
« Minishell »



Saïd AIT FASKA

2020-2021

Table des matières

| | | |
|----------|-------------------------------|-----------|
| 1 | Introduction | 3 |
| 2 | Architecture du projet | 4 |
| 3 | Programme principale | 5 |
| 3.1 | Une première vue : | 5 |
| 4 | Reponse aux questions | 6 |
| 5 | Tests Supplémentaires | 11 |
| 6 | Conclusion | 12 |

1 Introduction

L'objet de ce projet est de construire un minishell similaire a celui utilisé de shell bash qui est étudié dans la matière systèmes d'exploitation centralisées. Grâce aux notions vues pendant le cours, TDs et TPs .

2 Architecture du projet

Dans cette partie de l'architecture du projet minishell je me suis focalisé sur une architecture la plus simple possible pour avoir une meilleure simplicité : j'ai mis en place des fonctions avant le début du " main " du programme , dans le but de les utiliser en les appelant dans le coeur du programme , ci dessus une figure de quelques fonctions implantées(utiles pour la Question 6) .

```
50 /*get indice pid */
51 int get_indice(pid t pid){
52     for(int i=0 ; i<= list_jobs.Nombre_fils ; i++){
53         if(list_jobs.list[i].job_pid == pid){
54             return i;
55         }
56     }
57     return 0;    // pid pas disponible -> erreur
58 }
59
60 /*get pid from jobs_list */
61 int get_pid(int identifiant){
62     for(int i=0 ; i< list_jobs.Nombre_fils ; i++){
63         if(list_jobs.list[i].job_ident == identifiant){
64             return list_jobs.list[i].job_pid;
65         }
66     }
67     return 0;
68 }
69 }
70
71 /* Etat du pid dans la liste */
72 void Etat_pid(pid t pid){
73     for(int i=0 ; i<= list_jobs.Nombre_fils ; i++){
74         if(list_jobs.list[i].job_pid == pid){
75
76             return list_jobs.list[i].job_etat;
77         }
78         //job_curseur = job_curseur[i].suivant;
79     }
80 }
```

FIGURE 1 – Quelques fonctions implantées

Ces fonctions permettent d'avoir l'indice du pid , le pid lui même ainsi que son état dans la liste des processus

★REMARQUE : J'ai utilisé une liste pour enregistrer les processus , en systèmes d'exploitation centralisés on utilise souvent (préférable) des tableaux qui permettent une bonne optimisation de temps de parcourt, ainsi de recherche mais cette stratégie n'a pas été appliquée ici

Pour les traitements j'ai utilisé trois handlers (CHLD, SIGINT, SIGSTOP) ci dessus une figure de leur implantation :

```

193 /* handler chld */
194 void handler_chld(int signal num) {
195     int fils_termine, wstatus ;
196     //printf("\nJ'ai reçu le signal %d\n", signal_num) ;
197     do{
198         fils_termine = (int) waitpid(-1, &wstatus, WNOHANG | WUNTRACED | WCONTINUED);
199         if ((fils_termine == -1) && (errno != ECHILD)){
200             perror("\n waitpid" );
201         }
202         else if (fils_termine > 0) {
203             int k = get_indice(fils_termine);
204             if(k != -1){
205                 if WIFEXITED(wstatus){
206                     supprimer_pid(fils_termine);
207                 }
208             }
209         }while(fils_termine > 0);
210         return;
211     }
212 }
213
214 /* handler stop */
215 void handler_SIGTSTP(int sig){
216     kill(pid_foreground,SIGSTOP);
217     supprimer_pid(pid_foreground);
218 }
219
220 /*Traitant handler Sigint */ //on tue le pid qui est en avant plan //
221 void handler_SIGINT(int sig) {
222     kill(SIGKILL,pid_foreground);
223     supprimer_pid(pid_foreground);
224 }

```

FIGURE 2 – Handler signaux

3 Programme principale

3.1 Une première vue :

Le programme principale qui commence dès la ligne 228 avec le *main* j'ai défini les variables qui sont utilisés dans ce projet , ainsi que l'association des signaux aux traitants (handler), suit de la boucle infinie *while* Ci dessus un figure de cette partie

```

228 int main() {
229     int codeTerm,pid,retour1,retour2,retour3,retour4,retour5,retour6;
230     int wstatus,wstatus1;
231     list_jobs.Nombre_fils = 0;
232     int p1[2],p2[2];
233     int fils;
234     /* Signaux */
235
236     signal(SIGCHLD, handler_chld);
237     signal(SIGSTOP,&handler_SIGTSTP);
238     signal(SIGINT,&handler_SIGINT);
239
240     /* signal mask */
241     sigprocmask(SIG_BLOCK, &handler_SIGTSTP, NULL);
242     sigprocmask(SIG_BLOCK, &handler_SIGINT, NULL);
243     while(1){

```

FIGURE 3 – programme principale

Voir partie **Réponse aux questions** pour Le masquage des signaux SIGTSTP et SIGINT.

En executant le code du programme on voit apparaitre dans le terminale l'affichage implanté pour le minishell : ci dessus une figure de cet affichage en modifiant le couleur de prompt (couleur vert) :

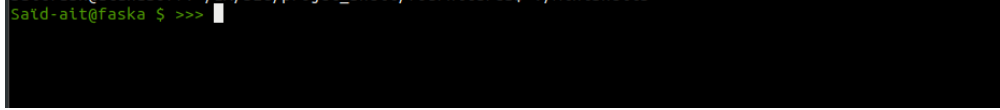


FIGURE 4 – Vue miniShell

Pour verifier le bon fonctionnement du code on peut effectuer des petits tests , pour cela voici ci dessous les differents test effectues pour cette premiere phase du projet :

→ **Commande *ls* :**

```
SaId-ait@faska $ >>> ls
f1.txt LisezMoi.html minishell minishell2 minishell3 readcmd.h
f2.txt LisezMoi.md minishell1.c minishell2.c readcmd.c rep-test
SaId-ait@faska $ >>>
```

FIGURE 5 – test 1

→ **Commande *ls -l* :**

```
SaId-ait@faska $ >>> ls -l
total 136
-rw-rw-r-- 1 saItfask saItfask 15 mai 20 17:10 f1.txt
-rw-rw-r-- 1 saItfask saItfask 15 mai 22 10:48 f2.txt
-rwxr-xr-x 1 saItfask saItfask 2877 mars 31 2019 LisezMoi.html
-rwxr-xr-x 1 saItfask saItfask 2063 mars 31 2019 LisezMoi.md
-rwxrwxr-x 1 saItfask saItfask 22968 mai 22 09:26 minishell
-rwxrwxr-x 1 saItfask saItfask 12387 mai 22 09:35 minishell1.c
-rwxrwxr-x 1 saItfask saItfask 22920 mai 22 11:19 minishell2
-rwxrwxr-x 1 saItfask saItfask 14826 mai 22 11:58 minishell2.c
-rwxrwxr-x 1 saItfask saItfask 22872 mai 22 12:04 minishell3
-rwxr-xr-x 1 saItfask saItfask 5033 mars 31 2019 readcmd.c
-rwxr-xr-x 1 saItfask saItfask 2155 avril 29 2020 readcmd.h
drwxrwxr-x 2 saItfask saItfask 4096 avril 23 14:56 rep-test
SaId-ait@faska $ >>>
```

FIGURE 6 – test 2

Des tests supplémentaires seront dans la dernière de ce rapport , partie **Tests supplémentaires**.

4 Reponse aux questions

★ **Question 2 :**

Pour cette question , j'ai mis en ouvre une boucle "while" infinie , et pour pouvoir simuler une session , j'ai trité les differents cas selon la ligne de commande (ligne commande vide, un appui sur

la touche entree ... etc) Voir code fichier minishell.c

★ Question 6 :

Pour cette question j'ai implanté les fonctions :

– **jobs** : cette commande permet d'avoir une liste des processus ainsi que leur état (suspendu, actif, FG ou BG). Ci dessous une implantation de cette commande :

```

93 /* afficher le pid , son etat */
94 void afficher_pid(job_t job_1){
95     printf("\n");
96     printf(" ----- \n");
97     if (job_1.job_etat == FG){
98         printf(" -- %d de pid: %d est FG \n", job_1.job_ident ,job_1.job_pid);
99         fflush(stdout);
100     } else if (job_1.job_etat == BG){
101         printf(" -- %d de pid: %d est BG \n", job_1.job_ident ,job_1.job_pid);
102         fflush(stdout);
103     } else {
104         printf(" -- %d de pid: %d est Suspendu \n", job_1.job_ident ,job_1.job_pid);
105         fflush(stdout);
106     }
107     printf(" ----- \n");
108 }
109
110 /* Afficher la liste de jobs */
111 void afficher_jobs(){
112     //printf("JE SUIS DANS AFFICHER JOBS \n");
113     for(int i=0 ; i<= list_jobs.Nombre_fils ; i++){ /* all list jobs */
114         afficher_pid(list_jobs.list[i]);
115     }
116 }
117

```

FIGURE 7 – implantation commande jobs

On affiche donc une liste en lignes des pid ainsi que leur état , le test de cette commande est dans la figure suivante :

```

Saïd-ait@faska $ >>> jobs
-----
-- 1 de pid: 15064 est BG
-----
-- 3 de pid: 15073 est Suspendu
-----
-- 5 de pid: 16648 est Suspendu
-----
-- 6 de pid: 16648 est FG
-----
Saïd-ait@faska $ >>>

```

FIGURE 8 – test jobs

– **stop** : commande qui permet de suspendre un processus voici une figure de son implémentation :

```

177 /* Stop */
178 void stop(char ** cmd){
179     if (cmd[1] == 0 ) {
180         printf("Stoped succesfully 1/1 \n");
181     }else{
182         // la fct atoi permet de convertir chaîne en entier codage ASCII //
183         int pid = atoi(cmd[1]);
184         kill(pid,SIGSTOP);
185         list_jobs.list[get_indice(pid)].job_etat = suspendu;
186         printf(" process stoped 2/2 \n");
187     }
188 }

```

FIGURE 9 – implémentation fonction stop.

Pour vérifier le bon fonction de cette commande on l'appelle dans le minishell avec un identifiant tiré de la liste jobs Voici le test correspondant :

```
Said-ait@faska $ >>> jobs
```

```
-- 1 de pid: 19339 est BG
```

```
-- 2 de pid: 19339 est FG
```

```
Said-ait@faska $ >>> stop 1
```

```
process stoped 2/2
```

```
Said-ait@faska $ >>> jobs
```

```
-- 1 de pid: 19339 est Suspendu
```

```
-- 2 de pid: 19339 est FG
```

```
Said-ait@faska $ >>>
```

FIGURE 10 – test fonction stop

Pour ce test j'ai mis un l'exécution d'un processus en arrière-plan (BG) ensuite j'ai applique la commande "stop" pour suspendre son exécution , comme vu dans la figure ci-dessus

– **bg** : cette commande permet de reprendre en arrier plan (background) un processus . Pour l'implantation de cette fonction :


```
160 void bg_pid(char**cmd){
161     if (cmd[1] == 0) {
162         printf("il faut identifiant du pid execute en BG .\n");
163     } else if (get_pid((cmd[1])) < 0){
164         printf("id error \n");
165     } else {
166         printf("je suis 2 ");
167         int pid = get_pid(cmd[1]);
168         kill(pid, SIGCONT);
169         list_jobs.list[get_indice(pid)].job_etat = BG;
170     }
171 }
172 }
173 }
174 }
175 }
176 }
```

FIGURE 11 – Implantation BG

Pour le test de la commande *bg* est donné en figure suivante :

```
-----
-- 5 de pid: 20572 est Suspendu
-----

-----
-- 6 de pid: 20572 est FG
-----

Saïd-ait@faska $ >>> BG 5
Saïd-ait@faska $ >>> jobs

-----
-- 1 de pid: 19339 est Suspendu
-----

-----
-- 3 de pid: 20538 est Suspendu
-----

-----
-- 5 de pid: 20572 est BG
-----

-----
-- 6 de pid: 20572 est FG
-----

Saïd-ait@faska $ >>> █
```

FIGURE 12 – test BG

– **fg** : Cette commande permet de ramener un processus en avant plan pour son exécution , j'ai mis une condition sur l'identifiant , on vérifie qu'il est bien saisi dans la ligne de commande , sinon on a un erreur . ci dessous l'implantation de cette commande :

```
138 void fg_pid(char** cmd){
139     if (cmd[1] == 0) {
140
141         printf("il faut identifiant du pid execute en FG .\n");
142
143     } else if (get_pid(cmd[1]) < 0){
144
145         printf("id error\n");
146
147     } else {
148         int pid = get_pid(atoi(cmd[1]));
149         int indice = get_indice(pid);
150         list_jobs.list[indice].job_etat = FG;
151         printf("Pid en FG\n");
152         kill(pid, SIGCONT);
153         list_jobs.list[get_indice(pid)].job_etat = FG;
154         //wait(&curseur);
155         //supprimer_pid(pid);
156     }
157 }
158
```

FIGURE 13 – Implation FG.

Pour le teste de cette commande on obtient les résultats, suivants, en créant un liste de jobs qui contient des processus , on reprend donc un processus qui était suspendu au début en avant-plan

```
Saïd-ait@faska $ >>> jobs
-----
-- 1  de pid: 14403  est Suspendu
-----

-----
-- 2  de pid: 14403  est FG
-----

Saïd-ait@faska $ >>> FG 1
Pid en FG
Saïd-ait@faska $ >>> jobs
-----

-- 1  de pid: 14403  est FG
-----

-----
-- 2  de pid: 14403  est FG
-----

Saïd-ait@faska $ >>>
```

FIGURE 14 – Test FG.

★ Question 7 :

– **ctrl-z et ctrl-c** : Le traitement de ces signaux sont donnés en figure en tout début de rapport (handler signaux), Comme dit dans l'énoncé il faut pouvoir suspendre un processus en fg (CTRL-Z) ainsi que l'envoi d'un signal SIGINT (CTRL-C) qui permet la terminaison du processus en avant-plan sans sortir de la boucle :

Le masquage des signaux permet d'éviter de sortir de la boucle ,ci dessous une figure de l'association des signaux aux traitements (handlers) :

```

234      /* Signaux */
235
236      signal(SIGCHLD, handler_chld);
237      signal(SIGSTOP, &handler_SIGTSTP);
238      signal(SIGINT, &handler_SIGINT);
239
240      /* signal mask */
241      sigprocmask(SIG_BLOCK, &handler_SIGTSTP, NULL);
242      sigprocmask(SIG_BLOCK, &handler_SIGINT, NULL);

```

FIGURE 15 – CTRL-Z , CTRL-C.

Pour pouvoir tester cette implantation on lance dans le terminal du minishell une attente de 10s : " sleep 10", et on frappe de suite (avant la terminaison des 10s CTRL-C pour pouvoir l'effet de l'implantation : Ci dessus une figure de ce test (vous pouvez exécuter vous même et voir si vous le souhaitez) :

```

Saïd-ait@faska $ >>> sleep 10
^CSaïd-ait@faska $ >>>

```

FIGURE 16 – test signaux

→ Remarque :

Dans cette partie des signaux (Q7) j'ai utilisé l'indication de "waitpid" de l'énoncé , ainsi que le handler chld fourni sur Moodle en l'adaptant à mon code

5 Tests Supplémentaires

Cette partie permet de vérifier la robustesse du projet MiniShell ainsi que les tests pour les questions :

Q8 (Redirections) et Q9 , Q10 concernant les Tubes :

▷ Redirections :

Pour traiter ces questions , j'ai utilisé le fichier "readcmd" pour utiliser *in* et *out* (voir implantation sur le fichier source minishell) pour le test , j'ai créé un fichier f1.txt qui contient la phrase suivante : « Bonjour ça va » et en exécutant la commande " cat < f1.txt > f2.txt " sur le minishell on voit

l'affichage suivant :

```
Saïd-ait@faska $ >>> cat < f1.txt > f2.txt
bonjour ca va
Saïd-ait@faska $ >>>
```

FIGURE 17 – test redirections

On peut voir dans le fichier f2.txt que la phrase qui était au début dans f1.txt a été écrite dans le fichier f2.txt qui est vide au départ : donc la commande marche bien

▷ Tubes :

Pour les tests de cette partie j'ai lancé la commande " ls | wc -l" dans le terminal de la machine (pas de minishell) et j'obtiens de resultat :

```
saitfask@atanasoff:~/1A/SEC/projet_shell/fournitures$ ls | wc -l
12
saitfask@atanasoff:~/1A/SEC/projet_shell/fournitures$ █
```

FIGURE 18 – test tubes

et celui obtenu d'après le MiniShell est le suivnat :

```
Saïd-ait@faska $ >>> ls | wc -l
12
Saïd-ait@faska $ >>>
```

FIGURE 19 – test redirections

On obtient donc le même résultat , en effet cette commande permet de compter le nombre de fichiers dans un répertoire , dans mon fichier il y a bien 12 fichiers

Pour les pipelines on peut exécuter la commande donnée en énonce en l'adaptant aux fichiers disponibles dans le répertoires , ci dessous le résultat de l'exécution

6 Conclusion

Ce projet du MiniShell m'a permis d'approfondir les différents aspects vus en cours ainsi qu'en TDs et TP. Les principales difficultés viennent lors de la Question 6 quand il faut implanter les signaux et faire en sorte que respectent les consignes ; cette question m'a personnellement pose beaucoup des soucis car il fallait faire attention a que le signaux envoyés n'interrompent le programme es sortir de la boucle ce qui engendre la sortie du minishell.