einträge berechnen, so dass die jeweils benötigten anderen Einträge bereits vorher berechnet wurden?

Berechnungsreihenfolge

- In welcher Reihenfolge kann man die Einträge berechnen, so dass die jeweils benötigten anderen Einträge bereits vorher berechnet wurden?
- Bottom-Up: Beginne mit kleinstem Element in A und so weiter. (Bedeutet dass man A sortieren muss.)

Berechnungsreihenfolge

- In welcher Reihenfolge kann man die Einträge berechnen, so dass die jeweils benötigten anderen Einträge bereits vorher berechnet wurden?
- Bottom-Up: Beginne mit kleinstem Element in A und so weiter. (Bedeutet dass man A sortieren muss.)
- Rekursiv: Beliebige Reihenfolge, falls Eintrag schon berechnet überspringen sonst rekursiv von kleinern Nachbarn berechnen.

Auslesen der Lösung

- Wie lässt sich die Lösung am Ende aus der Tabelle auslesen?

Auslesen der Lösung

- Wie lässt sich die Lösung am Ende aus der Tabelle auslesen?
 - Betrachte alle Einträge um den Eintrag zu finden, in dem eine längste Sequenz endet. Von dort aus können wir die Lösung rekonstruieren, indem wir dem entsprechenden Vorgänger folgen.

Program

Implement a DP solution in the prepared CodeExpert program.

Fragen oder Anregungen?