

线程资源系统限制

```
printf("线程退出时操作系统试图销毁线程特定数据的次数:%ld\n", sysconf(_SC_THREAD_DESTRUCTOR_ITERATIONS));  
printf("进程可以创建的键的最大数目:%ld\n", sysconf(_SC_THREAD_KEYS_MAX));  
printf("一个线程栈可用的最小字节数:%ld bytes\n", sysconf(_SC_THREAD_STACK_MIN));  
printf("进程可以创建的最大线程数:%ld, 代表没有确定的限制\n", sysconf(_SC_THREAD_THREADS_MAX));
```

线程退出时操作系统试图销毁线程特定数据的次数:4
进程可以创建的键的最大数目:1024
一个线程栈可用的最小字节数:16384 bytes
进程可以创建的最大线程数:-1, 代表没有确定的限制

线程属性

1. 应用位置：pthread_create的第二个参数

2. 线程属性的内容

Thread attributes:

Detach state	= PTHREAD_CREATE_JOINABLE
Scope	= PTHREAD_SCOPE_SYSTEM
Inherit scheduler	= PTHREAD_INHERIT_SCHED
Scheduling policy	= SCHED_OTHER
Scheduling priority	= 0
Guard size	= 4096 bytes
Stack address	= 0x40196000
Stack size	= 0x201000 bytes

3. 线程属性初始化与销毁

```
int pthread_attr_init(pthread_attr_t *attr);  
int pthread_attr_destroy(pthread_attr_t *attr);  
//成功，返回 0 ， 失败，返回错误编号
```

线程属性

Thread attributes:

Detach state	= PTHREAD_CREATE_JOINABLE
Scope	= PTHREAD_SCOPE_SYSTEM
Inherit scheduler	= PTHREAD_INHERIT_SCHED
Scheduling policy	= SCHED_OTHER
Scheduling priority	= 0
Guard size	= 4096 bytes
Stack address	= 0x40196000
Stack size	= 0x201000 bytes

1. 设置线程属性_分离状态

2. 分离态：对现有的某个线程并不关心其结束状态，可以设置其为分离态，这样其会结束后自动回收资源。

3. 线程分离属性的设置和获取

```
int pthread_attr_getdetachstate(const pthread_attr_t *attr, int *detachstate);
```

```
int pthread_attr_setdetachstate(pthread_attr_t *attr, int *detachstate);
```

//成功，返回 0，失败，返回错误编码

PTHREAD_CREATE_DETACHED

Threads that are created using attr will be created in a detached state.

PTHREAD_CREATE_JOINABLE

Threads that are created using attr will be created in a joinable state.

线程属性

Thread attributes:

Detach state	= PTHREAD_CREATE_JOINABLE
Scope	= PTHREAD_SCOPE_SYSTEM
Inherit scheduler	= PTHREAD_INHERIT_SCHED
Scheduling policy	= SCHED_OTHER
Scheduling priority	= 0
Guard size	= 4096 bytes
Stack address	= 0x40196000
Stack size	= 0x201000 bytes

1. 设置线程属性_线程栈属性_栈最低地址和栈大小。

2. 为什么需要设置，加入虚拟内存空间中的栈地址用完了，可以使用这个把新开辟的线程安排到别的地方。

3. 线程栈属性的设置和获取

```
int pthread_attr_setstack(pthread_attr_t *attr,  
                           void *stackaddr, size_t stacksize);  
int pthread_attr_getstack(const pthread_attr_t *attr,  
                           void **stackaddr, size_t *stacksize);
```

//成功，返回 0，失败，返回错误编码

4. 只修改线程栈的大小，但是不干涉线程栈地址的分配，采用下面的方法

```
int pthread_attr_setstacksize(pthread_attr_t *attr, size_t stacksize);  
int pthread_attr_getstacksize(const pthread_attr_t *attr, size_t *stacksize);
```

//成功，返回 0，失败，返回错误编码

线程属性

Thread attributes:

Detach state	= PTHREAD_CREATE_JOINABLE
Scope	= PTHREAD_SCOPE_SYSTEM
Inherit scheduler	= PTHREAD_INHERIT_SCHED
Scheduling policy	= SCHED_OTHER
Scheduling priority	= 0
Guard size	= 4096 bytes
Stack address	= 0x40196000
Stack size	= 0x201000 bytes

1. 设置线程属性_线程栈之间警戒缓冲区的大小
2. 为什么需要设置, 如果线程栈溢出, 不会直接破坏临近线程的栈, 而是进入缓冲区, 并且程序接收到错误信号
3. 线程警戒缓冲区属性的设置和获取

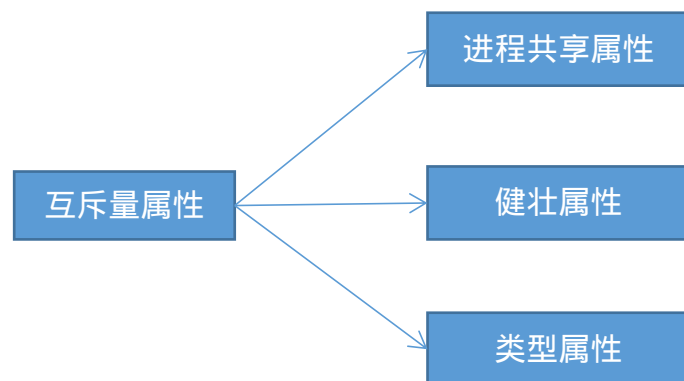
```
int pthread_attr_setguardsize(pthread_attr_t *attr, size_t guardsize);  
int pthread_attr_getguardsize(const pthread_attr_t *attr, size_t *guardsize);
```

//成功, 返回 0, 失败, 返回错误编码

同步属性_互斥量属性

1. 互斥量属性的初始化和销毁

```
int pthread_mutexattr_init(pthread_mutexattr_t *attr);  
int pthread_mutexattr_destory(pthread_mutexattr_t *attr);  
//成功，返回 0，失败，返回错误编码
```



同步属性_互斥量属性

进程共享属性

1. 互斥量属性—进程共享属性

```
int pthread_mutexattr_getpshared(const pthread_mutexattr_t *attr,  
                                int *pshared);  
int pthread_mutexattr_setpshared(pthread_mutexattr_t *attr,  
                                int pshared);
```

//成功，返回 0，失败，返回错误编码

PTHREAD_PROCESS_PRIVATE

Mutexes created with this attributes object are to be shared only among threads in the same process that initialized the mutex. This is the default value for the process-shared mutex attribute.

PTHREAD_PROCESS_SHARED

Mutexes created with this attributes object can be shared between any threads that have access to the memory containing the object, including threads in different processes.

同步属性_互斥量属性

健壮属性

1. 互斥量属性—健壮属性

```
int pthread_mutexattr_getrobust(const pthread_mutexattr_t *attr,  
                                int *robustness);  
int pthread_mutexattr_setrobust(const pthread_mutexattr_t *attr,  
                                int robustness);
```

//成功，返回 0，失败，返回错误编码

PTHREAD_MUTEX_STALLED

This is the default value for a mutex attributes object. If a mutex is initialized with the **PTHREAD_MUTEX_STALLED** attribute and its owner dies without unlocking it, the mutex remains locked afterwards and any future attempts to call **pthread_mutex_lock(3)** on the mutex will block indefinitely.

PTHREAD_MUTEX_ROBUST

If a mutex is initialized with the **PTHREAD_MUTEX_ROBUST** attribute and its owner dies without unlocking it, any future attempts to call **pthread_mutex_lock(3)** on this mutex will succeed and return **EOWNERDEAD** to indicate that the original owner no longer exists and the mutex is in an inconsistent state. Usually after **EOWNERDEAD** is returned, the next owner should call **pthread_mutex_consistent(3)** on the acquired mutex to make it consistent again before using it any further.

健壮属性用在描述互斥量被多个进程所共享，然后被某个进程持有但是该进程死亡依旧没有释放后该如何去应对。

如果获取到锁后得到的返回值是EOWNERDEAD,表示状态无法恢复，在这种情况下，你如果对其进行解锁，会导致互斥量处于永远不可用状态。需要手动将互斥量状态进行恢复：

```
int pthread_mutex_consistent(pthread_mutex_t *mutex);
```

同步属性_互斥量属性

类型属性

1. 互斥量属性—类型属性

```
int pthread_mutexattr_settype(pthread_mutexattr_t *__attr, int __kind)
int pthread_mutexattr_gettype(pthread_mutexattr_t *__attr, int __kind)
```

//成功，返回 0，失败，返回错误编码

```
PTHREAD_MUTEX_NORMAL
```

//一种标准的互斥量类型，不提供错误检查和死锁检测，这个是默认的特性

```
PTHREAD_MUTEX_RECURSIVE
```

//此互斥量允许同一线程在互斥量解锁前对其进行多次加锁，然后维护锁的计数，解锁次数要和加锁次数对应

```
PTHREAD_MUTEX_ERRORCHECK
```

//提供错误类型检测，就是在你进行不合理操作[例如对未持有的锁进行解锁]会返回错误

```
PTHREAD_MUTEX_DEFAULT
```

//默认特性和行为，这个这样叫，但是不是默认的特性

在Linux下的pthread的源码中，发现PTHREAD_MUTEX_DEFAULT = PTHREAD_MUTEX_NORMAL

同步属性_读写锁属性

1. 读写锁属性初始化和销毁

```
int pthread_rwlockattr_init(pthread_rwlockattr_t *__attr)
int pthread_rwlockattr_destroy(pthread_rwlockattr_t *__attr)
```

//成功，返回 0，失败，返回错误编码



同步属性_读写锁属性

进程共享属性

1. 读写锁属性—进程共享属性

```
int pthread_rwlockattr_getpshared(const pthread_rwlockattr_t *attr, int *pshared);  
int pthread_rwlockattr_setpshared(pthread_rwlockattr_t *attr, int pshared);
```

//成功，返回 0，失败，返回错误编码

PTHREAD_MUTEX_STALLED

*This is the default value for a mutex attributes object. If a mutex is initialized with the **PTHREAD_MUTEX_STALLED** attribute and its owner dies without unlocking it, the mutex remains locked afterwards and any future attempts to call **pthread_mutex_lock(3)** on the mutex will block indefinitely.*

PTHREAD_MUTEX_ROBUST

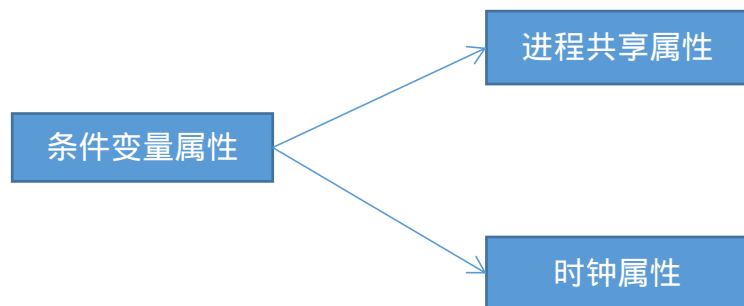
*If a mutex is initialized with the **PTHREAD_MUTEX_ROBUST** attribute and its owner dies without unlocking it, any future attempts to call **pthread_mutex_lock(3)** on this mutex will succeed and return **EOWNERDEAD** to indicate that the original owner no longer exists and the mutex is in an inconsistent state. Usually after **EOWNERDEAD** is returned, the next owner should call **pthread_mutex_consistent(3)** on the acquired mutex to make it consistent again before using it any further.*

同步属性_条件变量属性

1. 条件变量属性初始化和销毁

```
int pthread_condattr_init(pthread_condattr_t *__attr)  
int pthread_condattr_destroy(pthread_condattr_t *__attr)
```

//成功，返回 0，失败，返回错误编码



同步属性_条件变量属性

进程共享属性

1. 条件变量属性_进程共享属性

```
int pthread_condattr_getpshared(const pthread_condattr_t *__attr, int *pshared);  
int pthread_condattr_setpshared(pthread_condattr_t *__attr, int pshared);
```

//成功，返回 0，失败，返回错误编码

PTHREAD_MUTEX_STALLED

*This is the default value for a mutex attributes object. If a mutex is initialized with the **PTHREAD_MUTEX_STALLED** attribute and its owner dies without unlocking it, the mutex remains locked afterwards and any future attempts to call **pthread_mutex_lock(3)** on the mutex will block indefinitely.*

PTHREAD_MUTEX_ROBUST

*If a mutex is initialized with the **PTHREAD_MUTEX_ROBUST** attribute and its owner dies without unlocking it, any future attempts to call **pthread_mutex_lock(3)** on this mutex will succeed and return **EOWNERDEAD** to indicate that the original owner no longer exists and the mutex is in an inconsistent state. Usually after **EOWNERDEAD** is returned, the next owner should call **pthread_mutex_consistent(3)** on the acquired mutex to make it consistent again before using it any further.*

同步属性_条件变量属性

时钟属性

1. 条件变量属性_时钟属性——控制pthread_cond_timedwait的定时采用哪一个时钟

```
int pthread_condattr_getclock(const pthread_condattr_t *__attr, clockid_t *clock_id);  
int pthread_condattr_setclock(pthread_condattr_t *__attr, clockid_t clock_id);
```

//成功，返回 0，失败，返回错误编码

同步属性_屏障属性

1. 屏障属性初始化和销毁

```
int pthread_barrierattr_init(pthread_barrierattr_t *__attr)  
int pthread_barrierattr_destroy(pthread_barrierattr_t *__attr)
```

//成功，返回 0，失败，返回错误编码

条件变量属性



进程共享属性

同步属性_屏障属性

进程共享属性

1. 屏障属性_进程共享属性

```
int pthread_barrierattr_getpshared(const pthread_barrierattr_t *__attr, int *pshared);  
int pthread_barrierattr_setpshared(pthread_barrierattr_t *__attr, int pshared);
```

//成功，返回 0，失败，返回错误编码

PTHREAD_MUTEX_STALLED

*This is the default value for a mutex attributes object. If a mutex is initialized with the **PTHREAD_MUTEX_STALLED** attribute and its owner dies without unlocking it, the mutex remains locked afterwards and any future attempts to call **pthread_mutex_lock(3)** on the mutex will block indefinitely.*

PTHREAD_MUTEX_ROBUST

*If a mutex is initialized with the **PTHREAD_MUTEX_ROBUST** attribute and its owner dies without unlocking it, any future attempts to call **pthread_mutex_lock(3)** on this mutex will succeed and return **EOWNERDEAD** to indicate that the original owner no longer exists and the mutex is in an inconsistent state. Usually after **EOWNERDEAD** is returned, the next owner should call **pthread_mutex_consistent(3)** on the acquired mutex to make it consistent again before using it any further.*

重入

1. 什么叫可重入？

可以重复进入而不产生问题，或者说可以被多个不同的任务单元同时进行访问。
如果某个函数对于多个线程来说是可重入的，就称为是线程安全的。
如果函数对于异步信号处理程序来说是可重入的，就称为是异步信号安全的。

线程私有数据

1. 概念

是存储和查询某个特定线程相关数据的一种机制，我们希望每个线程可以访问它自己单独的数据副本，而不需要担心与其他线程的同步访问问题。

2. 线程当初有方便数据共享的优点，这里为什么又需要数据的私有？

2.1 有时候需要维护基于每个线程的数据，而线程ID范围跨度太大，不适合用来做数据索引

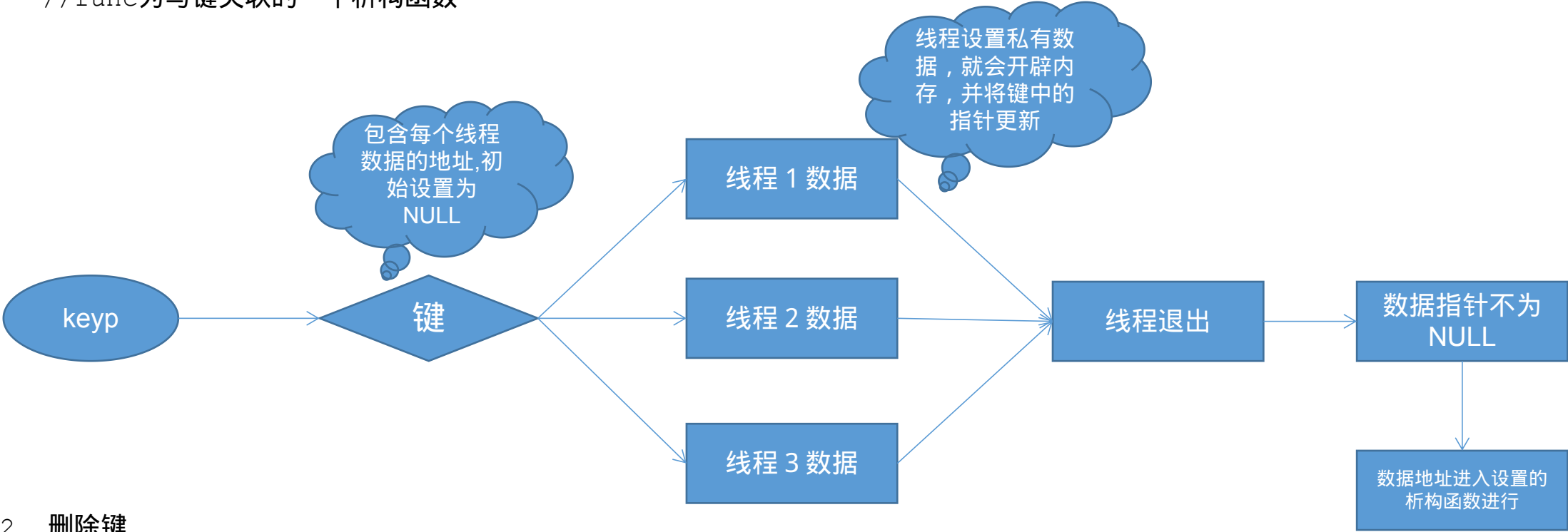
2.2 提供了让基于进程的接口适应多线程环境，使得不同线程之间不影响

3. 理论上来说，由于线程可以访问这个进程地址空间中的所有合法地址，不可能实现线程数据的私有，但是采用某些线程数据管理函数可以进行管理。

线程私有数据

1. 创建线程私有数据键

```
int pthread_key_create(pthread_key_t *keyp, void (*func)(void*));  
//成功，返回 0，失败，返回错误编号  
//键与线程私有数据关联，用于获取对线程特定数据的访问  
//func为与键关联的一个析构函数
```



2. 删除键

```
int pthread_key_delete(pthread_key_t key);  
//成功，返回 0，失败，返回错误编号  
//不会激活数据的析构函数
```

线程私有数据

3. 键初始化的时候的竞态

```
pthread_key_t key;
int initonce = 0;

int threadfunc(void *arg)
{
    if(!initonce)
    {
        //次数产生时序静态
        initonce = 1;
        int err = pthread_key_create(&key, NULL);
    }
    //.....
}
```



```
pthread_once_t initflag = PTHREAD_ONCE_INIT;
void threadfunc_init(void *arg)
{
    int err = pthread_key_create(&key, NULL);
}
int threadfunc_t(void *arg)
{
    pthread_once(&initflag, threadfunc_init);
    //.....
}
```

```
int pthread_once(pthread_once_t *initflag, void (*initfn)(void));
//成功，返回 0，失败，返回错误编号
//把检查标志和标志设置合并成原子操作
//pthread_once_t 必须是一个全局变量或者静态变量，且必须被初始化为PTHREAD_ONCE_INIT
```

线程私有数据

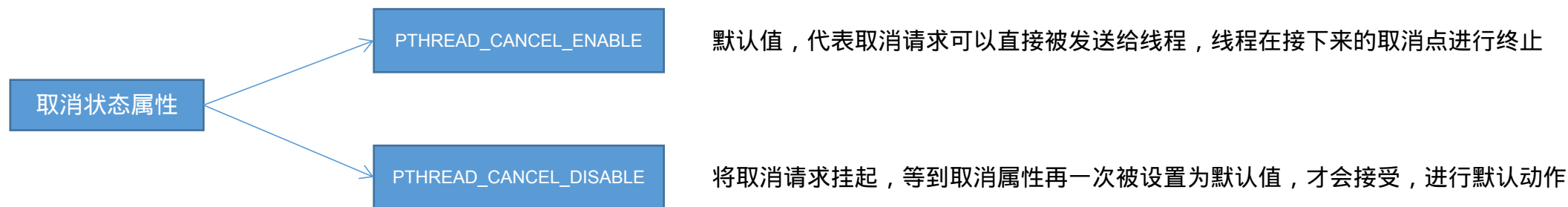
4. 通过键访问数据

```
void *pthread_getspecific(pthread_key_t key);  
//返回线程特定数据值，如果没有，返回NULL  
int pthread_setspecific(pthread_key_t key, const void *value);  
//成功，返回 0，失败，返回错误编号
```

线程属性扩充——取消状态属性[如何响应pthread_cancel]

1. 设置取消状态属性_有效和无效

```
int pthread_setcancelstate(int newstate, int *oldstate);  
//成功, 返回 0, 失败, 返回错误编号
```



2. 用户设置取消点

```
void pthread_testcancel(void); //如果取消状态被设置为无效, 就不起作用
```

3. 设置取消类型_推迟还是立即

```
int pthread_setcanceltype(int type, int *oldtype);  
//成功, 返回 0, 失败, 返回错误编号  
//PTHREAD_CANCEL_DEFERRED 和 PTHREAD_CANCEL_ASYNCHRONOUS
```

线程和信号_复杂的作用机制

线程拥有自己的信号屏蔽字，但是共享信号处理方式

```
int pthread_sigmask(int how, const sigset_t *set, sigset_t *oldset);  
//成功，返回 0，失败，返回错误编号
```

进程中的信号递送给单个线程，如果是硬件导致的故障，该信号发送给引起故障的线程，否则，发送给任意一个线程

```
int sigwait(const sigset_t *set, int *sig);  
//成功，返回 0，失败，返回错误编号
```

四个问题：

sigwait工作基本内容？

等待set中的一个或者多个信号到达，并且将sig中设置为发送信号的数量

sigwait的使用规范？

如果在set中的信号处于挂起状态，那么调用sigwait后，会无阻塞返回，并且将该信号从未决信号集合中剔除，若支持排队，那么只会剔除一个，其他的还要继续排队

同时使用sigaction和sigwait怎么办？

由系统决定，选择其一，不会两个都收到

再一次理解一下进程资源的含义。

例如时钟就是进程资源，不属于任何一个线程，sigaction也是针对于进程设置的，不针对与任何一个单独的线程

线程和信号_复杂的作用机制

发送信号给某个线程

```
int pthread_kill(pthread_t thread, int sig);
```

//成功，返回 0，失败，返回错误编号

//发送一个 0 来测试线程是否存在

//如果信号的动作是结束该进程，那么信号传递给某个线程依旧会杀死进程 [因为信号的处理手段是进程资源，和线程无关，线程可以使用 sigwait 从进程手里偷 (会将未决信号集合中的信号去掉一个, 或者系统会把一个到达的信号发送给 sigwait) 信号自己去做处理 (sigwait 之后做的一些操作)]

线程fork之后的行为

- 1. fork之后，会继承每个互斥量、读写锁和条件变量的状态，调用exec会清理这些锁，否则，如果父进程包括一个以上的线程，而且没有紧接着调用execl，就有必要清理锁状态
 - 2. 在某个线程执行fork之后，子进程只存在一个线程，就是fork的调用线程，此时子进程没办法知道谁占有锁和需要释放什么锁。
 - 3. 建立fork处理程序来清理锁状态
- ```
int pthread_atfork(void(*prepare)(void), void (*parent)(void), void (*child)(void));
```
- //成功，返回 0，失败，返回错误编码  
//可以多次调用，注册多组函数，其中prepare调用顺序和注册顺序相反，parent和child调用顺序和注册顺序相同

