

Algorithmus

- Relation über der Menge $E \times A$
E = Eingabewerte, A = Ausgabewerte
- Berechnungsvorschrift
- allgemeines Verfahren zur Lösung eines Problems
- wohldefinierte Folge von Elementaroperationen (Anweisungen)

Anforderungen (Eigenschaften) eines Algorithmus

~~Anforderungen (Eigenschaften) Algorithmus~~

- endliches Verfahren
 - Endlich viele Anweisungen
- eindeutig
 - Jede Anweisung hat definiertes Ergebnis
- sequentiell
 - Die Anweisungen werden eine nach der anderen ausgeführt
- deterministisch
 - Nach jeder Anweisung steht fest, welches die nächste ist
- abbrechend
 - Nach endlich vielen Schritten wird eine endliche Ausgabe geliefert
- abgeschlossen
 - Das Ergebnis hängt nur von der Eingabe ab, von sonst nichts.

Entwicklung eines Algorithmus

- Formulieren des Problems
- Problemanalyse
- Problemabstraktion und –spezifikation
- Aufschreibung des Algorithmus
- Beweis der Korrektheit
- Analyse des Aufwandes

Bauelemente Algorithmus

- Zuweisung zu einer Variablen
- Berechnen von Ausdrücken
- Sequenz, schrittweises Abarbeitung
 - A; B; C;
- bedingte Verzweigung:
 - A; falls (Bedingung) B; C;
- Wiederholung
 - A, solange (Bedingung) B; C;
- Unterprogramme
 - (Parametrisierung, Rekursion)

Dezimaldarstellung

□ Dezimaldarstellung: 10er Polynom

- $5412_{10} = 5 * 10^3 + 4 * 10^2 + 1 * 10^1 + 2 * 10^0$
- $5412_{10} = z_3 * 10^3 + z_2 * 10^2 + z_1 * 10^1 + z_0 * 10^0$
- $5412_{10} = ((z_3 * 10 + z_2) * 10 + z_1) * 10 + z_0$
- $5412_{10} : 10 = ((z_3 * 10 + z_2) * 10 + z_1) \text{ Rest } z_0$
- $541_{10} : 10 = (z_3 * 10 + z_2) \text{ Rest } z_1$
- $54_{10} : 10 = (z_3) \text{ Rest } z_2$
- $5_{10} : 10 = 0 \text{ Rest } z_3$

Dezimalziffern berechnen

- Gegeben: ; ganze Zahl $n \geq 0$
- Berechne z_0, \dots, z_k so dass
 - $0 \leq z_i < 10$ für $i=0, \dots, k$
 - $z_k \neq 0$ für $k \geq 1$
 - $n = z_k * 10^k + z_{k-1} * 10^{k-1} + \dots + z_0 * 10^0$
 - $k \geq 0$
- Wie ?

Algorithmus Dezimalziffern

- $i = 0; n_0 = n$
- $z_i = 0$
- Solange $n > 0$
 - Teile n durch 10 mit Rest
 - $\{n = (n/10) \cdot 10 + r\}$
 - $z_i = r$
 - $n = n / 10$
 - $i = i + 1$

$$n \cdot 10^i + \sum_{j=0}^{i-1} z_j \cdot 10^j = n_0$$

Korrektheit

Wir zeigen, dass die Schleifeninvariante gilt:

$$n \cdot 10^i + \sum_{j=0}^{i-1} z_j \cdot 10^j = n_0$$

$$\left((n/10) * 10 + r \right) \cdot 10^i + \sum_{j=0}^{i-1} z_j \cdot 10^j = n_0$$

$n = (n/10) * 10 + r$ Division mit Rest

$$z_i = r$$

$$\left((n/10) * 10 + z_i \right) \cdot 10^i + \sum_{j=0}^{i-1} z_j \cdot 10^j = n_0$$

$$n = n/10$$

$$(n * 10 + z_i) \cdot 10^i + \sum_{j=0}^{i-1} z_j \cdot 10^j = n_0$$

$$n \cdot 10^{i+1} + z_i \cdot 10^i + \sum_{j=0}^{i-1} z_j \cdot 10^j = n_0$$

$$n \cdot 10^{i+1} + \sum_{j=0}^i z_j \cdot 10^j = n_0$$

Korrektheit

$$n \cdot 10^{i+1} + \sum_{j=0}^{i+1-1} z_j \cdot 10^j = n_0$$

$$i = i + 1$$

$$n \cdot 10^i + \sum_{j=0}^{i-1} z_j \cdot 10^j = n_0$$

Damit ist gezeigt: Bedingung bleibt nach Durchlauf der Schleife gültig, ist als invariant.

Am Schleifenende gilt zusätzlich

$$0 \cdot 10^i + \sum_{j=0}^{i-1} z_j \cdot 10^j = n_0$$

$$\sum_{j=0}^{i-1} z_j \cdot 10^j = n_0$$