

# 实验报告

## 实验报告

### 遇到的问题

使用 `chdir()` 后参数发生变化

`readline` 库内存泄漏问题

`execvp()` 不执行程序

多个 `pipe()` 使用时子进程接收不到输入

### 额外实现的功能

语法树分析

语法高亮

Acknowledge

## 遇到的问题

### 使用 `chdir()` 后参数发生变化

事情是这样的,当我使用后想要输出一条错误信息:

```
if (chdir(path) != 0) {  
    NshError("cd : %s: no such file or directory\n", path);  
    return -1;  
}
```

当且仅当 `path` 被 `~` 替换后, 神奇的引发了段错误. 使用gcc自带的 `-fsanitize=address` 选项后得到了:

```
====  
==18359==ERROR: AddressSanitizer: stack-use-after-scope on address  
0x7ffe9985b450 at pc 0x7f1f29e78f89 bp 0x7ffe9985b2c0 sp 0x7ffe9985aa38  
READ of size 16 at 0x7ffe9985b450 thread T0  
==18359==ABORTING
```

发现问题是出在 `printf` 上, 这个错误可以复现,

发现是 `stack-use-after-scope` 导致的, 是我在函数外部仍然使用了函数内部的局部变量, 然后就寄了

### `readline` 库内存泄漏问题

运行时发现了

```
=====
==46857==ERROR: LeakSanitizer: detected memory leaks

Direct leak of 18 byte(s) in 3 object(s) allocated from:
    #0 0x7f9e60fef887 in __interceptor_malloc
    ../../../../src/libsanitizer/asan/asan_malloc_linux.cpp:145
    #1 0x7f9e60f20bac in xmalloc (/lib/x86_64-linux-
gnu/libreadline.so.8+0x39bac)

SUMMARY: AddressSanitizer: 18 byte(s) leaked in 3 allocation(s).
```

后来想起来再ICS PA中也遇到过相同的问题,具体详见[这篇博客](#).

更新:

发现 OJ 平台的编译选项并不支持我使用 `readline` 库, 也就是在 Makefile 中没有写

```
-lreadline
```

遂投入 `getline()` 的怀抱, 不再面临 `readline` 库祖传内存泄漏的问题.

## execvp() 不执行程序

没有好好看 man 导致的(

在调用函数的时候**胡乱传参**, 必然运行不起来hhhhh

## 多个 pipe() 使用时子进程接收不到输入

这个应该是我 lab 1 中印象最深, 解决时间最久的 bug.

简单来说, 就是我发现原来实现 `|` 的函数最多只能支持一个 `|`, 试图将原来实现 `|` 的函数修改为 **一个子进程** 同时支持 两个 `|` (也就是一个 **READ**, 一个 **WRITE**)

然后我就发现运行类似于

```
ls | wc | sortgi
```

这样的命令时, 中间的 `wc` 死活接收不到输入, 就在那里干等.

我试了很久, 终于在深度了解 `pipe()` 的使用后, 找到了原因.

具体来说, `pipe()` 中的信息属于 "阅后即焚" 类型的, 我重点排查 **没有使用**

```
close(pipe[WRITE]);
```

关闭的进程, 发现运行 `wc` 的父进程恰好没有 `close()`, 从而顺利解决问题.

## 额外实现的功能

Hint: 本部分功能在开启 `#define DEMO`, 重新编译

```
gcc -fsanitize=address -g -o nsh nsh.c
```

后才会启动, 也可以根据 Makefile 构建.

## 语法树分析

在使用 `getline()` 接受输入后, 使用 `excute()` 函数将读取字符串, 先进行 **正则表达式** 匹配, 得到除去空格类型 `TK_NOTYPE` 的 `tokens`.

在正则匹配的过程中, 支持对常见的错误类型 (如 `[]`, `;;` 等) 进行匹配, 类型为 `TK_ERROR`.

然后进行形式审查 `format_check()` 之后, 使用 `work()` 函数

```
int work(Token *tokens, int begin, int end, int ground, int pipes[2], int rw,
int pipe2[2], int rw2)
```

进行递归的语法树分析, 并在递归结尾的情况调用 `cmd_run()` 函数进行内部和外部指令的分发, 对外部指令调用 `run()` 执行.

回到递归分析的过程中, 首先根据不同符号的 "运算" 优先级进行对应的处理, 就像 ICS 里面的表达式求值一样, 将之前的 `*`, `+` 转化为 `|` 和 `&` 等.

- `&` 优先级最高
- `|`, `;`, `>` 优先级次之

因此在处理的时候要首先使用 `get_first_op()`, `get_second_op()` 两个函数找到 `|`, `;`, `>` 的下标,

从而能够将长式子划分为短的子式子.如此递归往复.

## 语法高亮

基于上述的语法树分析, 我们可以利用语法树来高亮代码.

在构建 `nsh-demo` 中, 我们使用 `print_back()` 函数来返回语法高亮后的输入.

本来是想在输入的时候即时反馈, 像我常用的 `fish` 一样的, 后来发现读取输入的 `getline()` 函数并不支持这么做, 只能搞成输入后打印高亮的结果.

因本人主观原因 (时间仓促) 以及 客观原因 (OJ 不支持 `-lreadline` 编译选项), 最后就选择使用 `getline()` 读取输入

- 对输入进行语法高亮

```
nsh> /home/elena/project/nsh/src/submit$ du -ha | sort -rh | head -n 1
du -ha | sort -rh | head -n 1
508K .
```

```
nsh> /home/elena/project/nsh/src/submit$ du -sh .
du -sh .
508K .
```

```
nsh> /home/elena/project/nsh/src/submit$ gcc -fsanitize=address -g -DDEMO -o nsh-demo nsh.c
gcc -fsanitize=address -g -DDEMO -o nsh-demo nsh.c
```

- 非法输入 warning

```
nsh> /home/elena/project/nsh/src/submit$ ls || ls  
ls || ls  
ls || ls: command not found or not a valid sequence
```

```
nsh> /home/elena/project/nsh/src/submit$ echo 1; ech 1;;echo 1;  
echo 1 ; ech 1 ;; echo 1 ;  
echo 1; ech 1;;echo 1;; command not found or not a valid sequence
```

## Acknowledge

---

通过本次实验, 我对系统调用和 shell 有了更深入的认识, 并且毫无意外的掉入了**并发**的大坑(bushi), 本次实验全部代码都是本人编写的(因此有点屎出), 下列链接中的内容在实验过程中提供了很多参考:

- [OS lab1](#) 提供了实验的要求以及基本设计思路
- [CSAPP 上的 shell lab](#) 提供了一些设计 shell 的基本思路
- [jyy老师的精彩讲解](#) 提供了对输入进行语法树分析的一些启发
- [ICS pa 的一些启发](#) 一些代码编写的 trick (比如使用 宏, 写 Makefile), 以及表达式求值部分的一些启发