#### **Design Document**

作者 or 組員: 陳育霖 B113040052

目標: Synchronization and Mailbox

# 新增或修改的檔案:

System Call: misc.c proto.h table.c callnr.h

Test: shell.c sender.c receiver.c shared\_memory.h (minix 版本使用)

## 程式使用的函式:

putchar 將輸入的文字放入 buffer 中;getchar 將 buffer 中的文字輸出

fork 在 Spawn 中負責建立新 Process;waitpid 在 Waitpid 中用以等待子 Process

execvp 在 Spawn 中用來執行指令;usleep 避免導致顯示問題或 Race condition

strtok 將文字分割;open 開啟檔案;mmap 將地址 map 進變數中

shmget 建立共享記憶體;shmat 啟動記憶體功能;shmdt 關閉記憶體功能

<mark>右下方函式</mark> -> 用以輸出 buffer 內容: <mark>va\_list</mark> 宣告可變參數;

<mark>va\_start</mark> 初始化可變參數;<mark>va\_arg</mark> 從中獲取下個值;<mark>va\_end</mark> 結束可變參數

#### 檔案路徑如下:

misc.c /usr/src/minix/servers/pm/ 設定 system call 的 function

proto.h /usr/src/minix/servers/pm/ 設定 system call function 的格式

table.c /usr/src/minix/servers/pm/ 設定 system call 代碼對應的 function

callnr.h /usr/src/minix/include/minix/ 設定 system call 的代碼

### 編譯步驟如下:

#### 編譯 system call

cd /usr/src/minix/servers/pm

make clean

make

#### 編譯環境

cd /usr/src/releasetools

make clean

make hdboot

## 流程圖:



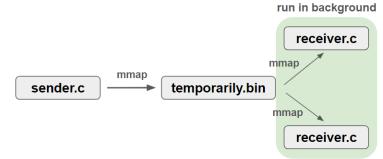


圖 1 傳送訊息流程圖

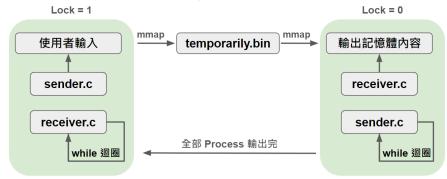


圖 2 狀態流程圖

# shm 版本

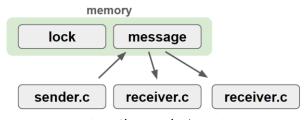


圖 3 傳送訊息流程圖

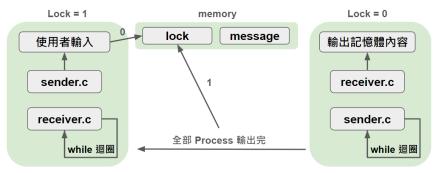


圖 4 狀態流程圖

# 使用的 Trap 功能

Spawn 創立子 Process 並執行使用者輸入的指令

Waitpid 等待子 Process 執行結束,並在結束後 return PID

Getchar 處理使用者輸入的資料,並將其存在 buffer 中

Putchar 將 buffer 中的內容輸出

ProcessFork 程式可以透過 ProcessFork 來建立 Process

# 功能介紹:

Mailbox 是單向的,一個 Process 負責發送訊息,其他 Process 負責接收訊息。

# 製作過程面臨的問題:

- 1. 在設計 mailbox 的記憶體時,直接使用 mmap 的話,在<mark>同個程式</mark>不同 Process 時,<mark>可以共用</mark>記憶體內容,但換成<mark>不同程式</mark>的不同 Process 時,每個程式無法知道其他程式的記憶體位置。
- 2. 沒有使用互斥鎖的話,接收方會<mark>一直輸出</mark>內容,使<mark>畫面混亂</mark>;而發送方會<mark>不</mark> 知道接收方是否收到訊息,以及每個 Process 是否收到後都輸出完成。
- 3. 在設計 shell 時, putchar 無法將變數加在字串中,例如: ("Process%d", ID)。

## 處理同步問題:

mmap 版本

為了使不同程式之間可以互相溝通,我使用.bin 檔(二進位檔案)來當作一個訊息傳遞的媒介,將 mmap 的位置指向該檔案,進而達到共享記憶體內容的功能,並使用一個 bin 檔來傳送 lock 的資訊,同時解決同步問題。

#### shm 版本

在 shared\_memory.h 中設定 key,不同的程式使用相同的 key 來設定記憶體,這樣程式間就可以使用相同記憶體位置來傳送資訊,並在該記憶體中設定 lock 變數來處理同步問題。

# 預防重複讀取:

使用 lock 來記錄。當 Process 接收到消息,並<mark>順利輸出後</mark>,lock 的數字會從 0 變成 1,這樣迴圈再次跑到判斷時,就會<mark>鎖住</mark>,避免重複讀取與輸出。當全部訊息都輸出後,<mark>發送訊息</mark>的 Process 的<mark>鎖被解開</mark>時,會提示使用者輸入數字,當使用者輸入完數字後,lock 的數字會從 1 變成 0,此時,接收訊息的 Process 才可再次輸出新的內容。

# 測試結果:

Input & output 輸入: lab^H^Hscd^H^H -t // <CONTROL-H>是 Backspace

```
Shell > lab^H^Hscd^H^H -t
run: ls -t
lock.bin index test1 test2.c test3 mylib.c test.bin
mailbox.bin index.c test1.c test2 test3.c mylib.so test.c
Child process 5514 exited with status 0
Shell >
```

圖 5 輸入輸出測試

## Testing (test1 為發送者、test2 為接收者)

接收者只會輸出,不須輸入,因此讓其在後台執行;而發送者需一直輸入,因 此需使用 Waitpid 等待。

> Shell > ./test2 & run: ./test2 &

> Shell > ./test2 & run: ./test2 &

> Shell > ./test2 &

Shell > ./test2 & run: ./test2 &

Input something: 456

Input something: 你好

你好

run: ./test2 &

Shell > ./test1

Process 0: 456

Process 2: 456 Process 1: 456

Process 3: 456

Process 3: 你好

Process 1: 你好

run: ./test1

```
Shell > ./test2 &
run: ./test2 &
Shell > ./test2 &
run: ./test2 &
Shell > ./test1
run: ./test1
Input something: 123
Process 1: 123
Process 0: 123
Input something: Hello World!
Process 0: Hello World!
Process 1: Hello World!
Input something:
```

圖 6 Mailbox 測試(2 child Process)

## 檔案修改的內容(System call):

```
Process 2:
callnr.h
                                          Process 0: 你好
#define PM SPAWN
                        (PM BASE + 48)
                                          Input something:
#define PM WAITPID
                        (PM_BASE + 49) 圖 7 Mailbox 測試(4 child Process)
#define PM_GETCHAR
                        (PM_BASE + 50)
#define PM_PUTCHAR
                        (PM_BASE + 51)
#define PM PROFORK
                        (PM BASE + 52)
#define NR PM CALLS
table.c
CALL(PM_SPAWN) =
                       do spawn,
                                  // 在最後一行加上
CALL(PM WAITPID)
                       do waitpid.
CALL(PM GETCHAR)
                       do getchar,
CALL(PM_PUTCHAR)
                       do_putchar,
CALL(PM_PROFORK) = do_processfork
proto.h
/* my syscall lib */ // 在最後一行加上\
```

int do\_spawn(char \*prog, char \*arg[], int background);

int do\_waitpid (pid\_t pid);

void do\_putchar(char c);

void do\_putchar(char c);

int do\_processfork();

```
misc.c
void do_putchar (char c) {
     putchar(c);
}
char input_buffer[100]; // getchar
int buffer_index = 0; // getchar
void do_getchar(char c) {
     if (c == '\n') \{
          input_buffer[buffer_index] = '\0';
          buffer_index = 0;
     } else if (c == '\b') {
          Backspace();
     } else {
          if (buffer_index < BUFFER_SIZE - 1) {
               input_buffer[buffer_index++] = c;
          }
     }
}
int do_waitpid(pid_t pid) { // Waitpid 函式
     int status;
     pid_t ret_pid = waitpid(pid, &status, 0); // 等待子 Process 結束
     if (ret_pid == -1) {
          perror("waitpid");
          return -1; // 表示有問題
     }
     if (WIFEXITED(status)) {
          printf("Child process %d exited with status %d\n", ret_pid,
WEXITSTATUS(status));
     } else {
          printf("Child process %d did not exit normally\n", ret_pid);
     }
     return ret_pid; // return Process 的 ID
}
```

```
int do_processfork() { // 建立 Process 的函式
    pid_t pid = fork(); // 調用 fork 函式創建一個新的 Process
    if (pid == -1) {
        return -2; // return 錯誤
    } else if (pid == 0) {
        // 子進程
        //printf("Child process created with PID: %d\n", getpid());
    } else {
        return pid; // return Process 的 ID
    }
    return pid;
}
int do_spawn(char *prog, char *arg[], int background) { // 執行指令及分配 Process
    int result = ProcessFork(); // 調用 ProcessFork 函式創建一個新的 Process
    if (result < 0) {
        return result; // 如果創建失敗,直接返回錯誤碼
    } else if(result == 0) {
        execvp(prog, arg);
        perror("execvp");
    }
    if(!background) // 在背景執行,不須等待
        return Waitpid(result); // return Process 的 ID
    usleep(50);
    return result;
}
```