# Betriebssysteme WiSe 2021/22 — 5. Übungsblatt

# Gruppe: Paul Weiß und Fabian Jezuita

# 1. Gerätezugriff (5 Punkte)

- (a) Begriffe:
  - memory mapped I/O: Memory mapped I/O ist eine Möglichkeit, die Schnittstelle zu I/O-Hardware zu implementieren. Die Interaktion mit dem I/O-Gerät erfolgt über Register, die in den physikalischen Speicherbereich eingeblendet werden. D.h. das Gerät kann angesprochen werden, indem an der entsprechenden Speicheradresse gelesen bzw. geschrieben wird.
  - DMA (direct memory access): Bei DMA wird einem Gerät direkter Zugriff auf den Speicher gewährt. Ein entsprechender Controller ist direkt an das Bus-System angeschlossen. Diese Zugriffsart erlaubt schnelleres Lesen und Schreiben größerer Datenmengen des DMA-fähigen Geräts. Die CPU wird entlastet.
  - polling: Das Polling ist das regelmäßige Anfragen eines Datums (z.B. an ein Gerät). Es kann gewissermaßen als Gegenentwurf zum Interrupt verstanden werden, bei welchem ein Gerät von sich aus ein HW-Signal sendet, wenn ein entsprechendes Datum vorliegt.

# (b) Polling-Beispiele:

$$200 \text{ MHz} = 2 \cdot 10^8 \text{ Takte/s}$$

#### i. Maus:

$$30/s\cdot 400$$
 Takte =  $12\cdot 10^3$  Takte/s für das Polling. Also  $\frac{12\cdot 10^3}{2\cdot 10^8}\frac{\text{Takte/s}}{\text{Takte/s}}=6\cdot 10^{-5}\hat{=}0.006\%$  CPU-Auslastung.

# ii. Diskettenlaufwerk:

1 Wort≜2 Bytes

 $50 \cdot 10^3$  Bytes/s können übertragen werden.

Das entspricht  $\frac{50\cdot10^3 \text{ Bytes/s}}{2 \text{ Bytes/Abfrage}} = 25\cdot10^3 \text{ Abfragen/s}.$ 

Somit ergibt sich eine CPU-Auslastung von  $\frac{25\cdot 4\cdot 10^5 \text{ Takte/s}}{2\cdot 10^8 \text{ Takte/s}} = 5\cdot 10^{-2} \hat{=} 5\%$ .

#### iii. **Plattengerät**: 1 Wort=4 Bytes

 $2\cdot 10^6$  Bytes/s können übertragen werden. Das entspricht  $\frac{2\cdot 10^6~{\rm Bytes/s}}{4~{\rm Bytes/Abfrage}}=5\cdot 10^5~{\rm Abfragen/s}.$ 

Somit ergibt sich eine CPU-Auslastung von  $\frac{5\cdot 4\cdot 10^7 \text{ Abfragen/s}}{2\cdot 10^8 \text{ Takte/s}} = 1 = 100\%$ .

# (c) DMA:

 $4 \cdot 10^3$  Bytes/DMA

Entsprechend der Rate also  $\frac{2\cdot 10^6~{\rm Bytes/s}}{4\cdot 10^3~{\rm Bytes/DMA}}=5\cdot 10^2~{\rm DMA/s}$ 

Davon ausgehend, dass die Initialisierung nur einmal stattfinden muss und für jeden

neuen DMA ein Interrupt ausgelöst werden muss, ergeben sich:  $5 \cdot 2 \cdot 10^5 + 4 \cdot 10^3 = 1004 \cdot 10^3$  Takte/s Auslastung. Also  $\frac{1004 \cdot 10^3 \text{ Takte/s}}{2 \cdot 10^8 \text{ Takte/s}} = 502 \cdot 10^{-5} \hat{=} 0.502\%$  CPU-Auslastung.