

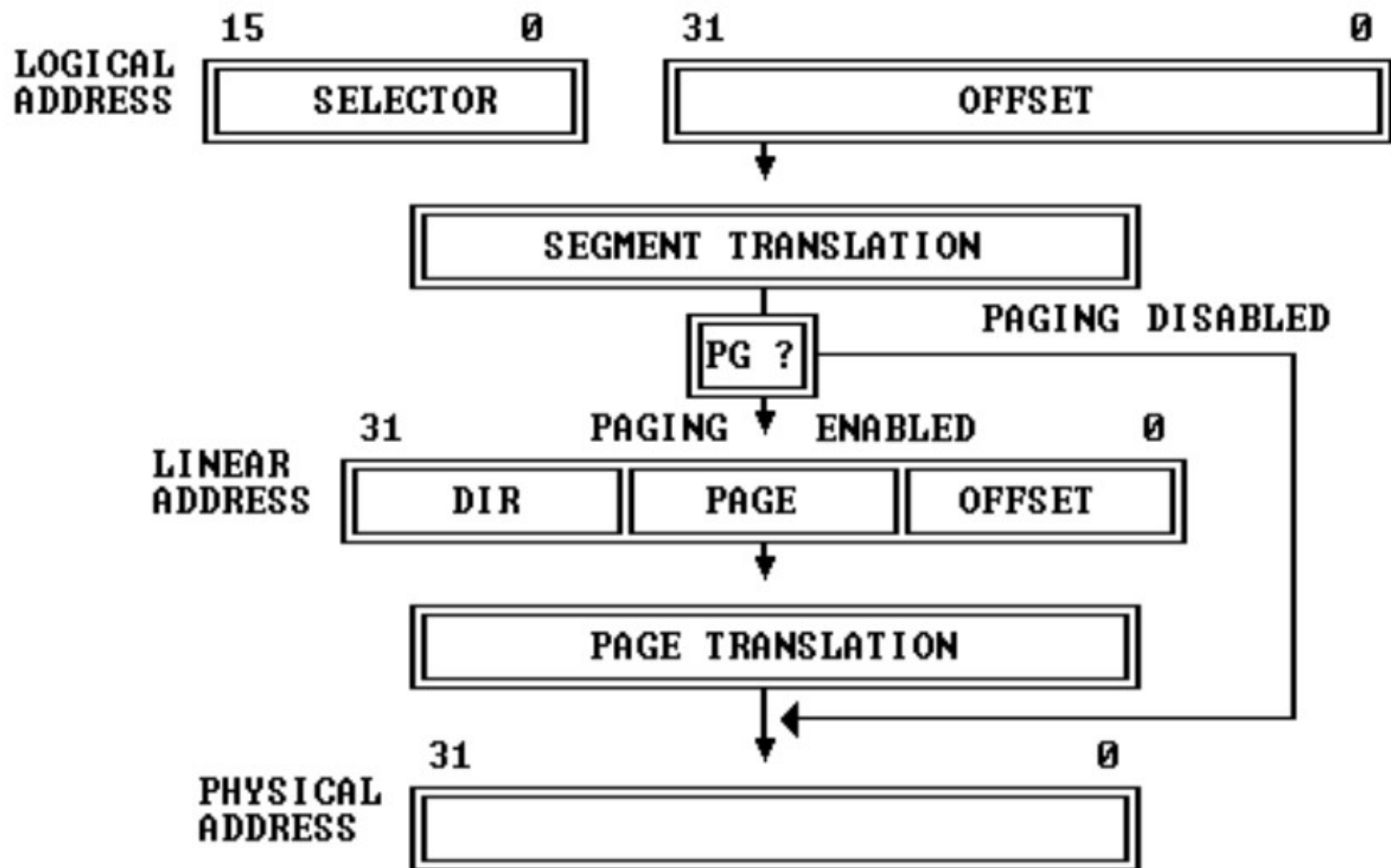
OS 2018 v. 04

MIT ;)

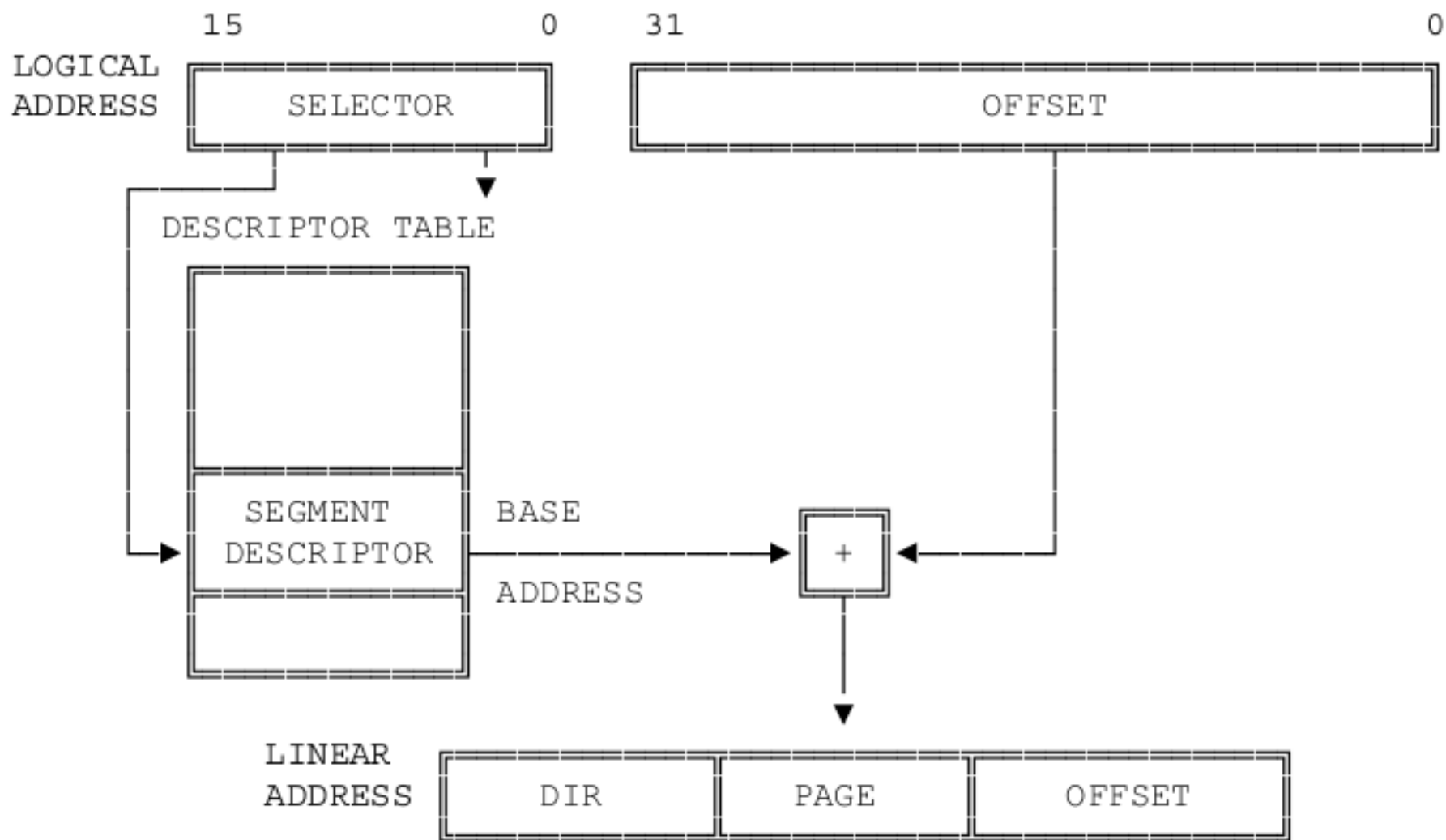
<https://pdos.csail.mit.edu/6.828/2018>

1. SEGMENTACIA a STRANKOVANIE

Preklad logickej adresy na fyzicku

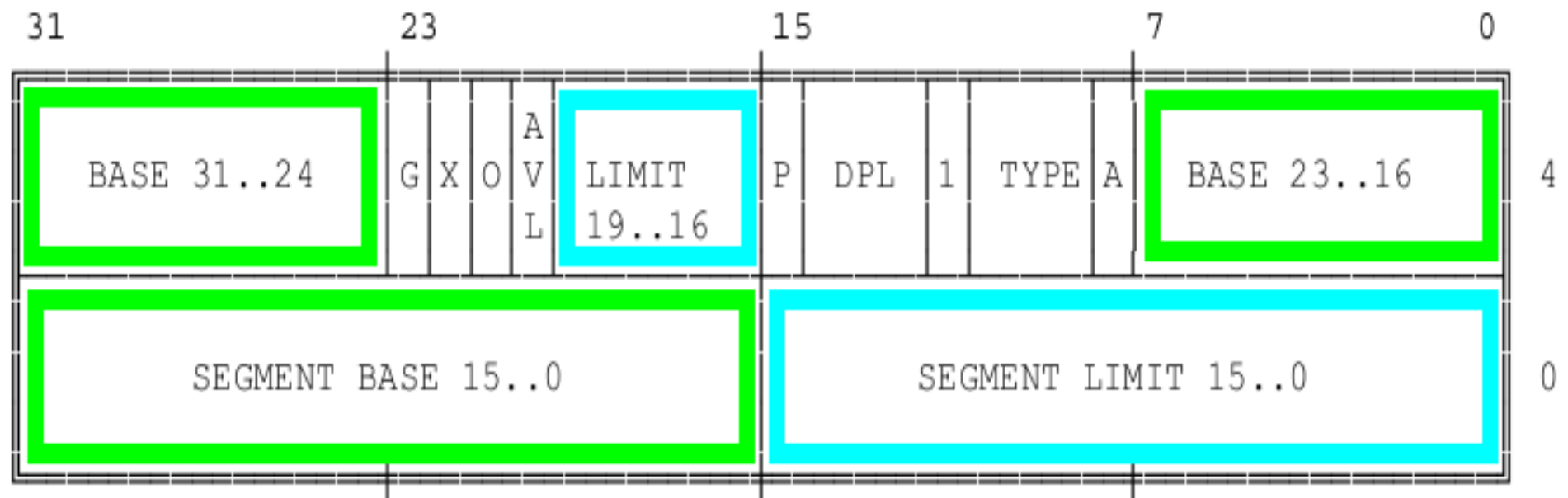


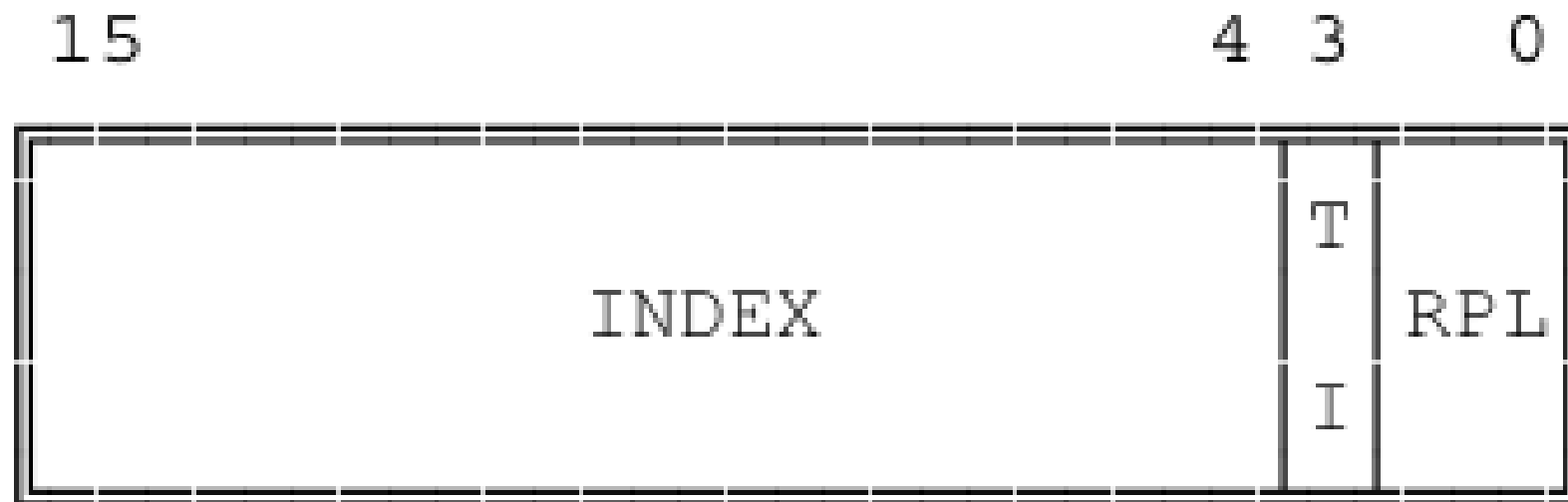
Segmentacia



Deskriptor segmentu

DESCRIPTORS USED FOR APPLICATIONS CODE AND DATA SEGMENTS





TI - TABLE INDICATOR

RPL - REQUESTOR'S PRIVILEGE LEVEL

Segmentove registre

16-BIT VISIBLE
SELECTOR

HIDDEN DESCRIPTOR

| | | |
|----|--|--|
| CS | | |
| SS | | |
| DS | | |
| ES | | |
| FS | | |
| GS | | |

Objasnenie asm ver. 1

- **boot/boot.S**
 - **lgdt, cr0**
 - **cs, ds, es, fs, gs, ss**
- **kern/entry.S**
 - **cr3, RELOC(), cr0**
 - **bootstack, bootstacktop**
- **kern/entrypgdir.c**
 - **entry_pgdir 2 polozky!!!, entry_pgtable**

Vysledok segmentacie

VirtA (LogA) --->
Linearna Adresa

Strankovanie

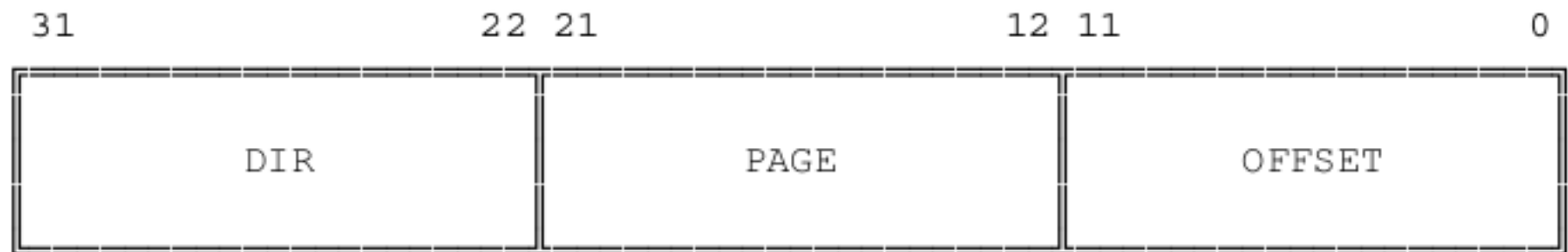
- Ramec (page frame) versus stranka (page)
- Linearna adresa
- Tabulky stranok
- Polozka tabulky stranok
- Preklad

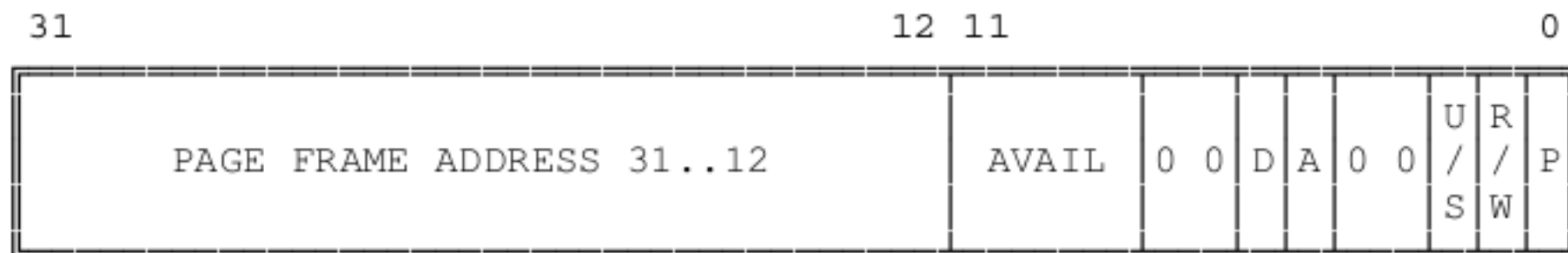
Princip

- Jedna velka tabulka stranok
- Kolko ma poloziek?
- Kolko miesta zabera v pamati?

- Dvoj urovnove strankovanie
- Troj urovnove, stvor urovnove

Format linearnej adresy





P - PRESENT

R/W - READ/WRITE

U/S - USER/SUPERVISOR

D - DIRTY

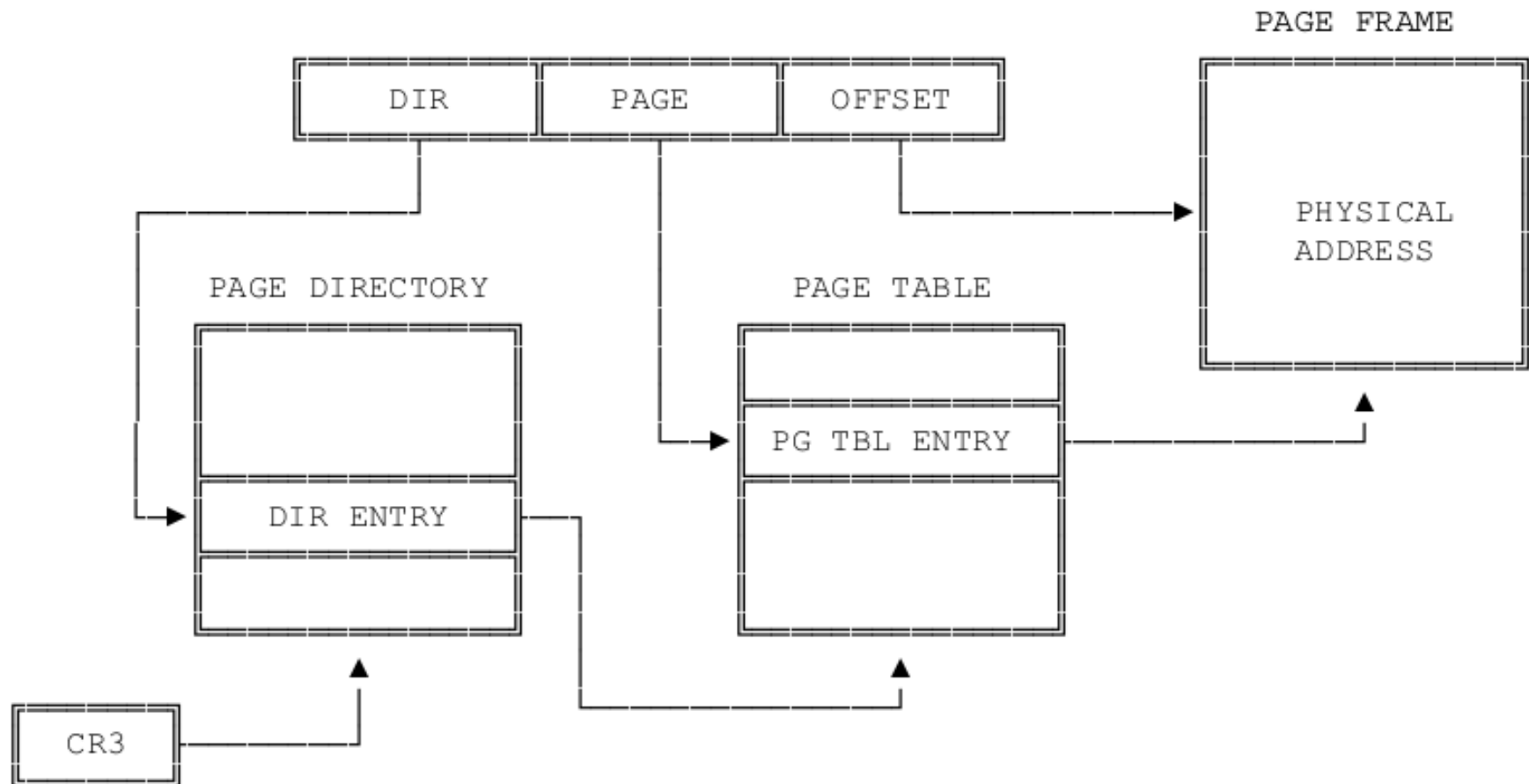
AVAIL - AVAILABLE FOR SYSTEMS PROGRAMMER USE

NOTE: 0 INDICATES INTEL RESERVED. DO NOT DEFINE.

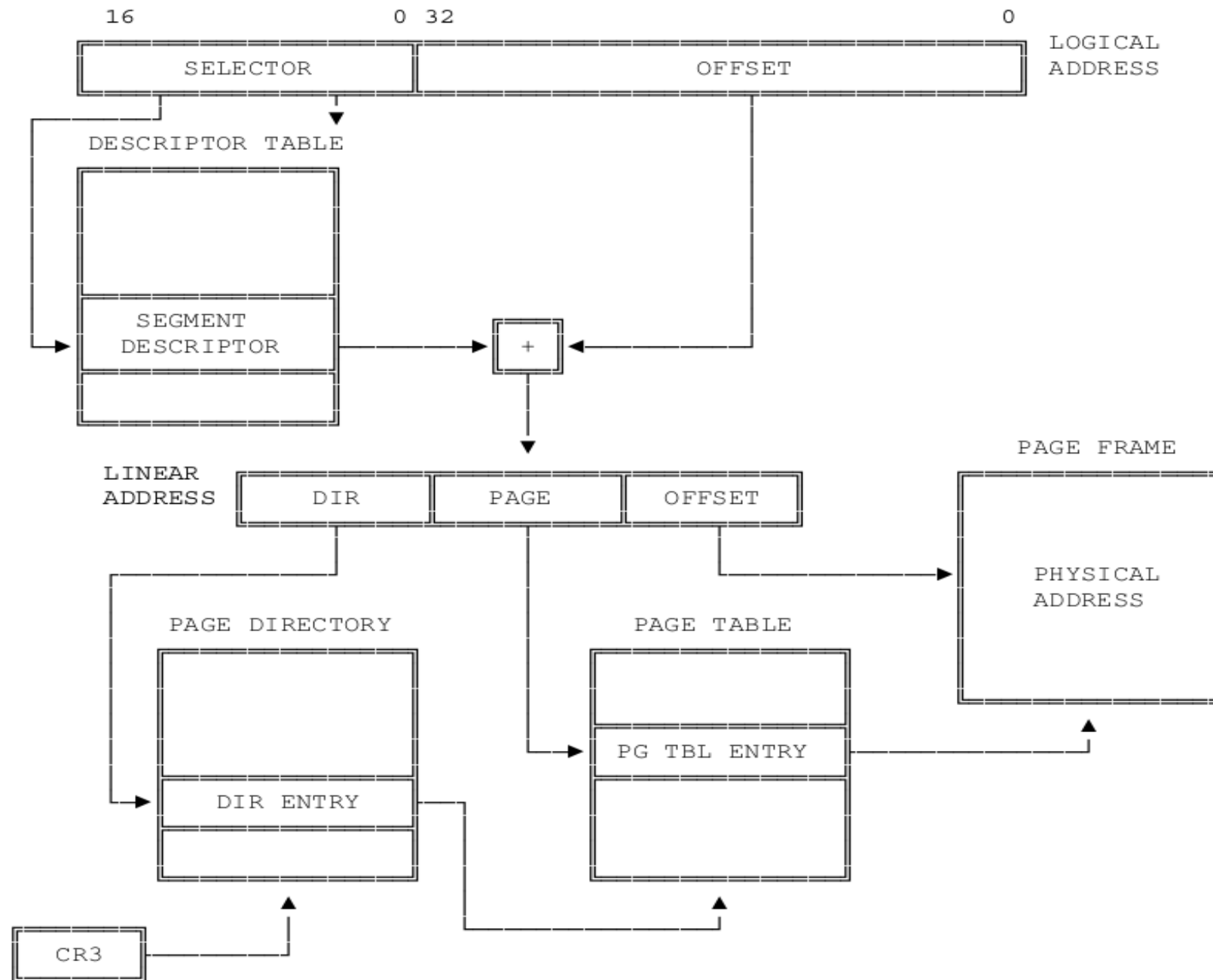
Kontrola oprávnění

| Page Directory Entry | U/S | R/W | Page Table Entry | U/S | R/W | Combined Protection | U/S | R/W |
|----------------------|-----|-----|------------------|-----|-----|---------------------|-----|-----|
| | S-0 | R-0 | | S-0 | R-0 | | S | x |
| | S-0 | R-0 | | S-0 | W-1 | | S | x |
| | S-0 | R-0 | | U-1 | R-0 | | S | x |
| | S-0 | R-0 | | U-1 | W-1 | | S | x |
| | S-0 | W-1 | | S-0 | R-0 | | S | x |
| | S-0 | W-1 | | S-0 | W-1 | | S | x |
| | S-0 | W-1 | | U-1 | R-0 | | S | x |
| | S-0 | W-1 | | U-1 | W-1 | | S | x |
| | U-1 | R-0 | | S-0 | R-0 | | S | x |
| | U-1 | R-0 | | S-0 | W-1 | | S | x |
| | U-1 | R-0 | | U-1 | R-0 | | U | R |
| | U-1 | R-0 | | U-1 | W-1 | | U | R |
| | U-1 | W-1 | | S-0 | R-0 | | S | x |
| | U-1 | W-1 | | S-0 | W-1 | | S | x |
| | U-1 | W-1 | | U-1 | R-0 | | U | R |
| | U-1 | W-1 | | U-1 | W-1 | | U | W |

Preklad LinA-->FyzA



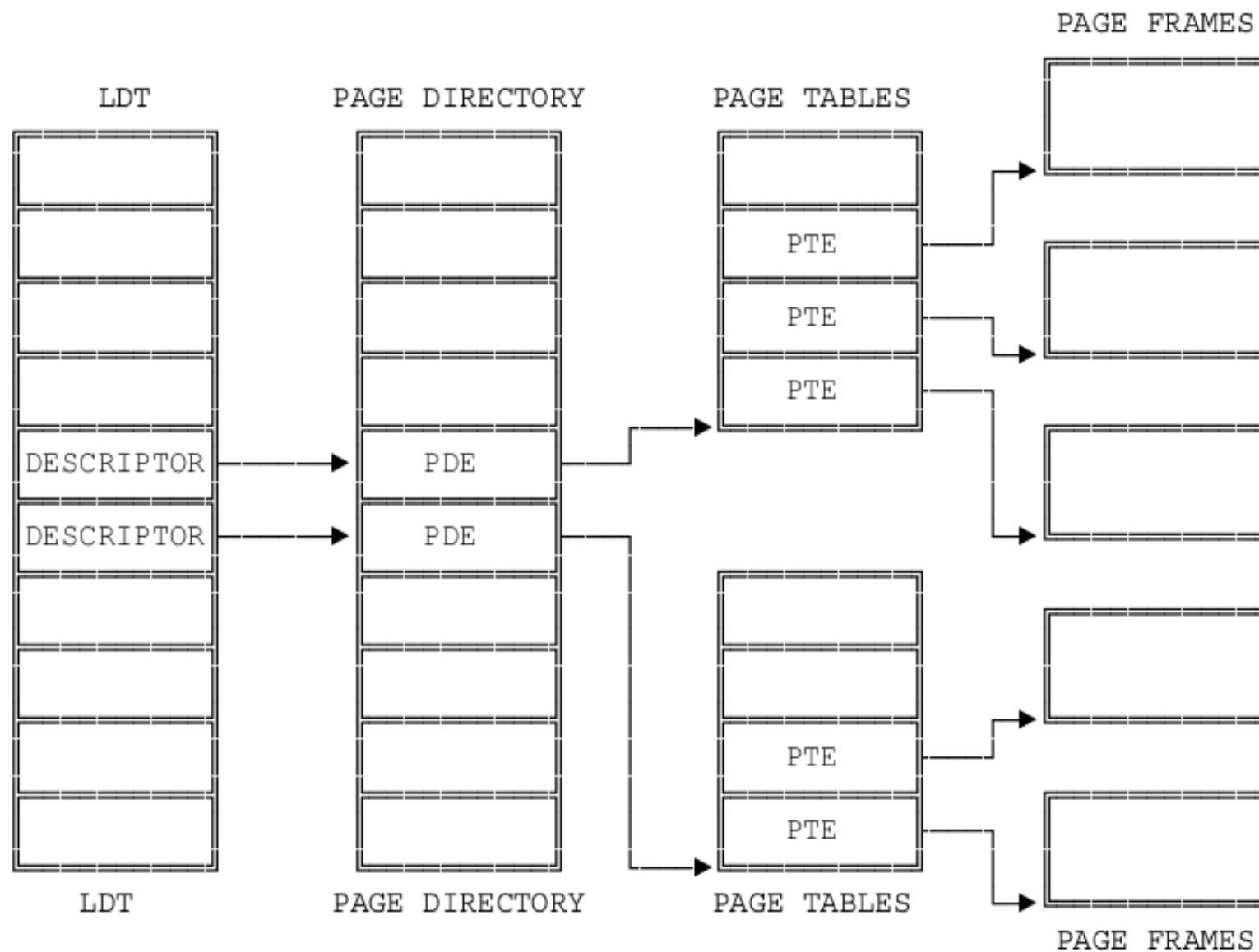
Seq + Pag



Kombinacie Seg + Pag

- FLAT model (“vypnuta” segmentacia)
- Jeden segment cez viac stranok
- Jedna stranka obsahujuca viac segmentov (napr. semafore)
- 1 tabulka stranok na 1 segment (t.j. 1024 stranok per seg)
- Licujuce hranice segmentov a stranok
- Nerovnake hranice segmentov a stranok

Deskriptor per stranka



2. ADRESACIA V JADRE JOS

Objasnenie asm ver. 2

- boot/boot.S
 - lgdt, cr0
 - cs, ds, es, fs, gs, ss
- kern/entry.S
 - **cr3, RELOC(), cr0**
 - **bootstack, bootstacktop**
- kern/entrypgdir.c
 - **entry_pgdir 2 polozky!!!, entry_pgtable**

Alokacia fyzickych stranok (cca 30r, 40m)

- `boot_alloc()` cca 8 riadkov, 15 min
 - `mem_init()` cca 3 riadky, 2 min
 - `page_init()` cca 5 riadkov, 10 min
 - `page_alloc()` cca 8 riadkov, 10 min
 - `page_free()` cca 5 riadkov, 3 min
-
- Pocet stranok RAM – premenna 'npages'
 - Velkost stranky – 4096 bajtov – konstanta 'PGSIZE'

PADDR(x) versus KADDR(x)

- `uintptr_t` – ukazatel jadra (adresy zacinajuce 0xF...)
- `physaddr_t` – fyzicka adresa v RAM
- `PADDR(x): uintptr_t → physaddr_t`
- (napr. 0xF010BABA → 0x0010BABA)
- `KADDR(x): physaddr_t → uintptr_t`
- (napr. 0x0030DEAD → 0xF030DEAD)

boot_alloc()

- Ukazatel na prvý volný bajt ZA jadrom
- Praca v mode strankovania, volná pamäť (i použitá) zaokrúhľovaná na stranky!
- 3 stavy:
 - Nedostatok pamäte! (ako zistíme???) (vieme veľkosť RAM a máme ukazateľ na prvé voľné miesto spolu s požadovanou veľkosťou... ale... to nestačí! Uvažuj mapovanie!!!)
 - Vstupný parameter == 0 !!!!!!!!!
 - Vstupný parameter < 0 ?????
- Pomocné makra: PADDR, KADDR

mem_init()

- Vyuzit boot_alloc()
- Alokacia pola struktur PageInfo, zaciatok do 'pages'
- Praca podla pokynov vo funkcii!!
- Citat komentare!!!

page_init()

- Inicializuje ZOZNAM volnych ramcov, nie samotne ramce v pamati!
- <IOPHYSMEM; EXTPHYSMEM) nesmu byt v zozname
- <EXTPHYSMEM; first_free_page) nesmu byt v zozname
 - Co je od EXTPHYSMEM v ramke?
 - Pokial siaha kernel?
 - Ako zistime prvu volnu pamat 'nad' jadrom?
- Pomocne makra PADDR, KADDR, PGNUM...

page_alloc()

- Pracuje so zoznamom 'page_free_list'
- Ak je prazdny, vraciame NULL
- Inak z neho 'odoberieme' prvý prvok (opakovanie prace so zretazeným zoznamom... - odoberame prvok zo ZACIATKU zoznamu)
- Ak je nastavený ALLOC_ZERO, použijeme memset()
 - Ako zistíme adresu, kde nám začína stránka?
 - Vid pmap.h (page2pa, pa2page, page2kva)
- Pozor na správnu inicializáciu položiek štruktúry PageInfo

page_free()

- Ak sa snazi niekto uvolnit stranku, ktora sa pouziva (polozka pp_link a/alebo pp_ref struktury PageInfo su nenulove), panic!
- Pridaj stranku do zoznamu volnych stranok
- Pridavame na ZACIATOK

!!! DOMACA ULOHA !!!

Kapitola 5 Memory

Management z knizky Intel
80386 Programmer's Reference
Manual 1986