Operating System: Virtual Address

Fall 2024

Homework 8 — Novmember 3

Lecturer: Jiang Dejun Completed by: 2022K8009929010 Zhang Jiawei

8.1

- Best Fit: 5MB, 18MB, 20MB, 8MB, 15MB, 段 A 需要比较 5 次, 段 B 需要比较 4 次, 段 C 需要比较 3 次;
- Worst Fit: 12MB, 5MB, 8MB, 9MB, 10MB, 段 A 需要比较 1 次, 段 B 需要比较 1 次, 段 C 需要比较 1 次;
- First Fit: 5MB, 8MB, 9MB, 10MB, 15MB, 段 A 需要比较 1 次, 段 B 需要比较 2 次, 段 C 需要比较 2 次;
- Next Fit: 5MB, 8MB, 9MB, 10MB, 15MB, 段 A 需要比较 1 次, 段 B 需要比较 2 次, 段 C 需要比较 1 次;

8.2

- (1) 页大小即为 $2^{12} = 4KB$ 。
- (2) 共能索引 $2^{8+6+6} = 2^{20}$ 个页。
- (3) 由于页大小为 4KB,故代码段占据的页数为 $\lceil \frac{128}{4} \rceil = 32$ 页,数据段占据的页数为 $\lceil \frac{66}{4} \rceil = 17$ 页,栈段占据的页数为 $\lceil \frac{8}{4} \rceil = 2$ 页。所以最少占用的物理页框数为 32+17+2=51,最多占用的极端情况为每个物理页框只使用 1 字节,共占用 $128K+66K+8K=202K=101\times 2^{11}$ 个物理页框。
- (4) 由于页大小不变, 故程序需要占用的物理页框数量不变, 仍为最少占用的物理页框数为 51, 最多占用的极端情况为 101×2^{11} 个物理页框。

8.3

可设 TLB 命中率为 h,则 TLB 未命中率为 1-h。 有公式:

虚实地址映射平均延迟 = $h \times TLB$ 查询时间 + $(1 - h) \times (TLB$ 查询时间 + 页表查询时间 + TLB 填充时间)

若使得虚实地址映射平均延迟为 40ns,则有:

$$40 = 5h + 130(1 - h)$$
$$h = 0.72$$

故 TLB 命中率至少为 72%。

若使得虚实地址映射平均延迟为 20ns,则有:

$$20 = 5h + 130(1 - h)$$

h = 0.88

故 TLB 命中率至少为 88%。

8.4

- (1) 由于虚地址空间为 2^{32} , 页大小为 4KB, 故页表项数为 $2^{32-12}=2^{20}$ 。
- (2) 要使得每次进入循环都触发 TLB 未命中,即每次进入循环都要访问一个新的页表。而一个页表内可容 纳 $2^{12-2}=2^{10}$ 个数组元素,只需步长 $M>2^{10}$ 即可。对于数组元素个数,只需要 $N\geq M$ 即可。
- (3) 要使 TLB 命中尽可能多,即每次进入循环都尽量访问相同的页表项,只需步长 M=1 即可。对于数组元素个数,只需要 $N\leq 2^{10}$ 即可。