# Rapport de projet Systèmes d'exploitation centralisés Minishell

Arthur Bongiovanni 1SN TP-B

## Résumé

1.	Question du sujet	1
	A. questions traités	1
	B. question non traité	1
	C. question partiellement traités	1
2.	Architecture de l'application	2
2	Tests	2

# 1/ Questions du Sujet

- A. Questions traités
  - question 1
  - question 2
  - question 3
  - question 4
  - question 7
  - question 8
  - question 9
  - question 10
- B. Questions non traités
  - question 5
- C. Questions traités partiellement
  - question 6 : la question 5 n'étant pas traité, une partie de la question 6 n'as pas été traitée : le fonctionnement de la fonction « sj ». De plus, la commande interne "susp" n'a pas été implémentée.

# 2/ Architecture de l'application

L'application est composé de plusieurs fichier :

Un makefile,

minishell.c qui correspond au programme principal et contient le main.

Pour l'exécuter il faut rentrer les commandes suivante dans un terminale :

make minishell

./minishell

readcmd.c qui correspond au programme d'analyse de la commande entré par l'utilisateur.

J'ai choisi dans le fichier minishell.c de ne pas faire de sous programme (sauf pour le traitement des signaux) car il n'y a quasiment pas de redondance donc la création d'un sous programme ne ferait que « déplacer » des bout de code et entraînerait un appel à un sous programme (coûtant de la mémoire)

# 3/ Tests

Question 1: testé avec les cmd ls, ps et pwd

### résultat :

### Question 2:

```
gcc minishett.o readcmd.o -o minishett
argio@argio-ThinkPad-T460:~/Bureau/N7_FISE/1A_SN/minishell$ ./minishell
> ls
commande : ls
> Makefile minishell minishell.c minishell.o minishell.pdf readcmd.c readcmd.h readcmd.o test readcmd.c
```

On voit bien que l'invite de commande apparaît avant la terminaison du processus en cours. Ceci n'empêche en rien l'exécution d'une nouvelle commande et n'est en soit qu'un problème d'affichage qui se règle en introduisant un wait dans le code du père empêchant l'apparition de l'invite de commande avant la fin de l'exécution du fils.

# <u>Question 3 :</u> testé en rentrant plusieurs commande à la suite résultat :

### Question 4: testé avec sleep 5 et sleep 5 &

### résultat :

<u>Question 6 : j</u>'ai testé de faire **Ctrl+Z** sur un processus en cours au premier plan, et <u>kill -s STOP pid\_processus</u> sur un processus en cours en arrière plan (pour m'assurer du bon fonctionnement de la commande). Et Ctrl+Z directement dans le minishell. les processus sont ensuite relancé avec la commande <u>kill -s CONT pid\_processus</u>.

résultat :

(la commande pwd est utilisée ici pour montrer que le minishell n'est pas intérompu par un **Ctrl+Z.** J'ai utilisé un second terminal pour le processus en arrière plan par soucis de simplicité)

<u>Question 7</u>: j'ai testé **Ctrl+C** sur un processus en cours (afin de vérifier que la commande fonctionne bien) et Ctrl+C directement dans le minishell.

### résultat :

```
> sleep 20

> ^Cprocessus [222327] a envoyé un signal : 2

> sleep 30 &

> ^Cps

> PID TTY TIME CMD
210202 pts/0 00:00:00 bash
2126809 pts/0 00:00:00 minishell
222482 pts/0 00:00:00 sleep
222508 pts/0 00:00:00 sleep
222508 pts/0 00:00:00 ps
processus [222508] terminé avec le code 0

> processus [222482] terminé avec le code 0
```

(la commande ps permet ici d'ilustrer que le **Ctrl+C** n'as pas stoppé le minishell ni le processus en arrière plan)

Pour les question 6 et 7, j'ai choisi de d'abord ignoré les signaux dans le pères avec : signal(SIGINT, SIG\_IGN); signal(SIGTSTP, SIG\_IGN);

puis de les "réactiver" à la création du fils en avec les mêmes instructions en changeant *SIG\_IGN* par *SIG\_DFL*, puis dans le cas où la commande doit être exécuté en arrière plan, je modifie le groupe d'utilisateur du processus avant l'execution de la fonction execvp. J'ai choisi cette stratégie pour sa simplicité d'implémentation (5 instructions seulement qui sont toutes des appels de primitives systèmes).

Question 8 : testé avec cat < readcmd.c > test.txt

### résultat :

Question 9 : testé après implémentation de la question 10 avec la commande ls -l | wc -l

résultat :

```
> ls -l | wc -l
11
processus [225551] terminé avec le code 0

> ps
> PID TTY TIME CMD
   210202 pts/0 00:00:00 bash
   216680 pts/0 00:00:00 minishell
   225552 pts/0 00:00:00 wc <defunct>
   225642 pts/0 00:00:00 ps
processus [225552] terminé avec le code 0

> ■
```

(on peut remarquer un bug ici : le minishell ne récupère pas de signal de terminaison du second processus de la pipeline)

Question 10 : testé avec ls -l | grep mini | wc -l

résultat :

```
> ls -l | grep mini | wc -l processus [226990] terminé avec le code 0

> 4
processus [227663] terminé avec le code 0

> processus [228131] terminé avec le code 0

> ps

> ps

> PID TTY TIME CMD
    210202 pts/0 00:00:00 bash
    216680 pts/0 00:00:00 minishell
    228132 pts/0 00:00:00 grep <defunct>
    228133 pts/0 00:00:00 wc <defunct>
    228169 pts/0 00:00:00 ps
processus [228132] terminé avec le code 0

> ■
```

(on remarque que le minishell ne récupère un signal de terminaison que du premier processus de la pipeline. Cependant, il est toujours possible de lancer une nouvelle commande à la suite.)