

预习课

UC Day11

预习课









预习课



- #include <unistd.h>
- unsigned int sleep(unsigned int seconds);
 - 功能:有限睡眠
 - 参数: seconds 以秒为单位的睡眠时限
 - 返回值:返回0或剩余秒数。
 - 该函数使调用进程睡眠seconds秒,除非有信号终止了调用进程或被其捕获
 - 如果有信号被调用进程捕获,在信号处理函数返回以后,sleep函数才会返回,且
 返回值为剩余的秒数,否则该函数将返回0,表示睡眠充足





- #include <unistd.h>
- int usleep (useconds_t usec);
 - 功能: 更精确的有限睡眠
 - 参数: usec 以微秒(1微秒=10-6秒)为单位的睡眠时限
 - 返回值:成功返回0,失败返回-1
 - 如果有信号被调用进程捕获,在信号处理函数返回以后,usleep函数才会返回, 且返回值为-1,同时置errno为EINTR,表示阻塞的系统调用被信号中断





预习课

直播课见



UC

C/C++教学体系



暂停

信号集



暂停





暂停

- #include <unistd.h>
- int pause(void);
 - 功能: 无限睡眠
 - 返回值:成功阻塞,失败返回-1
 - 该函数使调用进(线)程进入无时限的睡眠状态,直到有信号终止了该进程或被其捕获。如果有信号被调用进程捕获,在信号处理函数返回以后,pause函数才会返回,其返回值-1,同时置errno为EINTR,表示阻塞的系统调用被信号打断。pause函数要么不返回,要么返回-1,永远不会返回0。









- 多个信号组成的信号集合谓之信号集
- 系统内核用sigset t类型表示信号集
 - 在<signal.h>中又被定义为 typedef __sigset_t sigset_t;
 - 在<sigset.h>中有如下类型定义

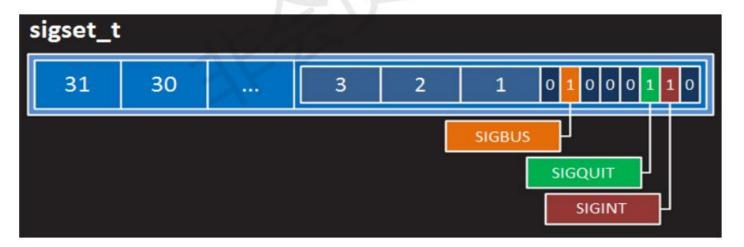
```
#define _SIGSET_NWORDS (1024 / (8 * sizeof (unsigned long int)))
typedef struct {
    unsigned long int _val[_SIGSET_NWORDS];
} __sigset_t;
```

sigset_t类型是一个结构体,但该结构体中只有一个成员,是一个包含32个元素的整数数组(针对32位系统而言)





- 可以把sigset t类型看成一个由1024个二进制位组成的大整数
 - 其中的每一位对应一个信号,其实目前远没有那么多信号
 - 某位为1就表示信号集中有此信号,反之为0就是无此信号
 - 当需要同时操作多个信号时,常以sigset_t作为函数的参数或返回值的类型







- #include <signal.h>
- int sigfillset (sigset_t* sigset);
 - 功能:填满信号集,即将信号集的全部信号位置1
 - 参数: sigset 信号集
 - 返回值:成功返回0,失败返回-1





- #include <signal.h>
- int sigemptyset (sigset_t* sigset);
 - 功能: 清空信号集, 即将信号集的全部信号位清0
 - 参数: sigset 信号集
 - 返回值:成功返回0,失败返回-1





- #include <signal.h>
- int sigaddset (sigset_t* sigset, int signum);
 - 功能:加入信号,即将信号集中与指定信号编号对应的信号位置1
 - 参数: sigset 信号集
 - signum: 信号编号
 - 返回值:成功返回0,失败返回-1





- #include <signal.h>
- int sigdelset (sigset_t* sigset, int signum);
 - 功能: 删除信号, 即将信号集中与指定信号编号对应的信号位清0
 - 参数: sigset 信号集
 - signum: 信号编号
 - 返回值:成功返回0,失败返回-1





- #include <signal.h>
- int sigismember (const sigset_t* sigset, int signum);
 - 功能:判断信号集中是否有某信号,即检查信号集中与指定信号编号对应的信号位 是否为1
 - 参数: sigset 信号集
 - signum: 信号编号
 - 返回值:有则返回1,没有返回0,失败返回-1









- 当信号产生时,系统内核会在其所维护的进程表中,为特定的进程设置 一个与该信号相对应的标志位,这个过程就叫做递送(delivery)
- 信号从产生到完成递送之间存在一定的时间间隔,处于这段时间间隔中的信号状态称为未决(pending)
- 每个进程都有一个信号掩码(signal mask),它实际上是一个信号集,位 于该信号集中的信号一旦产生,并不会被递送给相应的进程,而是会被 阻塞(block)在未决状态



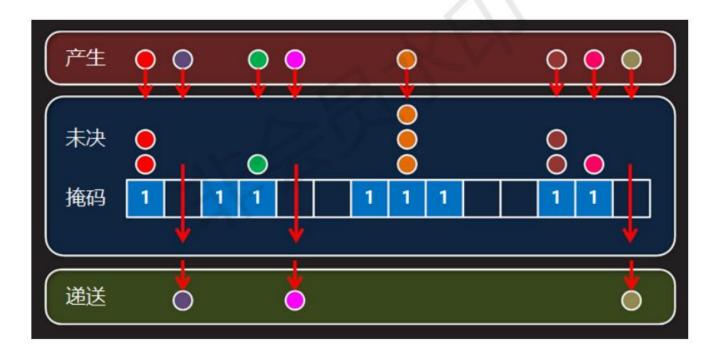


- 在信号处理函数执行期间,这个正在被处理的信号总是处于信号掩码中, 如果又有该信号产生,则会被阻塞,直到上一个针对该信号的处理过程 结束以后才会被递送
- 当进程正在执行类似更新数据库这样的敏感任务时,可能不希望被某些信号中断。这时可以通过信号掩码暂时屏蔽而非忽略掉这些信号,使其一旦产生即被阻塞于未决状态,待特定任务完成后,再回过头来处理这些信号





• 递送、未决与掩码







- #include <signal.h>
- int sigprocmask (int how, const sigset_t* sigset,sigset_t* oldset);
 - 功能:设置调用进程的信号掩码
 - 参数: how: 修改信号掩码的方式, 可取以下值

SIG_BLOCK - 将sigset中的信号加入当前信号掩码

SIG_UNBLOCK-从当前信号掩码中删除sigset中的信号

SIG_SETMASK-把sigset设置成当前信号掩码

sigset: 信号集,取NULL则忽略此参数

oldset:输出原信号掩码,取NULL则忽略此参数

- 返回值:成功返回0,失败返回-1



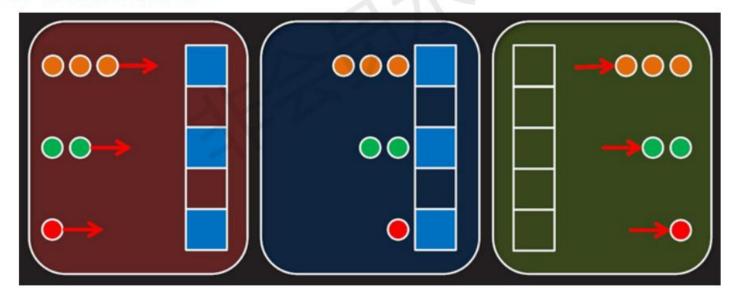


- #include <signal.h>
- int sigpending (sigset_t* sigset);
 - 功能: 获取调用进程的未决信号集
 - 参数: sigset: 输出未决信号集
 - 返回值:成功返回0,失败返回-1





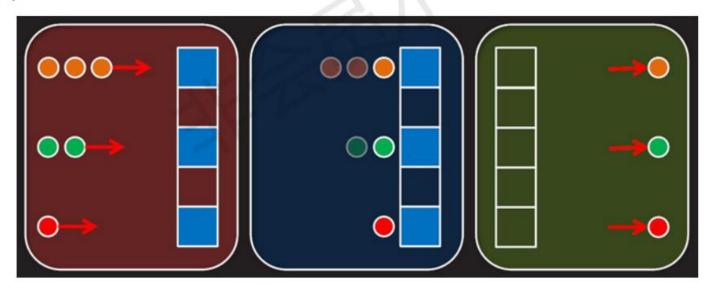
 对于可靠信号,通过sigprocmask函数设置信号掩码以后,每种被屏蔽 信号中的每个信号都会被阻塞,并按先后顺序排队,一旦解除屏蔽,这 些信号会被依次递送







对于不可靠信号,通过sigprocmask函数设置信号掩码以后,每种被屏蔽信号中只有第一个会被阻塞,并在解除屏蔽后被递送,其余的则全部丢失







谢谢



预习课

UC Day011 复习课



闹钟







闹钟

- #include <unistd.h>
- unsigned int alarm(unsigned int seconds);
 - 功能:设置闹钟
 - 参数: seconds 以秒为单位的闹钟时间。
 - 返回值:返回0或先前所设闹钟的剩余秒数。
 - alarm函数使系统内核在该函数被调用以后seconds秒的时候,向调用进程发送 SIGALRM(14)信号
 - 若在调用该函数前已设过闹钟且尚未到期,则该函数会重设闹钟,并返回先前所设 闹钟的剩余秒数,否则返回0
 - 若seconds取0,则表示取消先前设过且尚未到期的闹钟





预习课

下节课见