

Assignment 11

Team18

112062519 廖思愷 112062636 游竣量 111065547 游述宇

一、

```
int main(int argc, char **argv) {
    char cwd[1024];
    if (getcwd(cwd, sizeof(cwd)) == NULL) {
        perror("getcwd error");
        exit(1);
    }

    daemonize("daemonize");

    char *login;
    login = getlogin();

    char filepath[1024];
    FILE *fp;
    sprintf(filepath, "%s/assignment11.txt", cwd);
    fp = fopen(filepath, "w");
    fprintf(fp, "Login name: %s\n", login);
    fclose(fp);

    exit(0);
}
```

1. 調用 `daemonize` 函數來創建守護進程。

```
daemonize("daemonize");
```

2. 使用 `getlogin` 函數來取得 `login name`，接著創建 `assignment11.txt`，並將
“Login name: [login name]” 寫入 `assignment11.txt` 中。

```
char *login;
login = getlogin();

char filepath[1024];
FILE *fp;
sprintf(filepath, "%s/assignment11.txt", cwd);
fp = fopen(filepath, "w");
fprintf(fp, "Login name: %s\n", login);
fclose(fp);

exit(0);
}
```

輸出結果：assignment11.txt

```
Login name: team18
PID: 20048
PPID: 1
Session ID: 20047
```

由於 `getlogin` 返回的是與當前 session 相關聯的登錄名，而 `daemon` 運行在與登錄 shell 分離的自己的會話中，所以預期會返回 `null`。

- 預期得到 `Login name: (null)`
- 實際 `freeBSD` 得到 `Login name: team18`

3. `daemonize` 函數中的每一個步驟與目的如下：

- (a) 設置文件創建掩碼為 0，確保 `daemon` 創建的任何文件都有適當的權限。
- (b) 使用 `getrlimit` 確定系統允許的最大文件描述符數量。使得 `daemonize` 函數可以遍歷並關閉所有可能的 `file descriptor`，確保 `daemon` 不會無意中保持打開不必要的檔。
- (c) 使用 `fork` 創建 `child process`，然後使用 `setsid` 使 `child process` 成為新的 `session leader`，從而與 `control terminal` 分離。
- (d) 當會話組長終止時，會發送 `SIGHUP` 信號到它的子進程。在這裡將 `SIGHUP` 的處理方式設為忽略，確保持續進程在會話組長結束後不會被終止。
- (e) 再次進行 `fork`，確保進程不是 `session leader process`，使之無法打開新的控制終端。
- (f) 切換到 `root` 目錄，防止 `daemon` 阻止其他文件系統被卸載。
- (g) 關閉所有打開的文件描述符，釋放不再需要的資源。
- (h) 把 `stdin`、`stdout` 和 `stderr`，redirect 到 `/dev/null`，以確保 `daemon` 在後台運行時不會嘗試讀取輸入或產生輸出，這樣可以避免潛在的 `hang` 和資源浪費，同時保護 `daemon` 不受使用者交互的干擾。
- (i) 使用 `openlog` 初始化 `log file` 用於確認 `error report` 和其他資訊。

4. 從上述 `daemonize function` 的功能可以得知，在 `process` 成為 `daemon` 後，會有幾個主要的改變：

- (a) 後台運行：`daemon` 在後台運行，與任何 `control terminal` 或 `user interface` 分離。
- (b) 獨立於 `parent`：在 `daemonize` 過程中，原始的 `parent` 終止，`daemon` 被重新指派給 `init` 進程，以確保守護進程獨立於其原始控制終端。
- (c) 關閉 `file descriptor`：`daemon` 關閉了大部分或所有從 `parent` 繼承的 `file descriptor`（ex. `stdin`、`stdout`、`stderr`）以確保 `daemon` 不會無意中使用或干擾這些 `file descriptor`。
- (d) 改變 `working directory`：守護進程通常將其工作目錄更改為根目錄，以避免鎖定任何正在使用的目錄，這可能會阻止它被卸載。
- (e) 標準 I/O 處理：標準輸入、輸出和錯誤流被 `redirect` 到 `/dev/null` 或其他適當的目的地，以防止 `daemon` 嘗試從終端讀取 `input` 或向 `terminal` 寫 `output`。
- (f) 持續運行：一旦 `daemonize`，如果有設類似 `while` 迴圈 `process` 會持續運行，直到被明確停止或系統關閉。
- (g) 忽略 `SIGHUP` 信號：`daemon` 會忽略 `SIGHUP` 信號，以避免因父進程關閉而終止。