## Optimierung Blatt 12 zum 20.01.2014

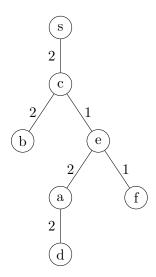
## Paul Bienkowski, Nils Rokita, Arne Struck

## 20. Januar 2014

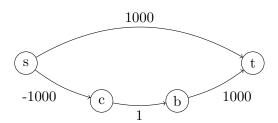
1. a) Dijkstra-Algorithmus:

von	a	b	$\mathbf{c}$	d	e	f
s	6s	5s	2s	$\infty$	$\infty$	$\infty$
$\mathbf{c}$	6s	4c	2s	$\infty$	3c	5c
e	5e	4c	2s	$\infty$	3c	4e
b	5e	4c	2s	8b	3c	4e
f	5e	4c	2s	8b	3c	4e
a	5e	4c	2s	7a	3c	4e
d	5e	4c	2s	$\infty$ $\infty$ $\infty$ $8b$ $8b$ $7a$	3c	4e

An der letzten Zeile dieser Tabelle kann man die kürzesten s,v-Pfade sowie deren Länge ablesen.



b) In diesem Graph gilt C=1000, damit wäre der untere Pfad 2001 lang, der obere nur 2000. Dijkstra würde also den falschen Pfad finden.



- **2.** a) (a, e) oder (e, f)
  - (e, f) oder (a, e) bedingt durch vorherige Kante
  - (e,b) oder (f,b) die andere wird dadurch ausgeschlossen
  - $\bullet$  (f,g)
  - (g,h)
  - $\bullet$  (g,c)
  - $\bullet$  (g,d)

Die Unterschiede in der Reihenfolge entstehen also durch Wahl der ersten Kante. Es können 2 unterschiedliche Bäume entstehen, einer enthält (e, b), der andere (f, b).

- b) (i) (a,b), (b,c), (c,g), (g,d), (g,f), (g,h), (a,e)
  - (ii) (a,b), (d,g), (g,f), (g,h), (b,c), (c,g), (a,e)
  - (iii) (a, f), (f, b), (b, g), (e, f), (d, h), (c, d)