**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 8 次, 段 B 需要比较 7 次, 段 C 需要比较 6 次;
- Worst Fit: 12MB, 5MB, 8MB, 9MB, 10MB, 段 A 需要比较 8 次, 段 B 需要比较 7 次, 段 C 需要比较 6 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  $4{\rm KB}$ ,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  $101 \times 2^{11}$  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。