ALP3 U14

Übungsgruppe: Qianli Wang und Nazar Sopiha

February 1, 2020

Aufgabe 92: Adjazenzlisten 1

Inspirieren durch Radixsort:

Dieser Algorithmus ist schon im Vergleich zum Radixsort vereinfacht, weil in allen Adjazenzlisten jede Kante gleiches i hat.

Wir können dann folgendes machen:

- 1. Verteile jedes j in jeder Adjazenzliste in 10 Fächern nach der letzten Ziffer
- 2. Füge Fach 0, 1, ..., 9 zu einer Liste zusammen.
- 3. Iterieren m mal, wobei m die Anzahl von Bits von Maximum in der Adjazenzliste ist.

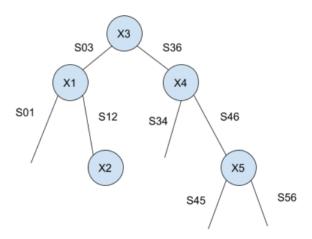
$\mathbf{2}$ Aufgabe 93: Optimaler binärer Suchbaum

Vom Algorthmus erzeugte Tabelle:

Sij	1	2	3	4	5	6
0	0	4	6	17	31	37
1	1	0	1	8	22	28
2	/	/	0	6	19	23
3	/	/	/	0	7	11
4	/	/	/	/	0	2
5	1	1	1	1	1	0

Die Zwischenwerte im Algorithmus, also S_{ij} in der Tabelle bedeuten das Kosten des optimalen Suchbaums für Schlüssel im Intervall $x_i < x < x_j$. Die mittlere Suchzeit: $\frac{37}{20}$

Optimaler binärer Suchbaum:



3 Aufgabe 97: Zahlen mit Münzen

Wir nehmen an, dass man möglich weinige Münze bekommen sollte. Teilprobleme: A_k bedeutet die Liste von Münzen mit dem zu zahlenden Betrag k.

Randbedingung: $A_{M_i} = [M_i]$

```
\verb|initialize| ( \verb|betrag|, M ) :
    memo = [[NIL] * betrag]
     for each m in M:
       memo[m] = [m]
     end for\\
  changeMoney(betrag):
     \mathrm{res} \; = \; \{\,\}
     if (memo[betrag] != NIL): //Memoization
       extend memo[betrag] into res // this is a list
11
     end if \\
13
     for i = (m.length - 1) to 0 do:
       if (M[i] <= betrag):</pre>
         append M[i] into res // this is a number
17
          return changeMoney(betrag - M[i])
       endif\\
     endfor
```