

Linux C编程

笔记本：C++

创建时间：2015/12/15 21:34

更新时间：2015/12/18 9:15

标签：C++Base

Linux C编程

2015年12月15日  
21:34



- 一 gcc, gdb和make

1, gcc处理文件扩展名

| 扩展名      | 文件类型             |
|----------|------------------|
| .c,.C    | C语言              |
| .cxx,.cc | C++语言            |
| .m       | 面向对象的C           |
| .i       | 预处理之后的C语言源文件     |
| .ii      | 预处理之后的C++源文件     |
| .s,.S    | 编译生成的汇编语言文件      |
| .h       | 头文件              |
| .o       | 编译生成的目标代码文件，机器代码 |
| .a       | 库文件              |

2, gcc常用模式

- 源文件直接编译成可执行程序：`gcc -o test test.c`。test.c为c源文件，-o为输出选项。多个源文件时可以并列多个源文件，所有文件里必须有且只有一个main函数。
- 源文件生成目标文件（即机器代码）：`gcc -c test.c -o test.o`。
- `Gcc -Wall`：输出检测到的警告。
- 编译C++程序时使用的是g++，而不是gcc

3, gcc常用选项

| 常用选项          | 意义                  |
|---------------|---------------------|
| -x language   | 标识源文件所有的语言          |
| -x none       | 把上面的language都关掉     |
| -c            | 编译成目标代码，机器代码        |
| -C            | 同-E配合，让预处理的结果把注释保留  |
| -S            | 编译成汇编代码             |
| -E            | 输出预处理的结果，不进行编译      |
| -o file       | 指明输出文件名为file        |
| -v            | 把整个编译过程的输出信息打印出来    |
| -include file | 相当于#include<file>语句 |
| -I dir        | 宏include需要搜寻的目录     |
| -L dir        | 搜寻库文件的路径            |
| -ansi         | 设置程序使用ANSI标准        |
| -I 目录         | 添加头文件的路径            |



4, gdb调试器

功能：启动需要调试的程序，自定义方式运行；设置断点；程序暂停时的变量检查；动态改变程序的执行环境。需要调试的程序在编译时(gcc)要添加-g选项。

- 启动选项：`gdb 执行文件 [core | PID]`：core表示调试一个运行程序和core文件，core是程序非法执行产生的文件。PID指定服务程序的进程号或调试正在运行的程序。其他选项：`-s <file>`：从指定文件读取

符号表; **-se file**: 读取符号表信息, 并用在可执行文件中; **-c <file>**: 调试core文件; **-d <directory>** 加入一个源文件的搜索目录。

- **帮助信息**: **help**: 列出命令种类; **help <class>**: 产看种类中的命令; **help breakpoint**: 查看断点相关; **help <command>** 查看命令。
- **Shell <命令>**: 在gdb中执行shell命令。

#### 5, 运行程序(r)

- **程序运行参数**: **set args**; **show args**: 指定运行时的参数。
- **运行环境**: **path <路径>** 设定程序的运行路径; **show paths** 查看程序运行路径; **set/show environment 变量名 [=值]** 设置环境变量。
- **工作目录**: **cd <dir>** 切换目录; **pwd** 查看当前目录
- **程序输入输出**: **info terminal** 显示程序使用的终端模式; **>** 重定向控制输出; **tty** 写输入输出的终端设备。 **Info program** 查看程序是否在运行, 以及进程号和暂停的原因。

#### 6, 暂停/恢复运行

- **设置断点**: **break 函数/行号**; **break +/-offset** 在当前行号前/后停住。 **Break 文件名. 行号**: 在源文件的某行停住。 **Break if**
- **设置观察点**: **watch <expr>** 变量值变量时停住程序; **rwatch <expr>** 当变量被读时停住; **awatch <expr>** 当变量被读写时停住; **info watchpoint** 列出当前设置的所有观察点。
- **设置捕捉点**: **catch <event>** 当event (throw或catch的异常) 发生时停住程序; **tcatch <event>** 捕捉点只起一次作用。
- **t** 设置在函数上的停止点; **clear <文件: 行号>** 清除设置在该行的停止点; **delete [断点号][断点号范围]** 删除指定断点; **disable/enable [断点号][断点号范围]** 禁用/启用指定断点。
- **恢复程序运行和单步调试**: **continue/c/fg [忽略断点次数]** 恢复运行; **step <count>** 单步跟踪, 会进入函数调用; **next <count>** 单步跟踪, 不会进入函数调用; **finish** 运行程序直到当前函数完成返回。

#### 7, 其他命令

- **查看栈信息**: **backtrace/bt** 当前函数调用栈的信息; **bactrace/bt <n>** n为正, 则打印栈顶n层信息; n为负, 则打印栈底n层信息。
- **查看源代码**: **list 行号/函数** 查看某行或某函数的代码; **list** 当前行后的代码; **list -** 当前行前的代码。 **Search <regex>** 向前搜索; **forward- search <regex>** 向后搜索; **reverse- search <regex>** 全部搜索;
- **指定源文件路径**: **dir <路径>** 加一个源文件路径到当前路径; **directory** 清除所有自定义的路径; **show directories** 显示定义的路径;
- **查看运行时数据**: **print/<f> <expr>**, f表示输出格式, 比如/x。
- **修改变量值**: **print 变量名=值**;
- **跳转执行**: **jump <行号>/<代码行内存地址>** 指定下一条语句的运行点; 最好在同一函数内跳转;
- **产生信号量**: **signal <信号>** 信号在1~15之间, 产生一个信号量给被调试的程序。
- **强制函数返回**: **return [<expression>]** 强制函数忽略没有执行的语句返回, 表达式的值会被认为函数返回值。
- **强制调用函数**: **call <expr>** 轻质调用函数并显示函数的返回值。



## 8, make工程管理器

可以根据时间戳自动发现更新过的文件而减少编译工作量, 通过读入**makefile**文件内容执行大量编译工作。**Make target** 输入目标名即可建立指定目标。Make读取makefile后会建立一个描述数据库, 记录了各个文件间的相互关系和他们的关系描述。

## 9, makefile描述规则

Target...: prerequisites...

Command

.....

- **target**为最后要生成的文件名或中间过程文件名, 也可以是一个make动作如clean, 称为伪目标。**Preeminents** 规则的依赖, 生成规则目标所需要的文件名列表。**Command** 规则的命令行, 任意的shell命令或可在shell下执行的程序。每行命令必须以[tab]字符开头。
- 较长的行用\分解为多行, 注意\之后不能有空格。
- 在shell下输入make, make会读取**当前目录**下的makefile文件并将文件中第一个目标作为终极目标。
- 指定变量: 可以定义一个变量(object)代替文件列表, 在使用文件列表时用\$(**object**)表示。
- Makefile中的系统变量: \$^——所有的依赖文件; \$@——生成目标; \$<——第一个依赖文件; @——取消回显。
- 自动推到规则: make编译.c源文件时, 编译源文件命令可以不明确给出, make会自动完成cc -c的任务, 这样简化makefile

### #samlpe MakeFile

```
edit:main.o kbd.o command.o display.o insert.o search.o files.o\ utls.o
    cc -o edit main.o kbd.o command.o display.o insert.o search.o\
    files.o utls.o
```

```
main.o:main.c defs.h
```

```
    cc -c main.c
```

```
kbd.o:kbd.c defs.h command.h
```

```
    cc -c kbd.c
```

```
command.o:command.c defs.h command.h
```

```
    cc -c command.c
```

```
display.o:display.c defs.h buffer.h
```

```
    cc -c display.c
```

```
insert.o:insert.c defs.h buffer.h
```

```
    cc -c insert.c
```

```
search.o:search.c defs.h buffer.h
```

```
    cc -c search.c
```

```
files.o:files.c defs.h buffer.h command.h
```

```
    cc -c files.c
```

```
utls.o:utls.c defs.h
```

```
    cc -c utls.c
```

```
clean:
```

```
    rm edit main.o kbd.o command.o desplay.o insert.o search.o\ files.o
    utls.o
```

### #简化后的makefile

```
Objecs= main.o kbd.o command.o desplay.o insert.o search.o\ files.o
utls.o
```

```
Edit:$(objects)
```

```
    Cc -o edit $(objects)
```

```
main.o: defs.h
```

```
kbd.o: defs.h command.h
```

```
command.o: defs.h command.h
```

```
display.o: defs.h buffer.h
```

```
insert.o: defs.h buffer.h
```

```
search.o: defs.h buffer.h
```

```
files.o: defs.h buffer.h command.h
```

```
utls.o: defs.h
```

```
.PHONY:clean --声明为伪目标
```

```
Clean:
```

```
    -rm edit $(objects) --前面加-表示忽略rm的执行错误
```

## 二 linuxC常用类型和修饰符

1, **sizeof** ( ) 以字节为单位返回大小; **typedef** 类型 别名: 为一个已有的类型设置别名; 逗号表达式的值为最后一个表达式的值。

2, **printf** ( ) : %d十进制; %o八进制; %x十六进制; %u无符号十进制; %f单双精度, 6位小数; %e 指数形式浮点数; %g 自动选择%f或%e格式。

- %m%s字符串占m列, 若串长大于m, 则全部输出; 若串长小于m, 左补空格。%-ms 串长小于m, 字符串向左靠, 右补空格。
- %m.ns: 输出占m列, 只取字符串左端n个字符。

### 3, 变量存储类型

- **Auto变量**: 不专门声明为static的局部变量都是动态分配空间的, 调用函数时分配, 调用结束自动释放。函数形参和函数内变量都是auto变量。 **Auto int b;**
- **Static变量**: 函数调用结束不消失仍保留原值。静态局部变量在函数调用后仍然存在, 但不能引用它。
- **Register变量**: 也称寄存器变量, 将局部变量的值放在CPU寄存器中, 提高了存取速度。 **Register int b;** 如果没有可以分配的寄存器, 编译器就可能使用内存空间。
- **Extern变量**: 在函数外定义的全局变量, 到文件末尾。Extern可以再一个文件中声明, 也可以在多个文件中声明(其作用域为多文件)。 **Extern 变量**, 即可使用别的文件里同名的变量。某些外部变量只限于本文件使用, 不能被其他文件引用, 可以再定义外部变量时加static: **file1.c static int A;**

4, 指向指针的指针: 指向指针数据的指针变量。定义: **类型\*\*名称;**

函数指针: 指向函数的指针, 用来存放函数的入口地址, 把哪个函数的地址赋给它, 它就指向哪个函数。定义: **类型 (\*名称)();** 赋值时只需给出函数名。

### 5, 共用体

**Union 名称{ 类型 成员名...};** 在某一个时刻, 只有一个成员的值有意义, 定义变量分配空间时按照最大的数值类型分配, 共用体比结构体要节省空间, 但是访问速度慢。

- 两个相同类型的共用体变量可以相互赋值
- 共用体变量可以作为参数传递给被调用函数, 可以作为函数的返回值。
- 共用体在初始化时只需要对其中一个成员赋值。

### 6, 修饰符

- **Const**: 定义类型常量。 **Const int\*a** 为指向常量的指针, 指针的指向可以修改; **int \*const a** 为常指针, 指针的指向不能修改。
- **Volatile**: 表明某个变量值可能在外部被修改, 对该变量的存取不能缓存到寄存器, 每次使用要重新存取。即不能依赖变量值。
- **Short和long**: **short int** 使int和char具有相同大小的位; **long int** 使int和正常的int一样的位。主要用来统一位数。

## 三 LinuxC预处理器和重要函数

### 1, 预处理器

- 预定义宏: **#define 标识符 字符串; #define 标识符(参数列表) 字符串;** 宏定义可以是单个字符串, 也可以是函数代码, 可以提高执行的效率。解除宏定义: **#undef 标识符。** 被解除的宏定义, 在该语句之后不再起作用。
- 文件包含: **#include <文件名>; #include "文件名"** 也可以将自己常用的符号常量, 类型定义和带参数的宏定义、自编函数放到.h文件中, 用#include引用。
- 条件编译: 在编译带有条件编译的文件时, 用**-D +参数**来给文件传

递判断条件，以完成条件编译。条件表达式中不包含sizeof()、强制类型和枚举常量。

|   |  |
|---|--|
| <b>#ifdef</b> 标识符<br>语句 <sub>1</sub><br><b>#else</b> 语句 <sub>2</sub><br><b>#endif</b> | <b>#if</b> 条件表达式<br>语句 <sub>1</sub><br><b>#else</b> 语句 <sub>2</sub><br><b>#endif</b> |
|---|--|

- 行号控制: **#line number[“filename”]**, 用于表明文件中当前的行号，主要用于调试和其他特殊用途。

## 2, 字符串处理

字符测试函数: <ctype.h>

|                 |                |                     |
|-----------------|----------------|---------------------|
| Isalnum         | 是否是英文或数字       | Int isalnum (int c) |
| Isalpha         | 是否是英文字母        | Int isalpha (int c) |
| Isascii         | 是否是ASCII码字符    | Int isascii (int c) |
| Isdigit         | 是否是数字          | Int isdigit (int c) |
| Iscntrl         | 是否是ASCII码的控制字符 | Int iscntrl (int c) |
| Isgraph/isprint | 是否是可打印字符       | Int isgraph (int c) |
| Islower         | 是否为小写字母        | Int islower (int c) |
| Isupper         | 是否是大写字母        | Int isupper (int c) |
| Isspace         | 是否是空格          | Int isspace (int c) |
| Inpunct         | 是否是标点或特殊字符     | Int ispunct (int c) |
| Isxdigit        | 是否是十六进制数字      |                     |

字符串转换函数: <stdlib.h>

|  |                |
|--|----------------|
| Double <b>Atof</b> (char*)                             | 字符串转换为浮点数      |
| Int <b>Atoi</b> (char*)                                | 字符串转换为整型       |
| Long <b>Atol</b> (char*)                               | 字符串转换为长整形      |
| Char * <b>Ecv</b> (double, size_t, char*)              | 浮点数转换为字符串      |
| Double <b>Strtod</b> (char*, char**, int base)         | 字符串转换为浮点，可设置进制 |
| Long <b>Strtol</b> (char*, char**, int base)           | 转换为长整形，设置进制    |
| Unsigned long <b>Strtoul</b> (char*, char**, int base) | 转换为无符号长整形，设置进制 |
| Int <b>Toascii</b> (int c)                             | 转换为ASCII码字符    |
| Int <b>Tolower</b> (int c)                             | 转换为小写          |
| Int <b>Toupper</b> (int c)                             | 转换为大写          |

字符串比较: <string.h>

|   |                          |                   |
|---|--------------------------|-------------------|
| Int <b>bcmp</b> (s1, s2, int n)         | 比较前n个字符是否相同，相同返回0，否则返回非0 |                   |
| Int <b>Memcmp</b> (s1, s2, size_t)      | 比较前n个字符是否相等，返回第1个不相等字符差值 |                   |
| Int <b>strncasecmp</b> (s1, s2, size_t) |                          | 忽略大小写，其余和memcmp相同 |

字符串复制: <string.h>

|  |                            |
|--|----------------------------|
| <b>Bcopy</b> (src, dest, int n)          | 将src的前n个字符复制到dest          |
| Char* <b>Strcpy</b> (dest, src)          | 将src复制到dest，返回指向dest的指针    |
| Char* <b>strncpy</b> (dest, src, size_t) | 将src前n个字符复制到dest，返回dest的指针 |

字符串清理与填充: <string.h>

|                                |                   |
|--------------------------------|-------------------|
| <b>Bzero</b> (void *s, int n)  | 将s的前n个字符清0，变成NULL |
| <b>Memset</b> (s, c, size_t n) | 将s的前n个字符填充为c      |
| <b>Strset</b> (s, c)           | 将s的所有字符替换成c       |

字符串查找: <string.h>

|                             |                               |
|-----------------------------|-------------------------------|
| Char*index(s,c)             | 查找s中第一次出现c位置                  |
| Char*rindex(s,c)            | 查找s中最后一次出现c的位置                |
| Char*Memchr(s,c,size_t n)   | 在s的前n个字符中查找c, 返回位置指针          |
| Char*strchr/strrchr(s,c)    | 查找s中第一次/最后一次出现c的位置            |
| Int Strcspn (char*, char*)  | 在串1中找串2中出现的字符, 返回第一个出现的字符的下标值 |
| Char* Strpbrk(char*, char*) | 在串1中找串2中出现的字符, 返回第一个出现字符的指针   |
| Char* Strstr(char*,char*)   | 在串1查找串2第一次出现的位置               |

#### 字符串的连接和分割<string.h>

|                           |   |
|---------------------------|---|
| Char*strcat(dest,src)     | 将src的内容添加到dest的后面                                       |
| Char*Strtok(s,char*delim) | Delim为分割的标记, 要调用两次, 第1次会将标记改为NULL, 后面再调用会依次返回分割后的字符串指针。 |

**Strdup (char\*)**: 复制字符串。 **Strrev (char\*)**: 将字符串的顺序颠倒。

#### 3, 文件输入输出函数(stdio.h)

- **Fp=fopen(文件名, 使用文件方式)**: 打开文件。使用文件方式: **r**(只读), **r+**(读写), **w**(只写), **w+**(读写), **a**(追加), **a+**(读写), **rb**(只读二进制), **rb+**(读写二进制), **wb**(只写二进制), **wb+**(读写二进制), **ab**(追加二进制), **ab+**(读写二进制)。
- **FILE\* freopen(char\* path,char\* mode,FILE\*stream)**: 关闭stream指针的文件, 然后打开path代表的文件, 返回文件指针。
- **FILE\* fdopen(int fd,const char \* mode)**: 将open打开的文件编号转换为文件指针返回。Mode为打开方式要与open里的方式一致。
- **Fclose(指针)**: 关闭文件。
- **Fputc(char,fp)**: 把一个字符写到磁盘文件, 成功则返回输出的字符, 失败返回EOF; **fgetc(fp)**: 从文件读入一个字符, 遇到文件结束符则返回EOF。 **Feof(fp)**: 判断文件是否结束, 结束返回1。
- **Fputs(str, fp)**: 把一个字符串写到磁盘文件, 成功返回0。 **fgets(str, n, fp)**: 从文件中读取n-1个字符, 放入str中, 遇到换行符或EOF则停止。
- **Fread(buffer,size,count,fp), fwrite(buffer, size, count, fp)**: buffer为数据存放地址, size为一次读写的字节数, count为读写的次数。
- **Fprintf(文件指针, 格式, 输出列表), fscanf(指针, 格式, 输入列表)**: 在内存和磁盘频繁交换数据时, 最好使用fread和fwrite。
- **Rewind(指针)**: 使指针重新返回文件的开头。 **Fseek(指针, 位移量, 起始点)**: 改变文件指针位置, 起始点用0,1,2表示, 0为文件开始, 1为当前位置, 2文件末尾。
- **Char\* getcwd(char\*buf,size\_t size)**: 返回当前路径到buf, 如果buf太小则返回-1。 <unistd.h>

#### 4, 内存操作函数

##### 分配和释放内存(stdlib.h)

- **Malloc(size\_t size),calloc(size\_t num,size\_t size)**: 动态分配内存, size为分配内存的大小, num为内存块的个数。Malloc一次申请一个内存区并且不初始化, calloc可以申请多个内存区并初始化为0。
- **Free(\*p)**: 动态释放内存, p为分配时返回的指针。Malloc/calloc与free要成对出现。

##### 内存块操作(string.h)

- **Memset (void\*buffer, char/int ch, int count)**: 初始化指定的内存空间, 将buffer的前count个字节设置成ch。
- **Memcpy (void \*dest, void\*src, unsigned int count)**: 复制内存块, 由src所指的内存区域复制count个字节到dest。Memcpy只复制

内存空间，不处理空间重叠问题。

- **Memmove(void\*dest, void\*src, unsigned int count):** 复制或者说移动内存空间，memmove会处理空间重叠的问题，若有重叠可以正确处理，但是src内容会变化。

## 位操作

|    |       |
|----|-------|
| &  | 按位取与  |
|    | 按位取或  |
| ^  | 按位取异或 |
| ~  | 按位取反  |
| << | 左移    |
| >> | 右移    |

## 五，时间函数

- 1, **time\_t time(time\_t \*):**返回当前时间值，日历时间以秒为单位。
- 2, **struct tm\* gmtime(time\_t\*):** 将time\_t表示的秒数转换为tm结构体类型数据。**Time\_t mktime(tm\*):**将tm类型数据转换为time\_t类型。
- 3, **char\* ctime(time\_t\*):** 将time\_t时间转换成可以识别的字符串。**char\* asctime (struct tm\*):** 将tm时间转化为字符串格式。
- 4, **struct tm \*localtime(time\_t):** 返回tm格式的本地时间。
- 5, **int gettimeofday (struct timeval\*, struct timezone\*):** 从今日凌晨到现在的时间差，返回微妙级的时间，返回到两个结构体指针上，处理成功返回值为1，否则为0。**int settimeofday (struct timeval\*, struct timezone\*):** 设置当前的系统时间。
- 6, **unsigned int sleep(unsigned int sec):**使程序睡眠sec秒。**Void usleep(unsigned long usec):** 使程序睡眠usec微妙。

## 六，目录与文件(依赖于linux系统)

- 1, **错误定义:** 在linux中已经把所有的错误定义为不同的错误号和错误常数，存放在/usr/include/asm-generic/errno-base.h和/usr/include/asm-generic/errno.h两个错误定义文件中。使用这些错误时要引用该两个头文件。  
**Char\* strerror(错误常数/错误序号):** 将错误序号或错误常数表示的错误信息返回到char指针。
- 2, **创建和删除目录 (sys/types.h, sys/stat.h)**  
**Int mkdir(char\*,mode\_t):**创建目录，char\*为linux下的路径，mode\_t为八进制数字表示权限。创建成功会返回0，否则返回-1。  
**Int rmdir(char\*):**删除一个空目录，char\*为目录路径，删除成功返回0。**Extern int errno**设置一个errno来捕获错误。
- 3, **创建和删除文件(sys/types.h, sys/stat.h, fcntl.h)**  
**Int creat(char\*,mode\_t):**在指定路径下创建空文件，mode为权限。创建成功返回文件标号，否则返回-1。  
**Int remove(char\*):**删除一个文件，删除成功返回0，否则返回-1。  
**Int mkstemp(char\*):**常见一个临时文件，用于程序运行时存储中间数据，计算机重启后自动删除。文件名最后6个字符必须是XXXXXX，成功返回文件标号，否则返回-1。**这里的char\*必须是char path[]格式，不能是指针格式。**
- 4, **文件的打开关闭(sys/types.h, sys/stat.h, fcntl.h)**  
**Int open (char\*, int flags) , int open(char\*, flags, mode):**打开成功返回文件编号，失败返回0。mode为打开不存在文件创建时的权限。flags表示文件

的打开方式:

- `O_RDONLY`: 只读方式; `O_WRONLY`: 只写方式; `O_RDWR`: 读写方式
- `O_CREAT`: 自动创建文件; `O_EXCL`: 如果`O_CREAT`设置了, 会自动创建文件, 否则打开失败; `O_NOCTTY`: 文件为终端设备, 不会讲该终端机当做进程控制终端机。

`Int close(int fd)`: 将数据写入磁盘, 关闭文件, `fd`为文件编号。<unistd.h>。  
成功返回0。

## 5, 文件读写

`Size_t write(int fd, void*buf, size_t count)`: 写入文件, `buf`为需要写入的字符串, `count`为写入的字符个数。返回实际写入的字节数, 失败时返回-1。

`Size_t read(int fd, void*buf, size_t)`: 读取文件, 返回值表示读取到的字符个数, 返回0表示文件结尾; 返回-1读取失败。

`Off_t lseek(int fd, off_t offset, int whence)`: 文件读写位置的移动。`Whence`的取值为:

- `SEEK_SET`: `offset`即为新读写位置; `SEEK_CUR`: 当前位置加上`offset`; `SEEK_END`: 读写位置指向结尾再加上`offset`。

`Int sync(void)`: 将程序打开的所有文件内容保存到磁盘。

`Int fsync(int fd)`: 将指定文件内容写入磁盘。成功返回0, 失败返回-1。

`Int access(const char*path, int mode)`: 判断文件是否可以进行某操作。`Mode`取值: `R_OK`, `W_OK`, `X_OK`, `F_OK`(是否存在)。符合返回0, 反之返回1。

## 6, 文件锁定, 移动

`Int flock(int fd, int oper)`: 锁定文件, 使其他用户当前不能操作。成功返回0, 失败返回-1。`Oper`的取值:

- `LOCK_SH`: 共享锁定, 其他程序可以访问。
- `LOCK_EX`: 互斥锁定, 其他用户不能同时访问
- `LOCK_UN`: 接触文件锁定。
- `LOCK_NB`: 无法建立锁定时, 马上返回进程, 不会被阻断。

`Int rename(char* , char*)`: 在同一分区移动文件, 前面为旧路径, 后面为新路径。成功返回0, 失败返回-1。

## 七, 网络编程

### 1, 网络基本概念

- **端口**: 每个程序访问网络, 会分配标识符表示这一网络数据属于某程序, 即为端口。16位整数,  $0 \sim 65535$ , 低于256的端口是系统保留端口号。
- **ICMP**: 消息控制协议, 与IP一层, 传送IP的控制信息, 提供通向目的地址的路径信息, ping就是其应用。
- **TCP**: 面向连接的网络传输方式, 可以理解为打电话, 传输过程复杂, 占用较多的网络资源。
- **UDP**: 面向无连接的传输方式, 理解为邮寄邮件, 不可靠, 但对传输要求不高。
- **套接字(socket)**: 用来描述计算机中不同程序与其他计算机程序的通信方式。**套接字=传输层协议(TCP)+端口号+IP地址**。
- **Sockaddr**: 结构体用于保存套接字信息, `sa_family`指定通信的地



址类型，sa\_data保存ip地址和端口信息。

- **Sockaddr\_in**: 保存套接字信息，sin\_family: 通信类型；sin\_port: 端口号；sin\_addr: IP地址；sin\_zero: 未使用字段。

## 2, 套接字类型

- **流套接字**: TCP协议，无差错、无重复发送、按顺序接收
- **数据报套接字**: UDP协议，不能保证数据正确传输，不能保证按顺序接收，可能出现数据丢失。
- **原始套接字**: 没有处理的IP数据包，可以按照自己要求封装。

## 3, 基本网络函数:

- **Int socket(int domain, int type, int proto)**: 建立一个通信接口，proto为协议编号，一般设置为0。成功返回套接字编号，失败返回-1。domain表示地址类型。
- **Int bind(int sockid, sockaddr\*addr, int addrlen)**: 设置sockfd，相当于socket一个名称，定位。
- **Int getsockopt(int s, int level, int optname, void\*optval, socklen\_t\*optlen)**: 取得一个socket的参数，成功返回0，反之返回-1。s为socket编号，level为需要设置的网络层(SOL\_SOCKET)，optname是需要获取的选项，常用值
  - SO\_DEBUG: 打开或关闭排错模式
  - SO\_REUSEADDR: 允许在bind函数中本地地址可重复使用
  - SO\_TYPE: 返回socket形态
  - SO\_ERROR: 返回socket已发生的错误原因
  - SO\_DONTROUTE: 送出的数据包不用路由设备传送
  - SO\_BROADCAST: 使用广播方式传送

Optval为是取得某个参数的返回值指针，optlen是optval的内存长度。

- **Int setsockopt(int s, int level, int optname, void\*optval, socklen\_t optlen)**: 设置一个socket状态，成功返回0，反之返回-1，level一般设置为SOL\_SOCKET。

## 4, 服务器和客户机的信息函数

### 字符转换函数

- **ulong htonl(ulong hostlong)**: 32位hostlong转换成网络字符顺序
- **Ushort htons(ushort hostshort)**: 16位hostshort转换成网络字符顺序
- **long ntohl(ulong netlong)**: 32位netlong转换成主机字符顺序
- **ushort ntohs(ushort netshort)**: 16位netshort转换成主机字符顺序

### 域名和IP地址转换(netdb.h, sys/socket.h)

- **Struct hostent \*gethostbyname(const char\* name)**: 域名转换为对应的IP，name为域名，返回值为一个主机地址结构体，包括主机名、别名、主机名类型、地址和长度信息。

- **Struct hostent\*gethostbyaddr(const void\*addr, socklen\_t len, int type):**IP地址转换到域名, addr为IP地址, len为IP长度, type一般为AF\_INET。

### 32位IP与点分IP转换

- **Char\* inet\_ntoa(struct in\_addr in):**将32位IP转换为a. b. c. d。In\_addr为表示IP的结构体。
- **Int inet\_aton(char\*cp, struct in\_addr\*inp):**将a. b. c. d转化成32位的IP。

### 服务信息函数

- **Struct servent\* getservent():**取得系统所支持的网络服务, 返回一个servent结构体, 包括**服务名、别名、端口、使用的协议**等信息。系统支持的服务在/etc/services文件中
- **Struct servent\* getservbyname(char\* name, char\*proto):**用服务名取得一个服务。Name为服务名, proto为使用的协议。
- **Struct servent\* getservbyport(int port, char\*proto):**从一个端口取得一个服务。Port为端口号, 需要用Htons(port)转换, proto表示协议。
- **Struct protoent\* getprotobyname(char\*):**根据名称取得一个协议的数据。Char\*为协议名称字符串, 返回值为protoent结构体, 结构体中包括**协议名称、别名、序号信息**。<netdb.h>。
- **Struct protoent\* getprotobynumber(int proto):**根据协议的编号取得协议的信息。Proto为协议的编号。<netdb.h>。
- **Struct protoent\* getprotoent(void):**取得系统中所支持的所有协议。系统的协议是记录在/etc/protocols文件中。结束后返回NULL。<netdb.h>

### 5, 错误处理<netdb.h>

- **Void perror (const char\*s):**显示上一个网络函数发生的错误。会先输出char\*, 然后直接输出错误信息。
- **Extern int h\_errno:**网路程序中可以使用该语句不活发生错误的编号。捕获之后输出错误信息: **char\* hstrerror(h\_errno)**。

## 八, TCP和UDP通信

### 1, TCP通信服务器和客户端的配置

| 服务器端                                    | 客户端                                     |
|---|---|
| 1, 创建socket, 用socket()                  | 1, 创建socket                             |
| 2, 绑定IP、端口到socket, 用Bind()              | 2, 设置要连接的服务器IP和端口                       |
| 3, 设置最大连接数, listen()                    | 3, 连接服务器, 用connect()                    |
| 4, 等待来自客户端的连接请求, accept()               | 4, 收发数据, send()和recv(), 或read()和write() |
| 5, 收发数据, send()和recv(), 或read()和write() | 5, 关闭连接                                 |
| 6, 关闭连接                                 |   |

### 2, UDP通信服务器和客户端的配置

| 服务器端                   | 客户端                    |
|------------------------|------------------------|
| 1, 创建socket, 用socket() | 1, 创建socket, 用socket() |

|  |   |
|--|---|
| 2, 绑定IP、端口到socket, 用Bind()                     | 2, 绑定IP、端口到socket, 用Bind()                  |
| 3, 循环接收数据, 用recvfrom()<br>可以向客户端发送信息, sendto() | 3, 设置对方的IP地址和端口等属性                          |
| 4, 关闭连接  | 4, 发送数据, 用sendto()<br>可以接收服务器信息, recvfrom() |
|  | 5, 关闭连接                                     |

### 3, 服务器模型

- 循环服务器: 在同一时刻能够响应一个客户端请求
- 并发服务器: 在同一时刻可以响应多个客户端请求

| Udp循环服务器      | tcp循环服务器    | Tcp并发服务器        |
|---------------|-------------|-----------------|
| Socket();     | Socket();   | Socket();       |
| Bind();       | Bind();     | Bind();         |
| While(1)      | Listen();   | Listen();       |
| { recvfrom(); | While(1)    | While (1) {     |
| Process();    | { accept(); | Accep();        |
| Sendto();     | Process();  | If(fork()==0) { |
| }             | Close();    | Process();      |
|               | }           | Close();        |
|               |             | Exit();}        |
|               |             | Close(          |

## 九, 进程控制

### 1, 进程相关概念

- 进程: 具有独立功能的程序的一次运行。具有以下特点: **动态性、并发性、独立性、异步性**。进程间通过ID号区分。
- 进程互斥: 争夺共享资源。即临界资源只允许一个进程访问。临界区: 访问临界资源的程序代码。
- 进程同步: 一组并发进程按照一定的顺序执行, 也为合作进程。
- 进程调度: 分为抢占式和非抢占式, 具体算法有先来先服务、短进程优先、高优先级优先、时间片轮转。
- 死锁: 进程彼此竞争资源形成僵局, 需要外力。

### 2, 进程编程<unistd.h>

- **Pid\_t getpid(void):** 获取本进程的ID。 **Pid\_t getppid(void):** 获取父进程ID。
- **Pid\_t fork(void):** 创建子进程, 在父进程中返回新创建的子进程的ID, 在子进程中返回0。出现错误返回负值。Fork () 之后的代码会被执行两次, 但执行顺序不确定。 **代码共享, 数据不共享。**
- **Pid\_t vfork(void):** 创建子进程, **数据和代码都共享**, 并且子进程先运行, 父进程后运行。

**Exec函数族:** 启动一个新程序, 替换原有的进程, ID号不变。

- `Int execl(char*path, char*arg1-n)`: path为被执行的程序路径, arg1-n为被执行程序所需要的命令行参数, 程序名也要包含在其中。以NULL表示结束。
- `Int execlp(char*file, char*arg1-n)`: path为程序名, 不带路径, 会从PATH环境变量中查找该程序。其余和execl相同。
- `Int execv(char*path, char*const argv[])`: path为程序路径, argv[]为命令行参数组成的数组。
- `Int system(const char*string)`: 调用fork产生子进程, 由子进程调用/bin/sh -c string来执行参数string代表的命令。
- `Pid_t wait(int* status)`: 堵塞该进程, 直到其某个子进程退出或中断, 返回退出的子进程的ID, status为子进程的结束状态值。

### 3, 进程通讯概述

为什么需要进程通信?

- 数据传输、资源共享、通知事件、进程控制

Linux的进程通信方式(IPC)

- 管道/有名管道、信号、消息队列、共享内存、信号量、套接字。

### 4, 管道通信

管道是**单向、先进先出**。**无名管道**只能用于父进程和子进程之间的通信, **有名管道**可用于运行同一系统的任意两个进程间的通信。

使用read和write函数读写管道里的数据, 就像操作文件一样。

- `Int pipe(int filedis[2])`: 创建一个无名管道, 成功返回0, 失败返回-1。filedis[0]为读管道, filedis[1]为写管道。关闭管道只需要用close关闭两个管道filedis。必须在fork之前调用pipe创建管道。
- `Int mkfifo(char*path, mode_t mode)`: 创建命名管道(FIFO), 命名管道相当于一个文件, path为文件路径, mode为权限。打开FIFO时, 非阻塞标志O\_NONBLOCK, 即读空FIFO时返回不会阻塞。

### 5, 信号通信

常见信号:

- Sighup: 从终端发出的结束信号;
- Sigint: 来自键盘的中断信号, ctrl+c;
- Sigkill: 该信号结束接收信号的进程;
- Sigterm: kill命令发出的信号;
- Sigchld: 标志子进程停止或结束的信号;
- Sigstop: 来自键盘ctrl-Z或调试程序的停止执行信号。

几个常用发送信号的函数

- `Int kill(pid_t pid, int signo)`: 可以向自身发送信号, 也可以向其他进程发送信号。Pid>0: 发送给pid的进程; pid==0: 发送给同组进程; pid<0: 发送给进程组ID等于pid绝对值的进程; pid== -1: 发送给所有进程。
- `Int raise(int signo)`: 只能向自己发送信号。

- **Unsigned int alarm(unsigned int second):**将SIGALRM信号发送给自己，在设置的时间到来时，second为时间(秒)。默认是终止进程。
- **Int pause(void):**将进程挂起直到捕捉到一个信号。

信号的处理:

- **Void (\*signal(int signo,void(\*func)(int)))(int):**func可能的值: SIG\_LGN(忽略)、SIG\_DFL(系统默认)或信号处理函数名。

## 6, 共享内存通信 (用的多)

步骤: 创建共享内存、映射共享内存

- **Int shmget(key\_t key,int size,int shmflg):**创建共享内存, key标识其键值: 0/IPC\_PRIVATE(创建新内存), 为0并且shmflg为IPC\_PRIVATE也是创建新内存。成功返回内存标识符, 失败-1.
- **Int shmat(int shmid,char\*shmaddr,int flg):**映射内存, shmid为内存标识符, flg一般为0, shmaddr为内存的指针, 通过它操作共享内存。
- **Int shmdt(char\*shmaddr):**解除映射, 从进程地址空间脱离。
- **Int shmctl(int shmid,int cmd,struct shm\_id\*buf):**共享内存操作, cmd取值: [IPC\\_STAT](#)获得内存信息复制到buf; [IPC\\_SET](#)设置共享内存信息; [IPC\\_RMID](#)删除内存段; [SHM\\_LOCK](#)锁定, 只有root可以; [SHM\\_UNLOCK](#)解锁内存, 只有root。

## 7, 消息队列通信<sys/types.h><sys/ipc.h><sys/msg.h>

消息的链表, 具有特定的格式, 而管道没有格式。内核重启或人工删除才会消除, 每个消息队列对应唯一的键值。

- **Key\_t ftok(char\*path,char proj):**返回文件名对应的键值。Proj为项目名(不为0即可)。
- **Int msgget(key\_t key,int msgflg):**返回与键值key对应的消息队列描述符。Msgflg为标志位: [IPC\\_CREAT](#)创建新的消息队列; [IPC\\_EXCL](#)一般与IPC\_CREAT同用; [IPC\\_NOWAIT](#)无法读写时, 不堵塞。
- **Int msgsnd(int msqid,struct msgbuf\*msgp,int msgsz,int msgflg):**向消息队列发送一条消息, msgbuf为消息的特定格式。
- **Int msgrcv(int msqid,struct msgbuf\*msgp,int msgsz,long msgtyp,int msgflg):**从消息队列中读取一个消息, 存入msgp。注意msgsz应该是msgbuf的大小减去msgtyp的大小。
- **Int msgctl(int msqid,int cmd,struct msqid\_ds\*buf):**消息控制, cmd为: [IPC\\_STAT](#)获取队列信息存入buf; [IPC\\_SET](#)设置消息队列属性, 属性存于buf; [IPC\\_RMID](#)删除消息队列。

## 8, 信号量通信

信号量(信号灯)主要用于保护临界资源。进程可以根据它判断是否能够访问某些共享资源, 用于访问控制和进程同步。

- 二值信号量: 只能取0或1, 类似于互斥锁。

- 计数信号量：值可以取任意非负值，直到减到0为止。
- `Int semget(key_t key, int nsems, int semflg)`：打开/创建信号量集，key为ftok获取的键值，nsems为信号量集中信号量个数，semflg为标识，和消息队列一样。
- `Int semop(int semid, struct sembuf*sops, unsigned nsems)`：对信号量进行控制。Sops表示进行什么操作，nsems为sops指向的信号量集信号量个数。Semflg：IPC\_NOWAIT不堵塞；IPC\_UNDO程序结束释放信号量。

#### 十，多线程程序设计

1，线程，和进程相比是一种**非常节俭**的多任务操作方式。线程间彼此切换所需的时间远远小于进程间切换的时间。编写linux多线程，需要pthread.h和libpthread.a库文件。

代码段，数据段都是共享的。全局变量是在数据段里，不用传递在线程里就可以使用，而局部变量不可以，要经过传递。

因为pthread库不是linux系统的库，在编译的时候要加上-lpthread

- `Int pthread_create(pthread_t*tidp, const pthread_attr_t*attr, void*(*start_rtn)(void), void*arg)`：创建线程，tidp为获取的线程id，attr为线程属性(一般为空)，start\_rtn 线程要执行的函数，arg为函数参数。

线程正常退出方式：1，从启动进程中返回；2，被另一个进程终止；3，线程自己调用函数终止。

- `Void pthread_exit(void *rval_ptr)`：线程自己终止，rval\_ptr是线程退出返回值的指针。
- `Int pthread_join(pthread_t tid, void**rval_ptr)`：线程等待。阻塞调用线程，直到指定的线程终止。Tid为等待的线程id，rval\_ptr为线程退出返回值指针。
- `Pthread_t pthread_self(void)`：返回线程的ID。
- `Void pthread_cleanup_push(void(*rtn)(void*), void*arg)`：将清除函数压入清除栈，rtn为清除函数，arg为参数。
- `Void pthread_cleanup_pop(int execute)`：将清除函数弹出清除栈，execute表示是否在弹出同时执行函数，0不执行。清除函数用于pthread\_exit和异常终止，不包括return。

#### 2，修改线程属性：

属性结构为pthread\_attr\_t, 属性对象包括是否绑定，是否分离，堆栈地址，堆栈大小，优先级等。[对属性的设置修改要在create之前](#)

轻进程：系统对线程资源的分配控制都是通过轻进程进行，[绑定](#)即某个线程固定在一个轻线程上。

- `int pthread_attr_init(pthread_attr_t*tattr)`：初始化
- `Int pthread_attr_setscope(pthread_attr_t*tattr, int scope)`：绑定，第一个参数为指向属性结构的指针，scope为绑定类型：PTHREAD\_SCOPE\_STSTEM绑定；PTHREAD\_SCOPE\_PROCESS非绑定。成功返回0。

分离状态决定线程以什么方式终止自己，分离线程没有被其他线程等待，运行结束马上释放资源。

- **Int**  
**pthread\_attr\_setdetachstate(pthread\_attr\_t\* tattr, int detachstate)**: 分离, detachstate取值: PTHREAD\_CREATE\_DETACHED分离线程; PTHREAD\_CREATE\_JOINABLE非分离线程。成功返回0;

优先级存放在sched\_param结构中, 调度参数为sched\_priority

- **Int pthread\_attr\_setschedparam(pthread\_attr\_t\*, sched\_param)**: 定义调度参数
- **Int pthread\_attr\_getschedparam(pthread\_attr\_t\*, sched\_param)**: 获取当前的调度参数。