## linux系統編程之信號(四):alarm和可重入函數

# - , alarm()

在將可重入函數之前我們先來了解下alarm()函數使用:

#include <unistd.h>

## unsigned int alarm(unsigned int seconds)

系統調用alarm安排內核為調用進程在指定的seconds秒後發出一個SIGALRM的信號。如果指定的參數seconds為0,則不再發送SIGALRM信號。後一次設定將取消前一次的設定。該調用返回值為上次定時調用到發送之間剩餘的時間,或者因為沒有前一次定時調用而返回0。

注意,在使用時,alarm只設定為發送一次信號,如果要多次發送,就要多次使用alarm調用。

man幫助説明:

#### DESCRIPTION

alarm() arranges for a SIGALRM signal to be delivered to the calling process in seconds seconds.

If seconds is zero, no new alarm() is scheduled.

In any event any previously set alarm() is canceled.

### **RETURN VALUE**

alarm() returns the number of seconds remaining until any previously scheduled alarm was due to be delivered, or zero if there was no previously scheduled alarm.

## 示例:

```
#include <unistd.h>
#include <sys/stat.h>
#include <sys/wait.h>
#include <sys/types.h>
#include <fcntl.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <errno.h>
#include < string .h>
#include <signal.h> #define ERR EXIT(m) \
    do \
    { \
       perror(m); \
       exit(EXIT_FAILURE); \
    } while ( 0 ) void handler( int sig);
int main( int argc, char * argv[])
{ if (signal(SIGALRM, handler) == SIG ERR)
       ERR_EXIT( " signal error " );
   alarm(1);
    for (;;)
       pause(); return 0;
```

```
void handler( int sig)
{
   printf( " recv a sig=%d\n " , sig);
   alarm( 1 );
}
```

#### 結果:

```
[zxy@test unixenv_c]$ cc alarm.c
[zxy@test unixenv_c]$ ./a.out
recv a sig=14
```

因為在使用時,alarm只設定為發送一次信號,如果要多次發送,就要多次使用alarm調用,所以可在信號處理函數中調用 alarm()實現每隔指點秒受發送SIGALRM信號。

# 二,可重入函數

為了增強程序的穩定性,在信號處理函數中應使用可重入函數。

信號處理程序中應當使用可再入(可重入)函數(注:所謂可重入函數是指一個可以被多個任務調用的過程,任務在調用時不必擔心數據是否會出錯)。因為進程在收到信號後,就將跳轉到信號處理函數去接著執行。如果信號處理函數中使用了不可重入函數,那麼信號處理函數可能會修改原來進程中不應該被修改的數據,這樣進程從信號處理函數中返回接著執行時,可能會出現不可預料的後果。不可再入函數在信號處理函數中被視為不安全函數。

滿足下列條件的函數多數是不可再入的:(1)使用靜態的數據結構,如getlogin(),gmtime(),getgrgid(),getgrnam(),getpwuid()以及getpwnam()等等;(2 )函數實現時,調用了malloc()或者free()函數;(3)實現時使用了標準I/O函數的。

The Open Group視下列函數為可再入的:

```
_exit () \ access () \ alarm () \ cfgetispeed () \ cfgetospeed () \ cfsetispeed () \ cfsetospeed () \ chown () \ chown () \ close () \ creat () \ dup () \ dup2 () \ execle () \ execve () \ fcntl () \ fork () \ fpathconf () \ fstat () \ fsync () \ getegid () \ geteuid () \ getgid () \ getgroups () \ getpgrp () \ getpid () \ getpid () \ getuid () \ kill () \ link () \ lseek () \ mkdir () \ mkfifo () \ open () \ pathconf () \ pause () \ pipe () \ raise () \ read () \ rename () \ rmdir () \ setgid () \ setpgid () \ signal () \ stopetattr ()
```

```
tcsetattr () \cdot tcsetpgrp () \cdot time () \cdot times () \cdot uname () \cdot unlink () \cdot utime () \cdot wait () \cdot waitpid () \cdot write () \cdot
```

即使信號處理函數使用的都是"安全函數",同樣要注意進入處理函數時,首先要保存errno的值,結束時,再恢復原值。因為,信號處理過程中,errno值隨時可能被改變。另外,longjmp()以及siglongjmp()沒有被列為可再入函數,因為不能保證緊接著兩個函數的其它調用是安全的。

### 示例程序:

```
#include <unistd.h>
#include <sys/stat.h>
#include <sys/wait.h>
#include <sys/types.h>
#include <fcntl.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <errno.h>
#include < string .h>
#include <signal.h> #define ERR EXIT(m) \
    do \
   { \
       perror(m); \
       exit(EXIT FAILURE); \
   } while ( 0 )
typedef struct
{ int a;
    int b;
} TEST;
TEST g data; void handler( int sig);
int main( int argc, char * argv[])
   TEST zeros = \{0, 0\};
   TEST ones = \{1, 1\};
    if (signal(SIGALRM, handler) == SIG ERR)
       ERR_EXIT( " signal error " );
   g data = zeros;
   alarm(1);
    for (;;)
       g data = zeros;
       g_data = ones;
    } return 0 ;
} void unsafe fun()
   printf( " %d %d\n " , g_data.a, g_data.b);
} void handler( int sig)
   unsafe fun();
   alarm(1);
```



## 結果:

```
[zxy@test unixenv c]$ cc safefun.c
[zxy@test unixenv c]$ ./a.out
1 1
0 0
 1
1
0
1 1
0 0
 0
1 1
1 1
 0
1 0
1 1
1 1
```

也是程序創建了一個結構體,設置一個全局變量,然後在main函數中利用兩個局部變量分別給全局變量賦值,由於這個賦值操作是可被中斷的,如以上每一次結構體的賦值可視為兩步:

g\_data.a=zeros.a;

g\_data.b=zeros.b;

所以當 $g_data.a=one.a;$ 做完然後被中斷,跑去執行處理函數,在處理函數中調用unsafe\_fun()打印全局變量值,可知結果是全局變量a值變了,b值還是之前的沒來的及改變,所以出現了1,0

所以結果不確定