Tutorat 13 Scheduling





Übungsblatt Aufgabe 1

• → Evaluation

Aufgabe 2 a)

- $Z_1 = 5, Z_2 = 3, Z_3 = 7, Z_4 = 6, Z_5 = 1$
- 1: In der Vorlesung wurde bewiesen, dass die Schedulingstrategie Shortest Job First (SJF) die durchschnittliche Durchlaufzeit (= die Zeit zwischen Eingang und Abschluss des Jobs) minimiert

$$\rightarrow C_5, C_2, C_1, C_4, C_3$$

• 2:
$$\sum_{i=1}^{5} Z_i = 5+3+7+6+1=22$$
 Minuten

Aufgabe 2 a)

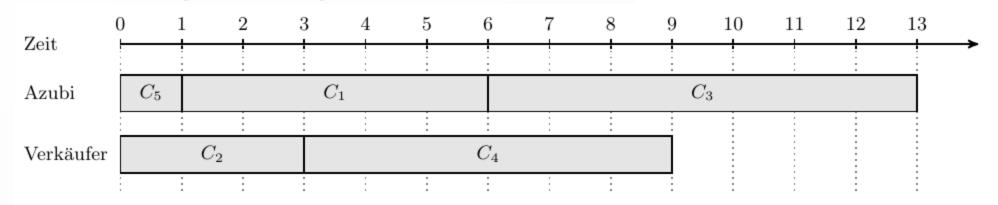
• 3:

$$d^* = rac{Z_5 + (Z_5 + Z_2) + (Z_5 + Z_2 + Z_1) + (Z_5 + Z_2 + Z_1 + Z_4) + (\overline{Z_5 + Z_2 + Z_1 + Z_4 + Z_3})}{5}$$
 $= rac{5Z_5 + 4Z_2 + 3Z_1 + 2Z_4 + 1Z_3}{5}$
 $= rac{5 \cdot 1 + 4 \cdot 3 + 3 \cdot 5 + 2 \cdot 6 + 1 \cdot 7}{5} \min$
 $= rac{51}{5} \min = 10, 2 \min = 10 \min 12 \text{sek}$

Übungsblatt Aufgabe 2 b)

Shortest Job First

• 1: Abarbeitungsreihenfolge



• 2: Abarbeitungszeit: 13 Minuten

Übungsblatt Aufgabe 2 b)

• 3: Durchschnittliche Aufenthaltszeit

$$d^* = \frac{Z_5 + (Z_5 + Z_1) + (Z_5 + Z_1 + Z_3) + Z_2 + (Z_2 + Z_4)}{5}$$

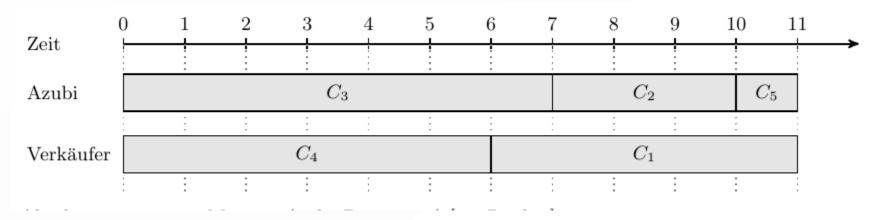
$$= \frac{1 + 6 + 13 + 3 + 9}{5} \min$$

$$= 6.4 \min = 6 \min 24 \sec$$

Übungsblatt Aufgabe 2 c)

Longest Job First

• 1: Abarbeitungsreihenfolge



• 2: Abarbeitungszeit: 11 Minuten

Übungsblatt Aufgabe 2 c)

• **3:** Durchschnittliche Aufenthaltszeit:

$$d^* = \frac{\overline{Z_3 + (Z_3 + Z_2) + (Z_3 + Z_2 + Z_5)} + \overline{Z_4 + (Z_4 + Z_1)}}{5}$$

$$= \frac{7 + 10 + 11 + 6 + 11}{5} \min$$

$$= 9 \min$$

- Aus Sicht des Azubis ist Longest Job First optimal, da so nur 11 statt 13 Minuten zum Abarbeiten aller Kunden benötigt wird
- Aus Sicht der Kunden ist Shortest Job First optimal, da sie sich so durchschnittlich nur 6,4 Minuten statt 9 Minuten in der Bäckerei aufhalten müssen

Aufgabe 2 c) - Anmerkungen

- SJF ist der optimale Scheduler zur Minimierung der durchschnittlichen Durchlaufzeit (Beweis siehe Vorlesung). LJF liefert einen Schedule mit hohem Durchsatz. In diesem Spezialfall sogar den optimalen Plan.
 - Wie man an diesem Beispiel sieht, sind Durchlaufzeit und Durchsatz verschieden und nicht gleichzeitig optimierbar.
- Den optimalen Schedule zur Maximierung des **Durchsatzes** zu bestimmen ist im Allgemeinen NP-schwer, **LJF** ist jedoch eine gute **Heuristik**, die eine **obere Grenze** für die Gesamtdauer von $\left(\frac{4}{3}-\frac{1}{3m}\right)\cdot OPT$ garantiert, wobei m die **Anzahl der Verkäufer** bzw. **parallelen Prozessoren** und OPT die **Gesamtdauer** des **optimalen Schedule** ist.

Übungsblatt Aufgabe 3

