

Marco Deuscher
Ibrahim Hasan



Tabelle 4: Worst Fit

2 Getrennte Listen

(a)

- Freispeicherliste: 4Byte - 8Byte - 4Byte - 4Byte - 8Byte
- Getrennte Freispeicherliste:
 - 4Byte - 4Byte - 4Byte
 - 8Byte - 8Byte

(b) Es muss nicht nach einer passend großen Lücke gesucht werden, da alle Elemente innerhalb einer Liste gleich groß sind. Es genügt also die Information wo der nächste freie Speicherplatz ist. An diesen passt das Element dann garantiert.

(c) Der Overhead ist größer, da für jede Größe eine Liste verwaltet werden muss.

3 Segmentierung

(a) Index: 00, Virtuelle Adresse: 0000 4a10
 Speicherschutz: Länge ist größer virtuelle Adresse
 Reale Adresse: ff00 f000 + 000 4a10 = ff01 3a10

(b) Index: 01, Virtuelle Adresse: 0000 2345 Speicherschutz: Länge ist kleiner als virtuelle Adresse
 Es kommt zu einem Segmentation Fault.