

## 实模式与保护模式

黄婉红 hwh@smail.nju.edu.cn





• 实模式: 基地址+偏移量可以直接获得物理地址的模式

• 缺点: 非常不安全

• 保护模式:不能直接拿到物理地址

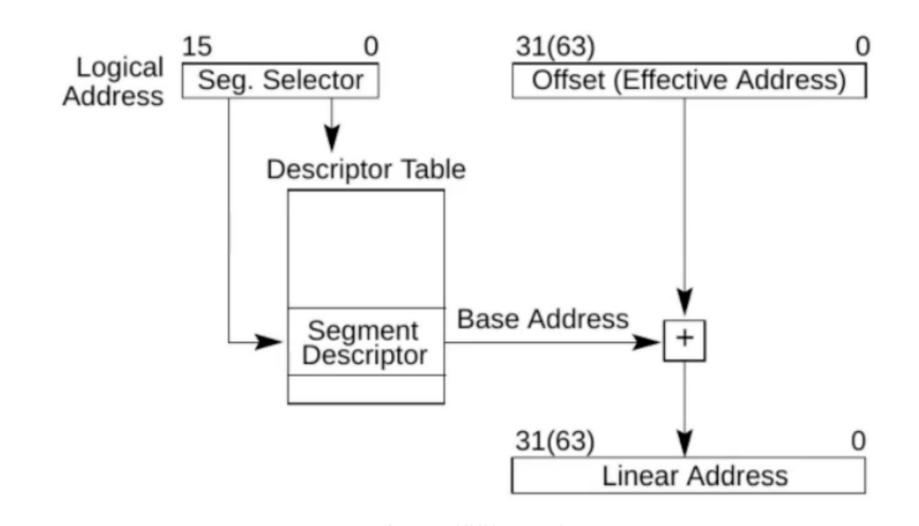
• 需要进行地址转换

• 从80286开始,是现代操作系统的主要模式





## 逻辑地址转线性地址





- 选择子共16位, 放在段选择寄存器里
- 低2位表示请求特权级
- 第3位表示选择GDT还是LDT方式
- 高13位表示在描述符表中的偏移
  - 故描述符表的项数最多是2的13次方





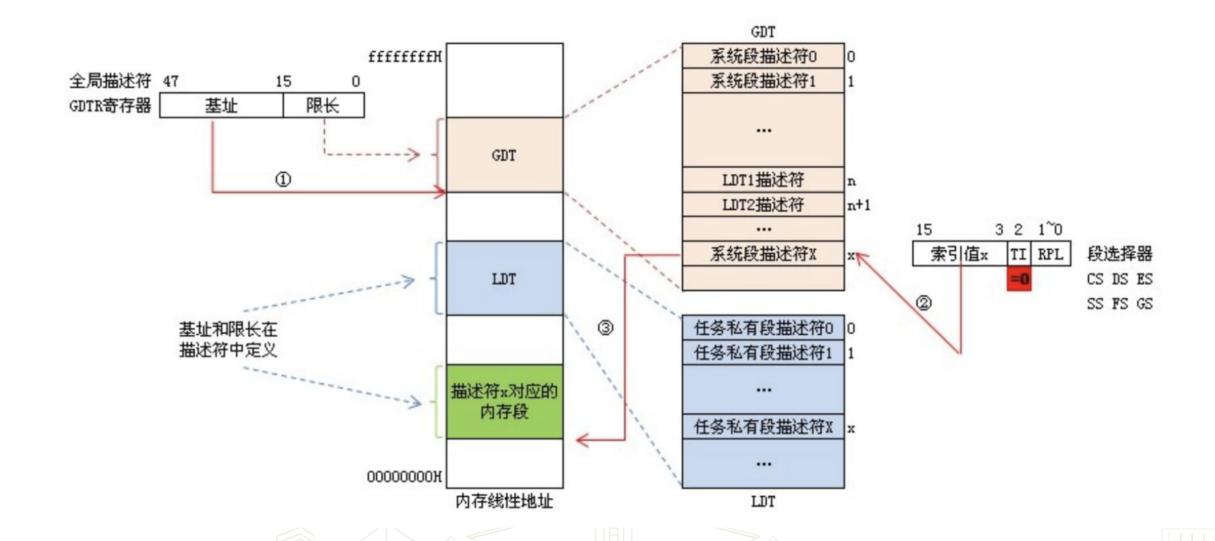
3124 段基址 2		属性等 (见下图)				230 段基址 1						150 段界限 1			
/	/	'n		֓֓֓֓֓֓֓֓֓֓֓֓֓֓֓֓֓֓֓֓֓֓֓֓֓֓֓֓֓֓֓֓֓֓֓֓֓		(8	ids'	10	diffo	oof	lfac	glø	) T	Œ	S
7	6	5	4	3	2	1	0	7	6	5	4	3	2	1	0
G	D/B	0	AVL	段界限 2(1916)			P	D	PL	S	TYPE				



- GDT: 全局描述符表, 是全局唯一的。
  - 存放一些公用的描述符,和包含各进程局部描述符表首地址的描述符。
- LDT: 局部描述符表,每个进程都可以有一个。
  - 存放本进程内使用的描述符。

- GDTR: 48位寄存器,高32位放置GDT首地址,低16位放置GDT限长
  - 限长决定了可寻址的大小,注意低16位放的不是选择子
- LDTR: 16位寄存器,放置一个特殊的选择子,用于查找当前进程的LDT首地址。

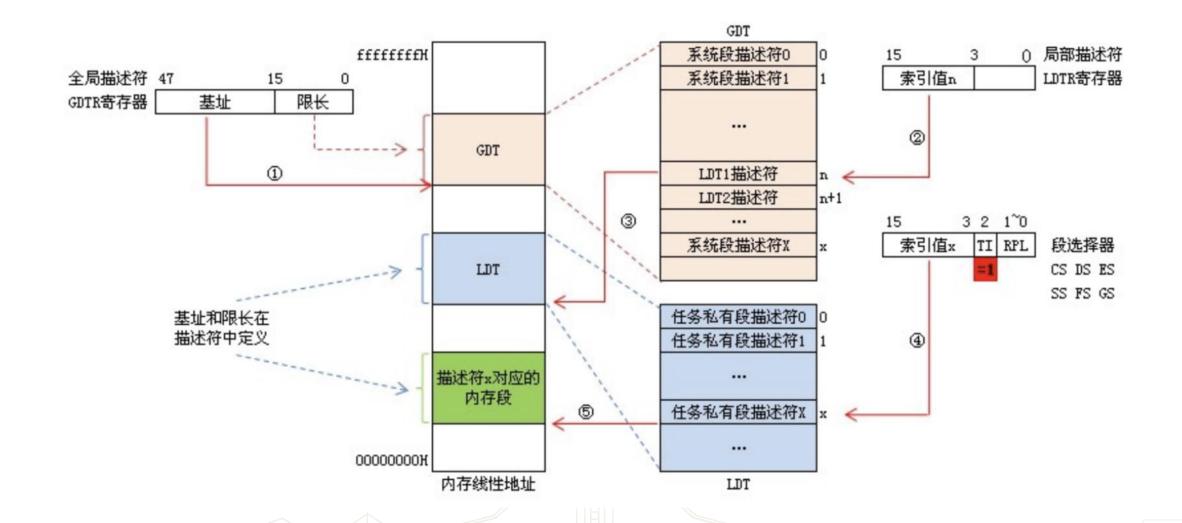






- 1. 给出段选择子(放在段选择寄存器里)+偏移量
- 若选择了GDT方式,则从GDTR获取GDT首地址,用段选择子中的13位做偏移,拿到GDT中的描述符
- 如果合法且有权限,用描述符中的段首地址加上1.中的偏移量找到物理地址, 寻址结束







- 1. 给出段选择子(放在段选择寄存器中)+偏移量
- 2. 若选择了LDT方式,则从GDTR获取GDT首地址,用LDTR中的偏移量做偏移,拿到GDT中的描述符1
- 3. 从描述符1中获取LDT首地址,用段选择子中的13位做偏移,拿到LDT中的描述符2
- 4. 如果合法且有权限,用描述符2中的段首地址加上1.中的偏移量找到物理地址。寻址结束



## THANKS

