

# ***Computer Algebra***

Sebastian Iwanowski  
FH Wedel

2. Ganzzahlarithmetik  
2.2 Division, Rationale Arithmetik

## **Referenzen zum Nacharbeiten:**

Köpf 3.3, 3.6, Kaplan 4.1.4, 4.1.5, 4.2

Vorlesungsübersicht Diskrete Mathematik Kap. 4

Knuth 4.5.1 – 4.5.3 (Band 2)

# Computer Algebra 2

## Algorithmen zur Langzahldivision von a und b

- Teilen mit Rest (Schulmethode)

DIV (I:  $[i_{n-1} i_{n-2} \dots i_0]$ , J:  $[j_{m-1} j_{m-2} \dots j_0]$ ):  $[q_{l-1}, q_{l-2}, \dots q_0]$  Laufzeit:  $O(n^2)$   
J > I => return [0];  
Q := [ ]; /\* Initialisierung des Ergebnisses mit leerer Liste \*/  
I\* :=  $[i_{n-1} i_{n-2} \dots i_{n-m}]$ ; /\* neuer Dividend: wird im Folgenden sukzessiv um eine Stelle erweitert \*/  
f := n-1; k := n-m /\* erster und letzter Index von I\* innerhalb der Eingabe I \*/  
while (k ≥ 0) do  
  { if I\* < J  
    { append (Q, 0); }  
  else  
    { if (length(I\*) > length(J))  
      { qTest :=  $(i_f \cdot 10 + i_{f-1})$  DIV  $j_{m-1}$ ;  
      if (qTest > 9) {qTest := 9;} /\* Der Spezialfall \*/ }  
      else  
      { qTest :=  $i_f$  DIV  $j_{m-1}$ };  
      J\* := qTest • J;  
      while (J\* > I\*) do  
        { qTest := qTest-1; J\* := qTest • J; }  
      append (Q, qTest);  
      I\* := I\* - J\*; f := Erster Index von I\* ungleich Null bzw. k-1 falls I\*=0; } /\* end if \*/  
      k := k-1; if (k ≥ 0) {I\* := I\*•10 +  $i_k$ ;} /\* Erweitern von I\* um nächste Stelle \*/ /\* end while \*/  
  return Q;

# Computer Algebra 2

## Algorithmen zur Langzahldivision von a und b

Die Zahlengröße beider Operanden sei  $O(n)$

- Teilen mit Rest

DIV:

Abschätzung des ganzzahligen Quotienten nach Pope-Stein  
(verbessert nur die Konstante)

Entwicklung und Analyse des zugehörigen Divisionsalgorithmus

Details: Kaplan, S. 74-79 (kommentiert mit Korrekturen)

MOD:

$x \text{ MOD } y = x - x \text{ DIV } y$

Laufzeit:  $O(n^2)$

auch in

$O(n^{\log_2(3)})$  möglich

rechnet man als 2.

Wert nach DIV aus.

=> keine zusätzliche

Laufzeit

- Kürzen: Euklidischer Algorithmus

Details:

Vorlesung Diskrete Mathematik

Laufzeit:  $O(n^2)$

Beweis schwierig, siehe Kaplan, Knuth

# Computer Algebra 2

## Rationale Arithmetik    Durchführen der Grundrechenarten für Brüche

- Rechenregeln

Durchführung wie in Schulmathematik

Maximale Laufzeit:  $O(n^{\log_2(3)})$

- Kürzen

Anwendung des Euklidischen Algorithmus

Laufzeit:  $O(n^2)$

Fazit: Alle rationalen Operationen in  $O(n^2)$  möglich