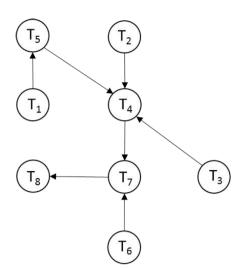
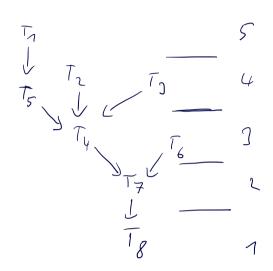
a) Gegeben ist der folgende Taskgraph. Es wird angenommen, dass alle Tasks die gleiche Ausführungszeit haben und es keine Unterbrechungen geben kann. Wenden Sie den B-Schedule-Algorithmus hier an und stellen Sie eine mögliche Ausführungsreihenfolge als Gantt-Diagramm für M=3 dar!
 8 Punkte





P1	Ta	T5	Ty	77	Tg
P2	Ta	Î6			
P	T <sub>3</sub>				



Betriebssysteme WS 20/21 Übung: Stefan Jakob jakob@vs.uni-kassel.de http://www.vs.uni-kassel.de

## Aufgabe 2 – Scheduling-Strategien

45 Punkte

Es steht ein Prozessor zur Verfügung. Sollte zu irgendeinem Zeitpunkt mehr als ein Prozess gemäß dem entsprechenden Scheduling-Algorithmus zur Ausführung in Frage kommen, dann gewinnt der Prozess mit dem nach alphabetischer Ordnung kleineren Namen (z.B. siegt A über B)(bei LIFO andersherum). Bitte beachten Sie, dass viele Scheduling-Algorithmen zunächst nach Eintrittszeitpunkt sortieren. Nur bei gleichem Eintritt würde somit eine alphabetische Sortierung in Frage kommen.

Prozessname T <sub>i</sub>	Eintrittszeit t <sub>o</sub> (T <sub>i</sub> )	Rechenzeit t(T <sub>i</sub> )	Priorität P(T <sub>i</sub> )
Α	2	1	1
В	0	3	1
С	4	4	3
D	2	2	2
E	1	4	1
F	0	2	1

Vervollständigen Sie die Gantt-Diagramme, wie sie durch die folgenden Scheduling-Strategien entstehen würden und berechnen Sie die fehlenden Zeiten der untenstehenden Tabelle:

a) LIFO – Last In First Out (ohne Unterbrechung)

8 Punkte

	Ê	F	D	$\mathcal{D}$					A	Ų	ريا	E	Ē	ß	Ŋ	0
	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
1		n -	ĵ o	1	1											

**b)** SJN – Shortest Job Next (ohne Unterbrechung)

8 Punkte

F	F	A	D	D	Ω	$\Box$	ß	E	E	\U	(J)			$\bigcup$	
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16

c) HPF – Highest Priority First (mit Unterbrechung)

8 Punkte

ß	B	D	D	$\cup$	_		J	B	F	(_	1	رب	ل)	U	A
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16

**d)** SRTF – Shortest Remaining Time First (mit Unterbrechung)

8 Punkte

F	Į.	A	D	$\mathbb{D}$	ß	5	B	E	(5)	(ب)	رد ا	$\subset$	<u></u>		
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16

Betriebssysteme WS 20/21 Übung: Stefan Jakob

jakob@vs.uni-kassel.de http://www.vs.uni-kassel.de

e) RR 2 – Round Robin mit Zeitquantum 2

8 Punkte

ß	3	F	7	E	<i>ا</i> ن	3	A	D	D	J	(	ل)	( <u>)</u>		
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
В	ß	f	F	C	2	B	A	D	D		<u> </u>	E	E		
F	F	E	E	B	B	A	D	۷	C	<u></u>	ر		C		
	J.	ß	B	A	A	Ŋ	C	7	ال						
		A	A	D	ט	C	E								
		0	D	C	C	Ū									

	LIFO	SJN	RR 2	HPF	SRTF
unterbrechend / präemptiv	Nein	Nein	Ja	3 a	3 GL
r	43	37	10	49	<del>27</del>
r max	16	12	13	14	12
w	27	21	<del>3 4</del> 6	30	21 6
W <sub>max</sub>	1)	8	9	13	8
Fairness	nein	nein	ja	nein	nein
Priorisierung	nein*	implizit	nein*	explizit	implizit

<sup>\*</sup> einfache Warteschlange

f) Welche Scheduling-Strategie aus Teilaufgabe a) bis e) hat die kürzeste mittlere Verweilzeit? Begründen Sie!
5 Punk

SJN und SRT ( Daduch, Dass die Prozesse, Rie am Schnellsken fertiggestellt werden länner, als ersks Bear beiket werden, ist die Zeit dis ein anleren Drozess angefangen und fertiggeskelt werden lann am geringsken und Rodurch auch die Verweilert der Prozesse.