

Aufgabe 1.1

Die bekannte vereinfachte Rekurrenz für die Einheitskostenfunktion für $i, j > 0$ lautet:

$$\min \left\{ \begin{array}{l} E_\delta(i-1, j) + 1 \\ E_\delta(i, j-1) + 1 \\ E_\delta(i-1, j-1) + \\ \quad (\text{if } u[i] = v[j] \text{ then } 0 \text{ else } 1) \end{array} \right\} \text{ if } i > 0 \text{ and } j > 0$$

Das Lemma 1 aus dem GIK Script lautet:

1. $E_\delta(i-1, j) - 1 \leq E_\delta(i, j) \leq E_\delta(i-1, j) + 1$, für alle $i, j, 1 \leq i \leq m, 0 \leq j \leq n$.
2. $E_\delta(i, j-1) - 1 \leq E_\delta(i, j) \leq E_\delta(i, j-1) + 1$, für alle $i, j, 0 \leq i \leq m, 1 \leq j \leq n$.
3. $E_\delta(i-1, j-1) \leq E_\delta(i, j) \leq E_\delta(i-1, j-1) + 1$, für alle $i, j, 1 \leq i \leq m, 1 \leq j \leq n$.

Fall 1: $E_\delta(i-1, j-1)$, falls $u[i] = v[j]$

In der bekannten Rekurrenz würde man das Minimum für den Fall eines Matches

$$\min \left\{ \begin{array}{l} E_\delta(i-1, j) + 1 \\ E_\delta(i, j-1) + 1 \\ E_\delta(i-1, j-1) + 0 \end{array} \right.$$

ermitteln.

Aus Lemma 1 ist zu erkennen, dass

$$E_\delta(i-1, j-1) + 0 \leq E_\delta(i, j)$$

$$E_\delta(i, j) \leq E_\delta(i-1, j) + 1$$

$$E_\delta(i, j) \leq E_\delta(i, j-1) + 1$$

und damit

$$E_\delta(i-1, j-1) + 0 \leq E_\delta(i, j) \leq \{E_\delta(i-1, j) + 1, E_\delta(i, j-1) + 1\} \text{ ist.}$$

Daraus wird ersichtlich, dass, wenn $u[i] = v[j]$, der Term $E_\delta(i-1, j-1)$ in jedem Fall den kleinsten Wert ausbildet (oder kleiner gleich den anderen Werten ist).

Fall 2: $1 + E_\delta(i-1, j)$, falls $E_\delta(i-1, j) < E_\delta(i-1, j-1)$ & $u[i] \neq v[j]$

Wenn $E_\delta(i-1, j) < E_\delta(i-1, j-1)$, dann muss $E_\delta(i-1, j)$ aufgrund der Einheitskostenfunktion um den Wert 1 kleiner sein als $E_\delta(i-1, j-1)$.

Daraus folgt $E_\delta(i-1, j) + 1 = E_\delta(i-1, j-1)$.

Aufgrund von Lemma 1 gilt die zuvor in Fall 1 gezeigte Beziehung

$$E_\delta(i-1, j-1) \leq E_\delta(i, j) \leq E_\delta(i, j-1) + 1.$$

Setzt man nun $E_\delta(i-1, j-1)$ für $E_\delta(i-1, j) + 1$ in die Rekurrenz ein erhält man als Minimum

$$\min \left\{ \begin{array}{l} E_\delta(i-1, j) + 1 \\ E_\delta(i, j-1) + 1 \\ E_\delta(i-1, j-1) + 1 \end{array} \right. = \min \left\{ \begin{array}{l} E_\delta(i-1, j-1) \\ E_\delta(i, j-1) + 1 \\ E_\delta(i-1, j-1) + 1 \end{array} \right. = E_\delta(i-1, j-1) = E_\delta(i-1, j) + 1$$

Damit bildet der Term $E_\delta(i-1, j) + 1$ in Fall 2 den kleinsten Wert (oder einen Wert kleiner gleich den anderen Werten) aus.

Fall 3: $1 + \min \{ E_\delta(i, j-1), E_\delta(i-1, j-1) \}$, sonst.

Die Werte $E_\delta(i-1, j) + 1$ und $E_\delta(i-1, j-1) + 0$ aus den zuvor behandelten Fällen können aus der Rekurrenz entfernt werden.

Daraus ergibt sich aus der ursprünglichen Rekurrenz die folgende für Fall 3:

$$\min \begin{cases} E_\delta(i, j-1) + 1 \\ E_\delta(i-1, j-1) + 1 \end{cases} = 1 + \min \begin{cases} E_\delta(i, j-1) + 1 \\ E_\delta(i-1, j-1) + 1 \end{cases}$$