OS Homework1 Report Team21

葉宥忻 109062301 - Open, Write 陳禹勳 109062134 - Read, Close

Trace code

(a)

當我們initialize kernel後,會執行kernel->ExecAll(),產生一個thread來run我們的program,再經過開啟user program、初始化register、page table等操作後,接下來開始執行
Machine::Run()

Machine::Run()

當user program開始執行的時候,準備好一個Instruction的data structure,並把status設成 user mode,在for迴圈裡 OneInstruction一個一個讀並執行指令,每個指令執行完後呼叫 OneTick()增加simulated time,同時檢查有沒有interrupt需要處理

Machine::OneInstruction()

從memory中fetch instruction進行decode,再根據opcode判斷他是甚麼指令做相應的操作 (如add、jal等),並且更新pc,如果有error或是syscall則會把exceptionType(例如SyscallException) 當作參數傳給RaiseException()

Machine::RaiseException()

紀錄造成trap的virtual address, 並從user mode轉換到kernel mode, 讓os得以處理 exception, 並把ExceptionType繼續傳給ExceptionHandler(), 處理完再跳回user mode

ExceptionHandler()

ExceptionHandler()接收到exceptionType後, 從register2判斷是哪種syscall type, 做相應的處理, 如遇到SC_halt就會做SysHalt(), 最後更新pc

SysHalt()

定義了os如何處理SC_Halt, 也就是呼叫kernel->interrupt->Halt()

Interrupt::Halt()

印出一些資訊(如Ticks、PageFults number等等), 並終止掉整個NachOS

(b)

ExceptionHandler()

接收到exceptionType後,做相應的處理,如遇到SC_Create就做SysCreate(filename),而 filename會放在mainMemory[val]中, val在register[4]中,最後更新pc

SysCreate()

定義了os怎麼去處理SC_Create, 也就是呼叫kernel->fileSystem->Create(), 若成功create回傳1, 否則回傳0

FileSystem::Create()

- 1. 確認directory有沒有重複名字的file
- 2. 確認disk有沒有空間給file header
- 3. 確認directory有沒有空間給file name跟file header
- 4. 確認disk有沒有空間給data
- 5. 若1~4都成功,則把header、更新過的freemap、更新過的directory寫回disk, 並return True;失敗則return False。

(c)

ExceptionHandler()

接收到exceptionType後,做相應的處理,如遇到SC_PrintInt就做SysPrintInt(val), val放在register[4]裡面,最後更新pc

SysPrintInt()

定義了os怎麼去處理SC_PrintInt, 也就是呼叫kernel->synchConsonleOut->PutInt(val)

SynchConsoleOutput::PutInt()

1. 把int轉成str

- 2. lock -> Acquire(): 避免和其他thread同時output
- 3. consoleOutput -> PutChar(): 把char寫進display
- 4. waitFor->P(): 等待後面呼叫了CallBack()中的waitFor->V()表示output結束
- 5. 迴圈重複執行3、4, 一個一個output str的char
- 6. lock->Release(): thread釋出lock

SynchConsoleOutput::PutChar()

- 1. lock -> Acquire(): 避免和其他thread同時output
- 2. consoleOutput -> PutChar(): 把char寫進display
- 3. waitFor->P(): 等待後面呼叫了CallBack()中的waitFor->V()表示output結束
- 4. lock->Release(): thread釋出lock

ConsoleOutput::PutChar()

透過putBusy限制一次write一個char,使用WriteFile函式來write到display上,因為ConsoleOutput的writeFile==NULL,所以writeFileNo=1,因此我們會output在console上,最後再schedule ConsoleWriteInt這個interrupt在經過ConsoleTime時間後。

Interrupt::Schedule()

將interrupt依據什麼時間要執行,新增一個PendingInterrupt到pending這個list中。

Machine::Run()

當user program開始執行的時候,準備好一個Instruction的data structure, 並把status設成 user mode, 在for迴圈裡 OneInstruction一個一個讀並執行指令, 每個指令執行完後呼叫 OneTick()增加simulated time, 同時檢查有沒有interrupt需要處理

Machine::OneTick()

看現在是user mode還是kernel mode增加simulated time, 先disable interrupt, 用 CheckIfDue()去檢查並處理interrupt,再enable interrupt回來,最後檢查是否要context switch。

Interrupt::CheckIfDue()

- 1. 先確認有沒有pending interrupt
- 2. 先看pending中的第一個interrupt, 如果已經到了執行的時間, 或是

advanceClock=True直接advance時間, 去執行他的CallBack(), 接下來依序取出其他時間到了的interrupt, 去呼叫他們的CallBack()。

ConsoleOutput::CallBack()

putBusy設回Flase, 更新kernel->stats->numConsoleCharsWritten, 呼叫callWhenDone->CallBack(), 也就是SynchConsoleOutput::CallBack()。

SynchConsoleOutput::CallBack()

呼叫waitFor->V(), 告知完成output, 可以進行下一個char的output了。

Implement four I/O system calls

Start.S:

在Start.S中新增Open、Write、Read、Close的assembly code

Open:

在exceptionHandler中新增syscall type為SC_Open的case, 把name的pointer放在mainMemory[val]中, 其中val為放在register[4]的值。

在ksyscall.h新增OpenFileId SysOpen(), OpenFileId指的是OpenFile在OpenFileTable上的ID, 若成功Open則回傳放在Table上的ID, 失敗則回傳-1。而SysOpen()會往下呼叫OpenAFile(), OpenAFile的實作方法是:先檢查有沒有此name的file若沒有則回傳-1,若有再用for迴圈看OpenFileTable上有沒有空位(NULL),有空位則把此空位給此OpenFile,沒空位則回傳-1。

Write:

在exceptionHandler中新增syscall type為SC_Write的case, 從memory和register中取得buffer、size和OpenFileId, 呼叫SysWrite, 在ksyscall.h新增int SysWrite(char *buffer, int size, OpenFileId id) function return kernel->fileSystem->WriteFile(buffer, size, id), WriteFile function呼叫OpenFileTable[id]->Write, 也就是OpenFile::Write, OpenFile::Write呼叫了OpenFile::WriteAt, 讓我們從檔案的起始位置寫入指定的字數, 最後回傳真實寫入的字數, 如果失敗回傳-1, 例如OpenFileId invalid

Read:

在exceptionHandler中新增syscall type為SC_Read的case, 從memory和register中取得buffer、size和OpenFileId, 呼叫SysRead, 在ksyscall.h新增int SysRead(char *buffer, int size, OpenFileId id) function return kernel->fileSystem->ReadFile(buffer, size, id), ReadFile function呼叫OpenFileTable[id]->Read, 也就是OpenFile::Read, OpenFile::Read呼叫了OpenFile::ReadAt, 讓我們從檔案的起始位置讀取指定的字數, 最後回傳真實讀到的字數, 如果失敗回傳-1, 例如OpenFileId invalid

Close:

在exceptionHandler中新增syscall type為SC_Close的case, 從register中取得OpenFileId, 呼叫SysClose, 在ksyscall.h新增int SysClose(OpenFileId id) return

kernel->fileSystem->CloseFile(id),在CloseFile function中Delete OpenFileTable[id],OpenFile的destructor就會呼叫Close(file)去關閉檔案,最後再將OpenFileTable[id]設為NULL,成功就回傳1,失敗回傳-1,例如OpenFileId invalid

Difficulties

- 1. 一開始對nachos的架構還有lock的方法不太懂, 有些地方不知道為什麼會這樣跑, 但是trace更多code後, 就比較清楚了
- 2. SynchConsoleOutput跟ConsoleOuput的CallBack分不太清楚, Trace完 他們的Constructor後, 就比較知道他們的關係
- 3. 在做OpenAFile的時候,不小心把 if(OpenFileTable[i] == NULL)打成 if(OpenFileTable[i] = NULL, 導致一直無法把OpenFile成功放進 OpenFileTable。後來藉由更改其return的值來觀察他是從哪邊return 出來的,發現是錯在條件的判斷