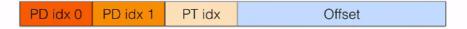


Chapter 19-20

Problem with 2 levels?

- Problem: page directories may not fit in a page
- Solution:
 - Split page directories into pieces
 - Use another page dir to refer to the page dir pieces



- Exercise: How large is virtual address space with
 - 4 KiB pages, 4 byte PTEs, each page table fits in page
 - given 1,2,3 levels

Professor Dr. Michael Mächte

12

→ Siehe deine Lösungen, in Notizen

Aufgaben:

Paging System (32Bit, PageSize: 1KiB)

- Gegeben ist folgendes Paging System
 - Virtueller Adressraum: 32Bit
 - PageSize beträgt 1KiB

Wie viele Bits befinden sich im Offset-Teil der virtuellen Adresse?

A: 8

B: 10

C: 12

D: 20

E: 22

Professor Dr. Michael Mächtel

Paging System (32Bit, PageSize: 1KiB)

- Gegeben ist folgendes Paging System
 - Virtueller Adressraum: 32Bit
 - PageSize beträgt 1KiB

Wie viele Bits befinden sich im VPN-Teil der virtuellen Adresse?

A: 8 B: 10 C: 12 D: 20 E: 22

 A | 0
 0%

 B | 27
 75%

 C | 2
 6%

 D | 0
 0%

 E | 7
 19%

Professor Dr. Michael Mächtel

→ E: 22

Fragen

Paging System (32Bit, PageSize: 1KiB)

- Gegeben ist folgendes Paging System
 - Virtueller Adressraum: 32Bit
 - PageSize beträgt 1KiB

Wie groß ist die Tabelle damit insgesamt (in MiB), wenn ein PTE 4 Byte lang ist

A: 2 B: 8 C: 14 D: 20

E: Keine der Angaben

Professor Dr. Michael Mächtel

Paging System (32Bit, PageSize: 1KiB)

■ Für ein 2 stufiges Paging wird die VPN in zwei Komponenten aufgeteilt: die **VPNPageDir**, die in das Seitenverzeichnis indiziert, und der **VPNChunkIndex**, der in die Seite der Seitentabelle indiziert, in der sich die PTEs befinden. Angenommen, jeder Eintrag in der Seitentabelle (PDE/PTE) ist 4 Byte groß.

Wieviele PTEs passen in diesem System auf eine einzige Seite?

A: 16 B: 32 C: 64 D: 128 E: 256

Professor Dr. Michael Mächte

29

- → E: 256
- → 1024 / 4 Byte = 256

Fragen

-

Paging System (32Bit, PageSize: 1KiB)

■ Für ein 2 stufiges Paging wird die VPN in zwei Komponenten aufgeteilt: die **VPNPageDir**, die in das Seitenverzeichnis indiziert, und der **VPNChunkIndex**, der in die Seite der Seitentabelle indiziert, in der sich die PTEs befinden. Angenommen, jeder Eintrag in der Seitentabelle (PDE/PTE) ist 4 Byte groß.

Wieviele <u>Bits</u> werden im **VPNChunkIndex** benötigt?

A: 2 B: 4 C: 8 D: 14 E: 16 Fragen

Paging System (32Bit, PageSize: 1KiB)

■ Für ein 2 stufiges Paging wird die VPN in zwei Komponenten aufgeteilt: die **VPNPageDir**, die in das Seitenverzeichnis indiziert, und der **VPNChunkIndex**, der in die Seite der Seitentabelle indiziert, in der sich die PTEs befinden. Angenommen, jeder Eintrag in der Seitentabelle (PDE/PTE) ist 4 Byte groß.

Wieviele Bits werden in der VPNPageDir benötigt?

A: 2 B: 4 C: 8 D: 14 E: 16

Professor Dr. Michael Mächtel

- → D: 14, weil 32 8 10 = 14
- → Eigentlich 8 reichen, aber um den ganzen Adressraum zu addressieren wird 14 gebraucht.

Paging System (32Bit, PageSize: 1KiB)

■ Für ein 2 stufiges Paging wird die VPN in zwei Komponenten aufgeteilt: die **VPNPageDir**, die in das Seitenverzeichnis indiziert, und der **VPNChunkIndex**, der in die Seite der Seitentabelle indiziert, in der sich die PTEs befinden. Angenommen, jeder Eintrag in der Seitentabelle (PDE/PTE) ist 4 Byte groß.

Wie viel Speicherplatz wird für das Page Directory benötigt (KiB)?

A: 16 B: 32 C: 64 D: 128 E: 256

Professor Dr. Michael Mächte

32

→ 2^14 * 4 = 64KiB

Fragen

TLB Miss / Hit

■ Betrachten Sie folgenden C Code Abschnitt:

```
int i;
int p[1024];
....
for (i = 0; i < 1024; i++)
   p[i] = 0;</pre>
```

Überlegen Sie sich das TLB Verhalten während der Loop Sequenz. Wie viele Misses (**minimal**, **maximal**) wird dieser Code durch die Loop auslösen, wenn er zum ersten Mal gestartet wird? Gehen Sie dazu von einer 1-KiB PageSize und einer 4Byte Integer aus.

A: (1,0) B: (1,1) C: (1,2) D: (2,2)

E: Keine der Angaben

Professor Dr. Michael Mächte

- **→** E
- → minimal 4, weil die Integers sich über 4 pages verbreiten
- → maximal 5, weil die pages vielleicht im Speicher nicht im richtigen Raster befinden