Benke Hargitai 5370932 Lukas Seyfried 5343019

1	2	3	Σ
4	3.5	0	7.5

## Aufgabenblatt 09

Abgabe: 23.12.2022

## Aufgabe 1 4/5

-0.5 es wird bei Byte normalerweise immer von 2^10 usw. ausgegangen

a)

4096

Mit den 10 direkten Zeigern können auf die ersten 10 Blöcke mit je 4000 Bytes der Datei gezeigt werden. Der einfach indirekte Zeiger verweist auf einen Block, in dem  $\frac{z}{h} = 1000$  1024 Zeiger stehen können. Jeder dieser Zeiger kann wieder auf einen Block mit 4KB der Datei zeigen. Der zweite solche Zeiger verweist demnach auf den Block, in dem die Bytes 48000 bis 51999 stehen. Um das gesuchte Byte zu finden, muss man also dem einfach indirekten Zeiger folgen, in diesem Block das zweite Element als Zeiger interpretieren und schließlich in diesem Block das <del>Element</del> 2000 bestimmen. (10 + 2) \* 4096, 49152 (10 + 3) \* 4096

Byte für Binärpräfixe: Folgefehler 50000 % 4096 = 84

bzw. für 1024 usw.

b)

Stichwort:

Sequentieller Zugriffwird zunächst der Startblock aus der Verzeichnistabeller zu gestellt zu der Verzeichnistabeller zu gestellt zu ge nächsten Block gesprungen werden, bis man den Block mit dem gesuchten Byte erreicht ' hat. Die Zugriffszeit liegt in O(n) weil die Blöcke immer nur auf den nächsten Block zeigen, und demnach für je b übersprungene Bytes ein Verweis verwendet werden muss.

3.5/8

weil man zwischen n Objekten nur n-1 mal springen muss

Aufgabe 2 1.5/2

b)

bzw.  $ceil(2.5KB_1/1KB) = 3$ 

Für die Datei werden 3 Blöcke benötigt, da 2KiB < 2.5KB < 3KiB. Die beiden symbolischen Links brauchen je noch einen Plock für den I-Node und den Link-Pfad Insgesamt also 7 Blöcke und damit 7K;B. Die Hard inks benötigen keine weiteren Blöcke oder I-Nodes, aber Verzeichniseinträge wie bei syntholischen Links. Insgesamt also 3 I-Nodes und 6 Verzeichniseinträge.

b) beantwortet auch die a)

5KiB

2/2

nur für den Link-Pfad, I-Nodes werden seperat von den Datenblöcken gespeichert

Booblock Superblock I-Nodes Datenblöcke Datenblöcke

5 Datenblöcke