# 进程间通信

#### 消息队列概述

消息队列就是一个消息的列表。用户可以从消息队列种添加消息、读取消息等。从这点上看,消息队列具有一定的FIFO的特性,但是它可以实现消息的随机查询,比FIFO具有更大的优势。同时,这些消息又是存在于内核中的,由"队列ID"来标识。

# key值和ID值

● Linux系统为每个IPC机制都分配了唯一的ID, 所有针对该IPC机制的操作都使用对应的ID。 因此, 通信的双方都需要通过某个办法来获 取ID值。显然, 创建者根据创建函数的返回值 可获取该值,但另一个进程如何实现呢?显 然, Linux两个进程不能随意访问对方的空间 (一个特殊是, 子进程可以继承父亲进程的 数据,实现父亲进程向子进程的单向传递) 也就不能够直接获取这一ID值。

## key值和ID值

● 为解决这一问题,IPC在实现时约定使用key值做为参数创建,如果在创建时使用相同的key值将得到同一个IPC对象的ID(即一方创建,另一方获取的是ID),这样就保证了双方可以获取用于传递数据的IPC机制ID值。

- System V 创建对象时假设进行IPC通讯双方都取了相同的key值.这样将双方关联起来
- 生成key的方法有三种
  - > 双方直接设置为一个相同的整数为key值
  - >用IPC\_PRIVA让系统自动产生一个key值,
  - > 用ftok函数将一个路径转换为key值

### key\_t键和ftok函数

- ●消息队列,共享内存和信号量它们都是从Unix 继承而来,所以它们具有许多类似点。
- 三种类型的IPC使用key\_t值作为它们的名字。
- ▶ key\_t这个数据类型定义为整形,这些整数通常是ftok函数赋予的。

#### ftok函数

- 函数ftok把一个以存在的路径名和一个整数标识符转换为key\_t值。成为IPC键。
- Key\_t ftok(char\* pathname,int id);
- 返回值:成功返回键值,否则返回-1。
- Pathname是一个已存在的文件名,id为一个非0值。

```
o int main(int argc, char *argv[])
key t key;
    int i;
    key=ftok("./XXX",1);
•
    printf("key is %d\n", key);
•
```

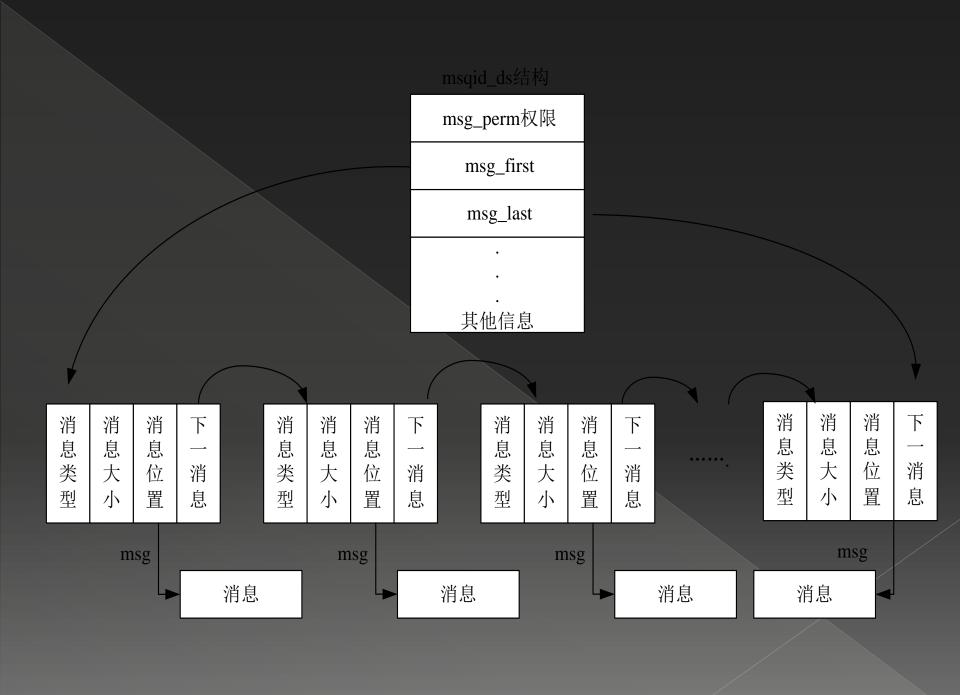
- 在早期进程间通信之一的管道它只能支持先 写先读原则,而信号在传输过程中传输的信 息量有限,这些不足给应用程序的开发带来 了很多不便。
- 消息队列客服了上述的不足。即支持先写先 读原则,也支持读取指定消息类型的数据。 同时,消息数据可以是自己定义的类型。

- 消息队列消息通常要以一个long mtype放在消息开始, mtype成员代表消息类型,从消息队列中读取消息的一个 重要依据就是消息的类型
  - > struct msgbuf{ long mtype; char mtext[1]; };
- 消息队列与管道以及有名管道相比,具有更大的灵活性
  - > 它提供有格式字节流,有利于减少开发人员的工作量
  - > 消息具有类型,在实际应用中,可作为优先级使用。 这两点是管道以及有名管道所不能比的
  - > 消息队列可以在几个进程间复用,而不管这几个进程 是否具有亲缘关系,这一点与有名管道很相似;但消息队列是随内核持续的,与有名管道(随进程持续) 相比,生命力更强,应用空间更大。

- 消息队列是内核地址空间中的一个内部链表。可以把消息看作一个具有特点格式记录,消息可以按照顺序发送到队列中,也可以按照几种不同的方式从队列中读取。每一个消息队列用一个唯一的标识符表示。
- 消息队列中的内部链表是靠struct msqid\_ds结构体维护的。创建每一个消息队列,内核就会创建一个对应的结构体进程维护。

```
消息队列的msgid_sys控制结构:
struct msqid_ds{
  struct ipd_perm msg_perm; /*操作权限结构*/
  struct msg * msg_first; /*指向消息队列的最后一个消息*/
  struct msg * msg_last; /*指向消息队列的最后一个消息*/
  msglen_t msg_cbytes; /*队列中当前的字节数*/
  msgqnum_t msg_qnum;
                    /*队列中的消息数*/
                   /*队列中可容纳的最大字节数*/
  msglen_t msg_qbytes;
                    /*最后发送消息的进程号*/
  pid_t msg_lsid;
  pid_t msg_lrpid;
                    /*最后接收消息的进程号*/
  time_t msg_stime;
                    /*最后发送时间*/
                    /*最后接受的时间*/
  time_t msg_rtime;
                    /*消息队列最后修改时间*/
  time_t msg_ctime;
```

```
struct msg_msg {-
    struct list_head m_list;
                                              //消息类型。
    long m_type;
                                            //消息大小。
    int m_ts;
                       /* message text size */
                                             //下一个消息位置。
    struct msg_msgseg* next;
                                              //真正消息位置。
    void *security;
    /* the actual message follows immediately */-
}_{\psi}
```



#### 消息队列使用方法的简介

- 头文件
  - > #include <sys/types.h>
  - > #include <sys/ipc.h>
  - > #include <sys/msg.h>
- msgget打开或创建消息队列
  - > int msgget(key\_t key, int msgflg);返回线队列ID
- msgrcv从队列接收消息
  - int msgrcv(int msqid, struct msgbuf \*msgp, int msgsz, long msgtyp, int msgflg);
- msgsnd 向队列发送消息
  - > int msgsnd(int msqid, struct msgbuf \*msgp, int msgsz, int msgflg);
- msgctl 发送队列控制命令
  - msgctl(int msqid, int cmd, struct msqid\_ds \*buf);
  - 共有三种cmd操作: IPC\_STAT、IPC\_SET、IPC\_RMID。

- ◎ 创建或打开一个新消息队列:
- int msgget(key\_t key, int msgflg)
- ●返回值:成功返回消息队列标识符,否则返回-1。
- 参数:参数key是一个键值,由ftok获得或设置成常数IPC\_PRIVATE; msgflg参数是一些标志位。该调用返回与健值key相对应的消息队列描述字。

- 在以下两种情况下,该调用将创建一个新的消息队列:
  - > 如果没有消息队列与健值key相对应,并且msgflg 中包含了IPC\_CREAT标志位;
  - > key参数为IPC\_PRIVATE;
- 参数msgflg可以为以下: IPC\_CREAT、IPC\_EXCL、IPC\_NOWAIT(接收时为非阻塞)。
- ●注意:参数key设置成常数IPC\_PRIVATE并不意味着其他进程不能访问该消息队列,只意味着即将创建新的消息队列。

```
int main(int argc,char** argv){
      key_t key;
      int msgid;
      key = ftok(".",1);
      if(key < 0)
             perror("ftok err");
             exit(1);
      printf("key: %x\n",key);
      msgid = msgget(key,0666|IPC_CREAT);
      if(msgid < 0)
             perror("msgid err.");
      printf("msgid : %d\n",msgid);
```

- 消息队列发送函数:
- int msgsnd(int msqid, void\*ptr, int msgsz, int msgflg);
- 返回值:成功返回0,否则返回-1;
- Msqid是消息队列的标识符。ptr是要发送的消息,该结构具有如下模板:

```
struct msgbuf{
long mtype;
char mtext[1];
```

}; 其中消息类型(mtype)必须为大于O的值。

注意:消息的数据部分(mtext)并不局限于文本。任何 形式的数据都是允许的。

- Msgsz是以字节为单位指定待发消息的长度。 这是位于长整形消息类型之后的用户自定义 数据长度。
- Msgflg参数既可以是0,也可以是IPC\_NOWAIT。IPC\_NOWAIT使得msgsnd调用非阻塞:如果没有存放新消息的空间,该函数就立即返回。

```
typedef struct MsgBuf
long mtype;
•
     char mtext[128];
>msgbuf;
int main(){
     key_t key;
•
     int msgid;
     if((key = ftok(".",1)) < 0){
           perror("ftok err.");
           return -1;
```

```
if((msgid = msgget(key, 0666|IPC_CREAT)) < 0){}
            perror("msgid err.");
•
            return -1;
•
•
     printf("key:%x,msgid:%d\n",key,msgid);
•
     msgbuf buf;
•
     scanf("%d %s",&buf.mtype,buf.mtext);
     if(msgsnd(msgid,&buf,sizeof(msgbuf)-
•
  sizeof(long),0) < 0){
            perror("msg snd err.");
            exit(1);
```

- 接收消息函数:
- int msgrcv(int msqid, void \*msgp, int msgsz, long msgtyp, int msgflg);
- 返回值:出错返回-1,否则返回接收到数据的字节数。
- Msgrcv的前三个参数和msgsnd意义相同。
- Msgtyp指定希望从所给队列中读取什么样的消息:
  - > 如果为0,则返回第一个消息。
  - > 如果大于O,则返回其类型值为msgtyp的第一个消息。
  - > 如果小于O,则返回其类型值小于或等于msgtyp绝对值的消息中最小的第一个消息。
- Msgflg参数指定所请求类型的消息不在所指定的队列 中该做何处理。可以设置为:
  - IPC\_NOWAIT/MSG\_NOERROR(只能忽略E2BIG)

```
typedef struct MsgBuf
     long mtype;
     char mtext[128];
>msgbuf;
int main(){
     key_t key;
     int msgid;
     if((key = ftok(".",1)) < O){
            perror("ftok err.");
            return -1;
```

```
if((msgid = msgget(key, 0666|IPC_CREAT)) < 0){}
            perror("msgid err.");
            return -1;
•
•
     printf("key:%x,msgid:%d\n",key,msgid);
     msgbuf buf;
•
     if((n = msgrcv(msgid,&buf,sizeof(buf)-
  sizeof(long), 0, 0) < 0){
            perror("MSG RECV ERR");
exit(0);
•
     printf("n : %d\n",n);
     printf("type:%Id,text:%s\n",buf.mtype,buf.mtext);
```

- 设置消息队列属性函数:
- int msgctl(int msqid, int cmd, struct msqid\_ds \*buf);
- Msgctl函数提供了三个命令:
  - > IPC\_RMID:从系统中删除由msgid指定的消息队列。 对于该命令,第三个参数被忽略。
  - > IPC\_SET: 给所指定的消息队列设置msqid\_ds结构的4个成员 (msg\_perm.uid,msg\_perm.gid,msg\_perm.mode和msg\_qbytes)。
  - > IPC\_STAT: 给调用者返回所指定消息队列对应的当前msgid\_ds结构。

```
typedef struct MsgBuf
      long mtype;
      char mtext[1];
•
  }msgbuf;
int main(int argc,char** argv)
      key_t key;
      int msgid;
      struct msqid_ds info;
      msgbuf buf;
      if((key = ftok(".",1)) < 0){
             perror("ftok err.");
             exit(1);
```

```
if((msgid = msgget(key,0666| IPC_CREAT)) < 0){
           perror("msgget err.");
           exit(1);
•
•
     buf.mtype = 1;
     buf.mtext[0] = 1;
•
     msgsnd(msgid,&buf,1,0);
•
     msgctl(msgid,IPC_STAT,&info);
•
     printf("read-write:%03o, cbytes = %lu,qnum =
  %lu,qbytes = %lu\n",info.msg_perm.mode &
  0777,info.msg_cbytes,info.msg_qnum,info.msg_q
  bytes);
     exit(0);
```

#### 消息队列与管道的耗时比较

操作	用户(s)	系统(s)	时钟(s)
消息队列	0.57	3.63	4.22
管道	0.50	3.21	3.71

有数据可见,消息队列与管道相比较在速度方面基本没很大的差别(管道略快)。所以消息队列主要用于传输可靠的控制流的记录信息,并且带有消息类型。

#### 消息队列——实例

- 用消息队列编写一个客户端服务器通信的程序
- 【实验目的】
- 通过此实验,学员可以熟悉消息队列的概念,并能够用消息队列 编写一个客户端服务器通信的程序。
- 【实验原理】
- 本实验需要用消息队列设计一个简易的双人聊天程序(一个服务器,两个客户端)。消息队列重点在于消息类型的匹配,客户端和服务端的"通信协议"的设计。设计思想如下:
- 服务器端:接受客户端发来的任何信息,并根据其消息类型,转发 给对应的客户端。同时,检测是否有退出标志,有则给所有的客户 端发送退出标志,等待10s后,确定客户端都退出后,删除消息队 列,释放空间,并退出。
- 客户端:A和B,A给B发送信息,先发给服务器,由服务器根据自定义协议转发该消息给B。同时B接受到消息后,经由服务器给A一个回执信息,以此形成简易的聊天模式。

#### 消息队列——小结

- 消息队列与管道以及有名管道相比,具有更大的灵活性:
  - > 首先,它提供有格式字节流,有利于减少开发人员的工作量;
  - > 其次,消息具有类型,在实际应用中,可作为优 先级使用。
  - > 消息队列可以在几个进程间复用,而不管这几个 进程是否具有亲缘关系,这一点与有名管道很相 似;
  - 》消息队列是随内核持续的,与有名管道(随进程持续)相比,生命力更强,应用空间更大。

#### 例题

- 利用消息队列设计一个简易的双人聊天程序(一个服务器,两个客户端)。
- 消息队列重点在于消息类型的匹配,客户端和服务端的"通信协议"的设计。设计思想如下:
- 服务器端:接受客户端发来的任何信息,并根据其消息类型,转发给对应的客户端。同时,检测是否有退出标志,有则给所有的客户端发送退出标志,等待10s后,确定客户端都退出后,删除消息队列,释放空间,并退出。
- 客户端:A和B,A给B发送信息,先发给服务器,由服务器根据自定义协议转发该消息给B。同时B接受到消息后,经由服务器给A一个回执信息,以此形成简易的聊天模式。