

## Aufgaben-Blatt: Berechnung des Weges mit den wenigsten Zwischen-Stops

Gegeben sei eine binäre Relation  $R$ . Ist ein Paar  $\langle x, y \rangle$  ein Element in  $R$ , so interpretieren wir dies als eine direkte Verbindung von  $x$  nach  $y$ . Eine *Weg-Relation*  $W$  definieren wir als eine Menge von Paaren der Form  $\langle \langle x, y \rangle, p \rangle$  so dass gilt:

1.  $\langle x, y \rangle$  ist ein Paar von Punkten.
2.  $p$  ist eine Liste von Punkten. Der erste Punkt der Liste ist  $x$ , der letzte Punkt ist  $y$ , in SETL2-Notation gilt also:

$$x = p(1) \quad \text{und} \quad y = p(\#p).$$

Die Liste  $p$  wird interpretiert als ein *Pfad*, der von  $x$  nach  $y$  führt.

**Aufgabe 1:** Definieren sie die *Komposition* einer Relation  $R$  mit einer Weg-Relation  $W$  so, dass  $W \circ R$  wieder eine Weg-Relation ist. Dabei soll gelten: Ist  $\langle \langle x, y \rangle, p \rangle \in W$  und ist  $\langle y, z \rangle \in R$ , so soll die Komposition  $W \circ R$  das Element  $\langle \langle x, z \rangle, p + [z] \rangle \in W$  enthalten.

**Aufgabe 2:** Implementieren Sie eine Prozedur `compose`, so dass der Aufruf `compose(W, R)` für eine Weg-Relation  $W$  und eine Relation  $R$  die Komposition  $W \circ R$  berechnet.

**Aufgabe 3:** Implementieren sie eine Funktion `closure`, so dass der Aufruf

`closure(R)`

zu einer gegebenen binären Relation  $R$  eine Weg-Relation erzeugt, die alle zyklen-freien möglichen Verbindungen zwischen zwei Punkten enthält.

**Aufgabe 4:** Entwickeln Sie eine Prozedur `minimize`, so dass der Aufruf `minimize(W)` aus einer gegebenen Weg-Relation  $W$  alle die Paare  $\langle \langle x, y \rangle, p \rangle$  entfernt, für die die Anzahl  $\#p$  nicht minimal ist.