OS MP1 - HackMD

OS MP1 Report

Team member:

```
110062204 呂宜燗: SC_Create report,以及 function Write、Read的撰寫
110062239 侯茹文: SC_Halt、SC_Create report,以及 function OpenFileId、Close的撰寫
```

(a)SC_Halt

Machine::Run

```
Machine::Run()
{
    Instruction *instr = new Instruction;

    kernel->interrupt->setStatus(UserMode); //將現在的status設為User mode,需要
system call時才會設為kernal mode

for (;;) {
    OneInstruction(instr); //進入到OneInstruction() 進行指令的實作

    kernel->interrupt->OneTick(); //模擬時間的前進

    if (singleStep && (runUntilTime <= kernel->stats->totalTicks)) //結束時
        Debugger();
    }
```

主要目的為模擬電腦運作並逐行執行指令的行為,並且在進入OneInstruction()後才有指令的獲取及實作。

Machine::OneInstruction()

```
Machine::OneInstruction(Instruction *instr)
{
    if (!ReadMem(registers[PCReg], 4, &raw)) //獲取下一個指令,將其存在raw後,進行解碼的動作
        return;
    instr->value = raw;
    instr->Decode();

if (debug->IsEnabled('m')) {
```

ASSERT(instr->opCode <= MaxOpcode); //確保code在有效的opcode範圍,若沒有就會終止code
...
}
int pcAfter = registers[NextPCReg] + 4; //下一行指令位置
...
switch (instr->opCode) { //以下處理opcode,也就是指令會需要對應到的實際動作
...
}
DelayedLoad(nextLoadReg, nextLoadValue);
registers[PrevPCReg] = registers[PCReg]; //進行指令順序的設定
registers[PCReg] = registers[NextPCReg];
registers[NextPCReg] = pcAfter;
}

獲取到現在需要執行的instruction後存入raw,並且在Decode()進行解碼,接下來根據其opcode執 行相應的動作。

其中有ASSERT(),後面也會出現;它用來避免一些錯誤發生、又或是到達不應該到達的地方時,會 終止程式的運作。

而處理完畢之後,會將pc數進行調整,以備執行下一個指令時使用。

```
case OP_SYSCALL:
    RaiseException(SyscallException, 0);
    return;
```

而值得一提的是,若有system call或是其他異常現象會使用RaiseException()進行system call,交由 os處理這些特殊狀況。

Machine::RaiseException()

```
Machine::RaiseException(ExceptionType which, int badVAddr)
{
    registers[BadVAddrReg] = badVAddr; //紀錄現在有問題的address
    DelayedLoad(0, 0); //(0, 0)取消現在任何再加載的動作 怕會有數據不一的情況發生
    kernel->interrupt->setStatus(SystemMode); //轉為kernal mode
    ExceptionHandler(which); //處理問題ing
    kernel->interrupt->setStatus(UserMode); //轉回user mode
}
```

因為發生了異常,所以將控制權由user轉為kernal的過程,並要交由ExceptionHandler()去處理狀

況,而在處理之前為了防止數據的混亂以及其他可能的不穩定狀況。 在異常被解決後,又會轉回user mode。

ExceptionHandler()

這部分在處理各種exception,而我們要關注的SC_Halt也是其中一種,這裡call了SysHalt()繼續處理問題。

SysHalt()

```
void SysHalt()
{
  kernel->interrupt->Halt();
}
```

跳到位於interrupt.cc的Halt(),進行終止程序的動作。

Interrupt::Halt()

```
Interrupt::Halt()
{
    cout << "Machine halting!\n\n";
    cout << "This is halt\n";
    kernel->stats->Print();
    delete kernel; //把整個kernal刪除
}
```

刪除了kernal,也代表它將整個程式停止了,關閉了NachOS程序。

(b)SC_Creat

ExceptionHandler()

```
case SC_Create:
   val = kernel->machine->ReadRegister(4); //讀取數值(檔案名稱位址)
      char *filename = &(kernel->machine->mainMemory[val]); //存取要生成的檔案
名稱
      status = SysCreate(filename); //創建文件 並回傳是否成功
      kernel->machine->WriteRegister(2, (int) status); //將現在的狀態寫入reg2
      }
      kernel->machine->WriteRegister(PrevPCReg,
kernel->machine->WriteRegister(PCReg,
kernel->machine->ReadRegister(PCReg) + 4);
      kernel->machine->WriteRegister(NextPCReg,
kernel->machine->ReadRegister(PCReg)+4);
      return;
      ASSERTNOTREACHED();
      break;
```

首先讀取檔案名稱的位址,再去那裏將file name讀取出來;傳入SysCreate()後,會回傳是否已經成功創建了,並記錄到register2 中。

SysCreate()

跳到位於ksyscall.h的Create(),並回傳是否成功創建。

FileSystem::Create()

```
bool Create(char *name) {
    int fileDescriptor = OpenForWrite(name); //創建一個資料夾
    if (fileDescriptor == -1) return FALSE; //失敗回傳false
    Close(fileDescriptor); //創建了 關掉資料夾 因為沒有要編輯
    return TRUE;
}
```

因為這次使用的是stub file system,因此我們只需要關注在stub file的部分。

先用OpenForWrite()開啟一個資料夾,若是沒有已存在的資料夾就會創建一個空的資料夾,而這個 動作失敗會回傳false。

而因為我們的指令只有創建資料夾,所以創完之後把資料夾關掉即可。

(c)SC PrintInt

ExceptionHandler()

```
case SC PrintInt:
   DEBUG(dbgSys, "Print Int\n");
    val=kernel->machine->ReadRegister(4); // 讀取參數
    DEBUG(dbgTraCode, "In ExceptionHandler(), into SysPrintInt, " <</pre>
kernel->stats->totalTicks);
    SysPrintInt(val); // 呼叫 System call
   DEBUG(dbgTraCode, "In ExceptionHandler(), return from SysPrintInt, " <</pre>
kernel->stats->totalTicks);
    // Set Program Counter
    kernel->machine->WriteRegister(PrevPCReg,
kernel->machine->ReadRegister(PCReg));
    kernel->machine->WriteRegister(PCReg, kernel->machine->ReadRegister(PCReg)
+ 4);
    kernel->machine->WriteRegister(NextPCReg,
kernel->machine->ReadRegister(PCReg)+4);
    return;
    ASSERTNOTREACHED();
    break;
```

處理 PrintInt System Call 的 Exception。

自 r4 讀取 System call 的參數 (user 在呼叫 system call 時設定的),並呼叫 SysPrintInt(val) 執行 PrintInt System Call

SysPrintInt()

```
void SysPrintInt(int val)
{
    DEBUG(dbgTraCode, "In ksyscall.h:SysPrintInt, into synchConsoleOut->PutInt,
" << kernel->stats->totalTicks);
    kernel->synchConsoleOut->PutInt(val); // pass val to PutInt()
    DEBUG(dbgTraCode, "In ksyscall.h:SysPrintInt, return from
synchConsoleOut->PutInt, " << kernel->stats->totalTicks);
}
```

在 ExceptionHandler 中的 SC_PrintInt case 被呼叫後,得到參數 val,再將此參數傳至 SyschConsoleOut::PutInt()。

SysConsoleOutput::PutInt()

```
void SynchConsoleOutput::PutInt(int value)
    char str[15];
    int idx=0;
    //sprintf(str, "%d\n\0", value); the true one
    sprintf(str, "%d\n\0", value); //simply for trace code
    lock->Acquire();
   do{
        DEBUG(dbgTraCode, "In SynchConsoleOutput::PutChar, into
consoleOutput->PutChar, " << kernel->stats->totalTicks);
        consoleOutput->PutChar(str[idx]);
        DEBUG(dbgTraCode, "In SynchConsoleOutput::PutChar, return from
consoleOutput->PutChar, " << kernel->stats->totalTicks);
        idx++;
        DEBUG(dbgTraCode, "In SynchConsoleOutput::PutChar, into waitFor->P(),
<< kernel->stats->totalTicks);
       waitFor->P(); // for synchornization
        DEBUG(dbgTraCode, "In SynchConsoleOutput::PutChar, return form
waitFor->P(), " << kernel->stats->totalTicks);
    } while (str[idx] != '\0');
    lock->Release();
```

將得到的 integer 轉為適合在 console output 的字串型式 (%d\n\o),再逐字交由 ConsoleOutput::PutChar() 處理,'\o' 為中止字元。 waitFor->P() 模擬等待 PutChar() 結束的訊號。 (可參考 SysConsoleOutput::CallBack())

SysConsoleOutput::PutChar()

```
void SynchConsoleOutput::PutChar(char ch)
{
    lock->Acquire();
    consoleOutput->PutChar(ch);
    waitFor->P();
    lock->Release();
}
```

原理與 SynchConsoleOutput::PutInt() 相同,但只有在 console output 單一字元 (char)。

ConsoleOutput::PutChar()

```
void ConsoleOutput::PutChar(char ch)
{
    ASSERT(putBusy == FALSE);
    WriteFile(writeFileNo, &ch, sizeof(char));
    putBusy = TRUE;
```

```
kernel->interrupt->Schedule(this, ConsoleTime, ConsoleWriteInt);
}
```

在指定檔案(預設為stdout)中,寫入ch,並 schedule 一個 ConsoleWriteInt 的 interrupt。

Interrupt::Schedule()

在 ConsoleOutput::PutChar() 執行此 method 後,會將指定的 interrupt 進行排程 (在此為 ConsoleWriteInt)。

Machine::Run()

在進行以上 System call 之後,會回到 Machine::Run() ,接續執行Interrupt::OneTick()。

Interrupt::OneTick()

```
void Interrupt::OneTick()
```

```
{
   MachineStatus oldStatus = status;
   Statistics *stats = kernel->stats;
// advance simulated time
   if (status == SystemMode) {
        stats->totalTicks += SystemTick;
        stats->systemTicks += SystemTick;
   } else {
        stats->totalTicks += UserTick;
        stats->userTicks += UserTick;
   }
   DEBUG(dbgInt, "== Tick " << stats->totalTicks << " ==");</pre>
// check any pending interrupts are now ready to fire
   ChangeLevel(IntOn, IntOff); // first, turn off interrupts
                                // (interrupt handlers run with
                                // interrupts disabled)
   CheckIfDue(FALSE);
                                // check for pending interrupts
   ChangeLevel(IntOff, IntOn); // re-enable interrupts
   if (yieldOnReturn) {
                                // if the timer device handler asked
                                // for a context switch, ok to do it now
       yieldOnReturn = FALSE;
                                        // yield is a kernel routine
        status = SystemMode;
        kernel->currentThread->Yield();
        status = oldStatus;
   }
```

在 OneTick() 中,會模擬時間的進行,同時也會確認 pending interrupts 是否到了指定的排程 (CheckIfDue(FALSE))。

在確認前,必須關閉 interrupt,結束確認後再開啟 (ChangeLevel())

Interrupt::CheckIfDue()

```
}
   if (pending->IsEmpty()) {
                                       // no pending interrupts
       return FALSE;
   }
   next = pending->Front();
   if (next->when > stats->totalTicks) { // if the interrupt is ready to be
fired
       if (!advanceClock) {
                               // not time yet
           return FALSE;
       }
       else {
                               // advance the clock to next interrupt
            stats->idleTicks += (next->when - stats->totalTicks);
            stats->totalTicks = next->when;
            // UDelay(1000L); // rcgood - to stop nachos from spinning.
       }
    }
   DEBUG(dbgInt, "Invoking interrupt handler for the ");
   DEBUG(dbgInt, intTypeNames[next->type] << " at time " << next->when);
   if (kernel->machine != NULL) {
       kernel->machine->DelayedLoad(0, 0);
   }
   inHandler = TRUE;
   do {
       next = pending->RemoveFront();  // pull interrupt off list
               DEBUG(dbgTraCode, "In Interrupt::CheckIfDue, into
callOnInterrupt->CallBack, " << stats->totalTicks);
       next->callOnInterrupt->CallBack();// call the interrupt handler
               DEBUG(dbgTraCode, "In Interrupt::CheckIfDue, return from
callOnInterrupt->CallBack, " << stats->totalTicks);
       delete next;
    } while (!pending->IsEmpty()
               && (pending->Front()->when <= stats->totalTicks));
   inHandler = FALSE;
   return TRUE;
```

確認是否有 pending interrupts 到期,若沒有,因在 OneTick() 中呼叫時參數為 FALSE,會直接回傳。

如果有應該被執行的 interrupts,便會開始從 pending 的第一個檢查,直到沒有 pending 或 已經沒

如果有應該被執行的 interrupts,便會開始從 pending 的第一個檢查,直到沒有 pending 或 已經沒 有到期 interrupts 了。處理 interrupts,即 callback 當初在 schedule 時指定的 Object->CallBack() (在此 case 為 ConsoleOutput::CallBack())。

ConsoleOutput::CallBack()

```
void ConsoleOutput::CallBack()
{
         DEBUG(dbgTraCode, "In ConsoleOutput::CallBack(), " <<
kernel->stats->totalTicks);
    putBusy = FALSE;
    kernel->stats->numConsoleCharsWritten++;
    callWhenDone->CallBack();
}
```

Interrupt 之後,將 putBusy 設為 FALSE (代表結束 putting char),並記錄數值。 最後 call back callWhenDone->CallBack() (在此 case 中為 SynchConsoleOutput::CallBack())

SynchConsoleOutput::CallBack()

```
void SynchConsoleOutput::CallBack()
{
    DEBUG(dbgTraCode, "In SynchConsoleOutput::CallBack(), " <<
kernel->stats->totalTicks);
    waitFor->V();
}
```

使用 waitFor->V() 模擬 PutChar() 結束的訊號,觸發在 PutInt() 中的 waitFor->P()。

(d) Makefile

make <filename>

編譯指定檔案。需要編譯的檔案在 Makefile 中有做編譯需要的指令定義,因此只要 "make <filename>" 即可編譯。而若有新增需要編譯的檔案,則要在 Makefile 中另行定義。

make clean

清除編譯時產生的檔案。

Our Part

OpenFileId Open(char name);

exception.cc: 首先先在exception.cc增加一個新的SC_Open case,在其中讀取現在filename存的位址。根據位址找到名稱後便將要打開的檔案名稱後將其傳入SysOpen。

```
case SC_Open:
    val = kernel->machine->ReadRegister(4); //讀取位址
    {
        char *filename = &(kernel->machine->mainMemory[val]); //在位址
中找到要打開的文件名稱
        cout << filename << endl;
```

ksyscall.h: 在ksyscall.h中增加SysOpen(),並call到OpenAFile 也將file name傳入。

```
OpenFileId SysOpen(char *name)
{
    return kernel->fileSystem->OpenAFile(name);
}
```

filesys.h: 利用for迴圈尋找在OpenFileTable中可以放的位置·將檔案開啟後·便已開啟的檔案紀錄在OpenFileTable中·而若是for迴圈在20個內都找不到可以放的位置·就代表超過可以開的檔案數量了·回傳-1。

```
OpenFileId OpenAFile(char *name) {
    for(int i = 0; i < 20 ; i++){ //找可以放的位置
        if(OpenFileTable[i] == NULL){ //有空位
            int fileDescriptor = OpenForReadWrite(name, FALSE); //開,失敗會

是-1
    if (fileDescriptor == -1) return -1; //失敗了所以回傳-1
        OpenFileTable[i] = new OpenFile(fileDescriptor); //將現在開的放

入OpenFileTable中
        return i; //回傳現在的id
    }
    return -1;//20個位置中沒有空位,超過可以開啟的檔案數量了
    }
```

*int Write(char buffer, int size, OpenFileId id);

<u>exception.cc</u>: 在 ExceptionHandler 中針對 SC_Write system call 的參數做存取,取得欲寫入字串 的 address (buffer)、寫入長度 (size)、及寫入的檔案 (fid),再進行 system call。

```
case SC_Write:
   val = kernel->machine->ReadRegister(4);
```

```
{
        char *buffer = &(kernel->machine->mainMemory[val]);
        int size = kernel->machine->ReadRegister(5);
        OpenFileId fid = (OpenFileId) kernel->machine->ReadRegister(6);
        int ret = SysWrite(buffer, size, fid);
        kernel->machine->WriteRegister(2, (int)ret);
    }
    kernel->machine->WriteRegister(PrevPCReg,
kernel->machine->ReadRegister(PCReg));
    kernel->machine->WriteRegister(PCReg, kernel->machine->ReadRegister(PCReg)
+ 4);
    kernel->machine->WriteRegister(NextPCReg,
kernel->machine->ReadRegister(PCReg)+4);
   return;
   ASSERTNOTREACHED();
    break;
ksyscall.h: 在 system call 中,利用 kernel 中的 fileSystem 來進行 file writing。
```

```
int SysWrite(char *buffer, int size, OpenFileId id)
{
    return kernel->fileSystem->WriteFile(buffer, size, id);
}
```

filesys.h: 先檢查目標的檔案是否開啟,若無則回傳 -1。再使用 OpenFile::Write() 在目標檔案中writing,最後回傳成功寫入的文字數。

```
int WriteFile(char *buffer, int size, OpenFileId id){
   OpenFile *openFile = OpenFileTable[id];
   if (!openFile) return -1;
   return openFile->Write(buffer, size);
}
```

*int Read(char buffer, int size, OpenFileId id);

exception.cc: 在 ExceptionHandler 中針對 SC_Read system call 的參數做存取,取得要存入的目標address (buffer)、要讀取的文字長度 (size)、及要讀取的檔案 (id),在進行 system call。

```
case SC_Read:
    val = kernel->machine->ReadRegister(4);
{
        char *buffer = &(kernel->machine->mainMemory[val]);
        int size = kernel->machine->ReadRegister(5);
        OpenFileId fid = (OpenFileId) kernel->machine->ReadRegister(6);
        int ret = SysRead(buffer, size, fid);
```

```
kernel->machine->WriteRegister(2, (int)ret);
}
kernel->machine->WriteRegister(PrevPCReg,
kernel->machine->ReadRegister(PCReg));
kernel->machine->WriteRegister(PCReg, kernel->machine->ReadRegister(PCReg))
+ 4);
kernel->machine->WriteRegister(NextPCReg,
kernel->machine->WriteRegister(NextPCReg,
kernel->machine->ReadRegister(PCReg)+4);
return;
ASSERTNOTREACHED();
break;
```

ksyscall.h: 在 system call 中,利用 kernel 中的 fileSystem 來進行 file reading。

```
int SysRead(char *buffer, int size, OpenFileId id)
{
   return kernel->fileSystem->ReadFile(buffer, size, id);
}
```

filesys.h: 先檢查目標的檔案是否開啟,若無則回傳 -1。再使用 OpenFile::Read() 對目標檔案 reading,最後回傳成功讀取的文字數。

```
int ReadFile(char *buffer, int size, OpenFileId id){
   OpenFile *openFile = OpenFileTable[id];
   if (!openFile) return -1;
   return openFile->Read(buffer, size);
}
```

int Close(OpenFileId id);

exception.cc: 在其中新增一個case,並讀取要關閉的id值(val),將其傳入SysClose()中。

```
case SC_Close:
    val = kernel->machine->ReadRegister(4); //讀取要關閉的id
    {
        //char *filename = &(kernel->machine->mainMemory[val]);
        cout << val << endl;
        status = SysClose(val); //將數值傳入SysClose()
        kernel->machine->WriteRegister(2, (int) status); //將狀態記錄到
reg2中
    }
    kernel->machine->WriteRegister(PrevPCReg,
kernel->machine->ReadRegister(PCReg)); //增加PC
    kernel->machine->WriteRegister(PCReg,
kernel->machine->ReadRegister(PCReg) + 4);
    kernel->machine->ReadRegister(PCReg)+4);
kernel->machine->ReadRegister(PCReg)+4);
```

```
return;
ASSERTNOTREACHED();
break;
```

ksyscall.h: 在ksyscall.h中增加SysClose(),並call CloseFile 也將file id傳入。

```
int SysClose(OpenFileId id)
{
   return kernel->fileSystem->CloseFile(id);
}
```

filesys.h: 檢查傳入的id檔案是否存在,無則回傳。找到那個檔案後先將OpenFileTable的位址設為NULL,並將該檔案刪除。

```
int CloseFile(OpenFileId id){
   if(id < 0 || id >= 20) return -1; //檢查是否在0-20間
   if(OpenFileTable[id] == NULL) return -1; //檢查這個id是否有檔案

OpenFile *ClosedFile = OpenFileTable[id]; //找到要被關的檔案
   OpenFileTable[id] = NULL; //將那個id設為NULL

delete ClosedFile; //Close(ClosedFile); //並將檔案刪除
   return 1; //回傳成功關閉了
  }
```

Problem Encounter

侯茹文: 在寫close的部分時,猶豫要用delete還是close猶豫了很久,最終查了一些相關資料後發現 delete應該是沒問題的。

呂宜嫻: 編譯時忘記設定 start.S,導致無法編譯 system call 的部分。