山东大学<u>计算机科学与技术</u>学院 操作系统 课程实验报告

学号: 201705130120 姓名: 苑宗鹤 班级: 17 1 班

实验题目:实验七

实验目的:

(1)通过考察系统加载应用程序过程,如何为其分配内存空间、创建页表并建立虚页与实页帧的映射 关系,理解 Nachos 的内存管理方法;

- (2) 理解系统如何对空闲帧的管理:
- (3) 理解如何加载另一个应 用程序并为其分配地址空间,以支持多进程机制;
- (4) 理解进程的 pid;
- (5) 理解进程退出所要完成的 工作;

实验环境: ubuntu18 x64 windows10 clion

实验步骤:

- (1) 阅读./prog/protest.cc,深入理解 Nachos 创建应用程序进程的详细过程
- (2)阅读理解类 AddrSpace,然后对其进行修改,使 Nachos 能够支持多进程机制,允许 Nachos 同时运行多个用户线程:
- (3) 在类 AddrSpace 中添加完善 Print()函数(在实验 6 中已经给出)
- (4) 在类 AddrSpace 中实例化类 Bitmap 的一个全局对象,用于管理空闲帧;
- (5)如果将 Spaceld 直接作为进程号 Pid 是否合适?如果感觉 不是很合适,应该如何为进程分配相应的 pid?
- (6) 为实现 Join(pid),考虑如何在该进程相关联的核心线 程中保存进程号;
- (7) 根据进程创建时系统为其所做的工作,考虑进程退出时应该做哪些工作;
- (8) 考虑系统调用 Exec()与 Exit()的设计实现方案;

实验结果:

首先创建一个 bitmap 全局变量用来保存已经分配的

```
void SaveState();  // Save
void RestoreState();  // infc
void Print();
static BitMap * freeMap;
private:
TranslationEntry *pageTable: //
```

然后在 Addr Space 被调用时进行初始化

分配时通过 Find 来分配

```
pageTable = new TranslationEntry[ numrages ],
for ( i = 0; i < numPages; i++ ) {
    int frame = AddrSpace::freeMap->Find();
    pageTable[ i ].virtualPage = frame; // for now, virtual page # = phys page #
    pageTable[ i ].physicalPage = frame;
    pageTable[ i ].valid = TRUE;
    pageTable[ i ].use = FALSE;
    pageTable[ i ].dirty = FALSE;
    pageTable[ i ].readOnly = FALSE; // if the code segment was entirely on
    // a separate page, we could set its
    // pages to be read-only
    bzero( machine->mainMemory + pageTable[ i ].physicalPage * PageSize, PageSize );
}
```

并且按页来进行 bzero 置零操作

可以将第一个分配的 spaceid 作为 pid 因为进程之间空间不重复

问题及收获:			