

# Unix系统高级编程

创建新进程

Unit16

# 创建新进程

---



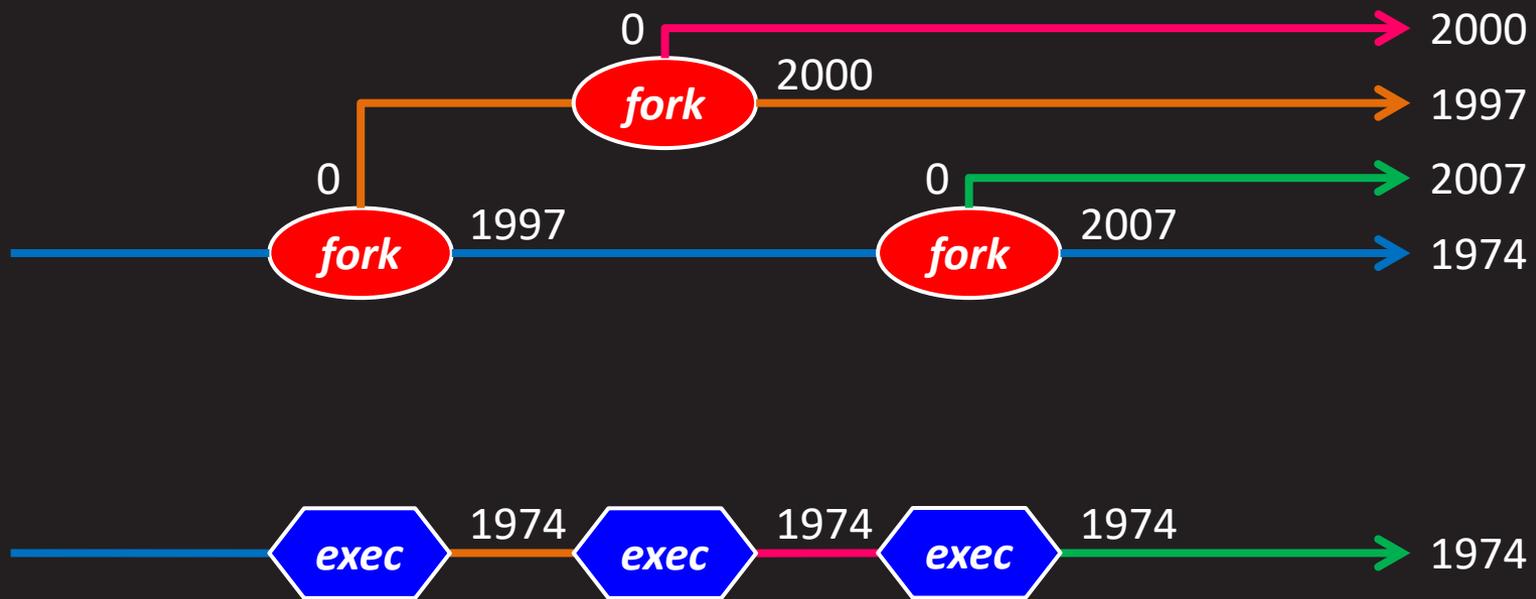
**exec**



# exec

- 与fork或vfork函数不同，exec函数不是创建调用进程的子进程，而是创建一个新的进程取代调用进程自身。新进程会用自己的全部地址空间，覆盖调用进程的地址空间，但进程的PID保持不变

知识讲解



# exec (续1)

- exec不是一个函数而是一堆函数(共6个), 一般称为exec函数族。它们的功能是一样的, 用法也很相近, 只是参数的形式和数量略有不同

```
#include <unistd.h>
```

```
int execl (const char* path, const char* arg, ...);
```

```
int execlp (const char* file, const char* arg, ...);
```

```
int execl_e (const char* path, const char* arg, ...,  
             char* const envp[]);
```

```
int execv (const char* path, char* const argv[]);
```

```
int execvp (const char* file, char* const argv[]);
```

```
int execve (const char* path, char* const argv[],  
           char* const envp[]);
```

成功不返回, 失败返回-1



# exec (续2)

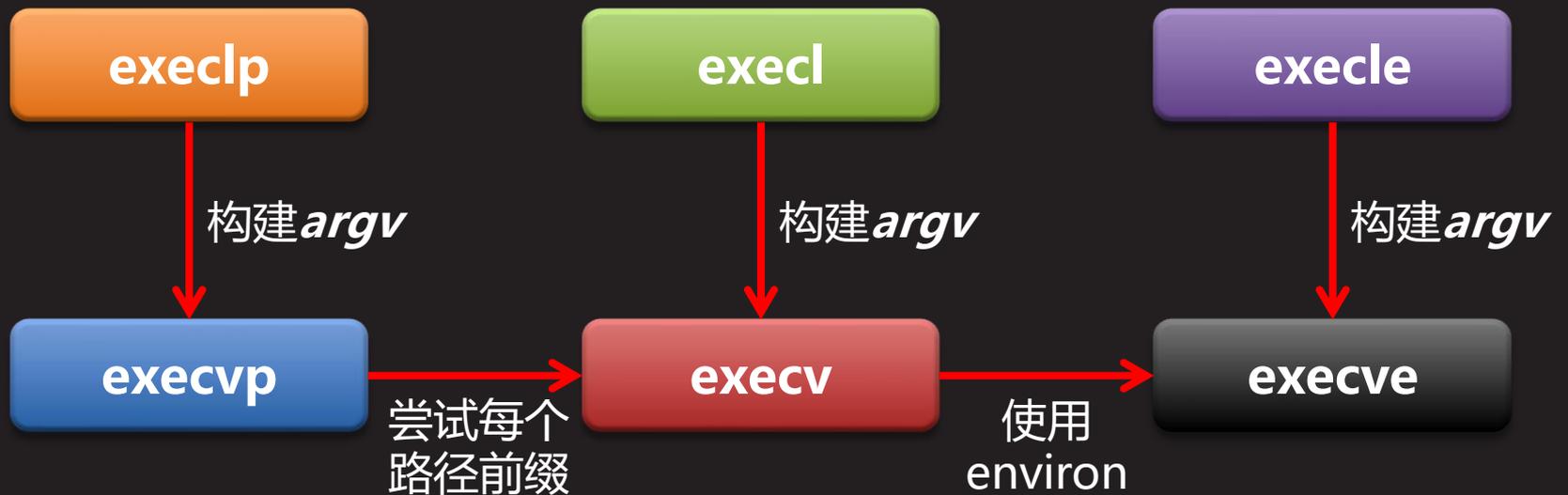
- exec函数族一共包括6个函数，它们的函数名都是在exec后面加上一到两个字符后缀，不同的字符后缀代表不同的含义
  - **l**: 即list, 新进程的命令行参数以字符指针列表 (const char\* arg, ...)的形式传入，列表以空指针结束
  - **p**: 即path, 若第一个参数中不包含 "/" , 则将其视为文件名，并根据PATH环境变量搜索该文件
  - **e**: 即environment, 新进程的环境变量以字符指针数组 (char\* const envp[])的形式传入，数组以空指针结束，不指定环境变量则从调用进程复制
  - **v**: 即vector, 新进程的命令行参数以字符指针数组 (char\* const argv[])的形式传入，数组以空指针结束



# exec (续3)

- 其实6个exec函数中只有execve才是真正的系统调用，其它5个函数不过是对execve函数的简单包装

知识讲解



# exec (续4)

- 例如
  - 启动/bin/vi替换当前进程  
`execl ("/bin/vi", "vi", NULL);`
  - 用PATH环境变量作为搜索路径  
`execlp ("vi", "vi", NULL);`
  - 设置特殊的环境变量  
`char* envp[] = {"HOME=/home/tarena", NULL};`  
`execle ("/bin/vi", "vi", NULL, envp);`
  - 它们的v版本  
`char* argv[] = {"vi", NULL};`  
`execv ("/bin/vi", argv);`  
`execvp ("vi", argv);`  
`execve ("/bin/vi", argv, envp);`



## exec (续5)

- 当在Shell下启动进程时，Shell会把路径的最后一个成分(通常是可执行程序的可执行文件名)作为传给main函数的第一个命令行参数，即argv[0]。很多系统工具有不同的名称，其实它们不过是指向同一个程序的不同硬链接。这些工具需要根据Shell传给main函数的第一个参数来判断用户使用的是哪个硬链接，以提供相应的功能。因此，调用exec函数时最好遵循Unix的习俗，用可执行程序的可执行文件名作为新进程的第一个命令行参数，如上例中

- `execl ("/bin/vi", "vi", NULL);`
- `execlp ("vi", "vi", NULL);`
- `execle ("/bin/vi", "vi", NULL, envp);`
- `char* argv[] = {"vi", NULL};`



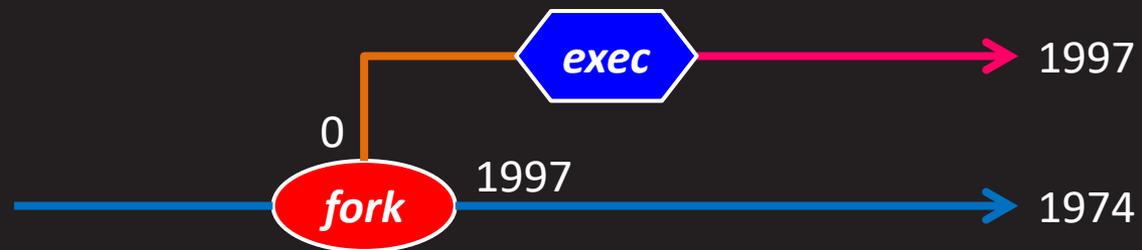
# exec (续6)

- 调用exec函数不仅改变调用进程的地址空间和进程映像，调用进程的一些属性也发生了变化
  - 任何处于阻塞状态的信号都会丢失
  - 被设置为捕获的信号会还原为默认操作
  - 有关线程属性的设置会还原为缺省值
  - 有关进程的统计信息会复位
  - 与进程内存相关的任何数据都会丢失，包括内存映射文件
  - 标准库在用户空间维护的一切数据结构(如通过atexit或on\_exit函数注册的退出处理函数)都会丢失
- 但也有些属性会被新进程继承下来，比如PID、PPID、实际用户ID和实际组ID、优先级，以及文件描述符等



# exec (续7)

- 注意如果进程创建成功，exec函数是不会返回的，因为成功的exec调用会以跳转到新进程的入口地址作为结束，而刚刚运行的代码是不会存在于新进程的地址空间中的。但如果进程创建失败，exec函数会返回-1
- 调用exec函数固然可以创建出新的进程，但是新进程会取代原来的进程。如果既想创建新的进程，同时又希望原来的进程继续存在，则可以考虑fork+exec模式，即在fork产生的子进程里调用exec函数，新进程取代了子进程，但父进程依然存在



# exec (续8)

- 例如

```
– pid_t pid = fork ();  
  if (pid == -1) {  
      perror ("fork"); exit (EXIT_FAILURE); }  
  if (pid == 0)  
      if (execl ("ls", "ls", "-l", NULL) == -1) {  
          perror ("execl"); exit (EXIT_FAILURE); }
```

- 事实上, 在这种场合使用vfork更合适一些

```
– pid_t pid = vfork ();  
  if (pid == -1) {  
      perror ("vfork"); exit (EXIT_FAILURE); }  
  if (pid == 0)  
      if (execl ("ls", "ls", "-l", NULL) == -1) {  
          perror ("execl"); _exit (EXIT_FAILURE); }
```



# exec (续9)

- 如果原来的进程希望等待新进程结束以后再继续

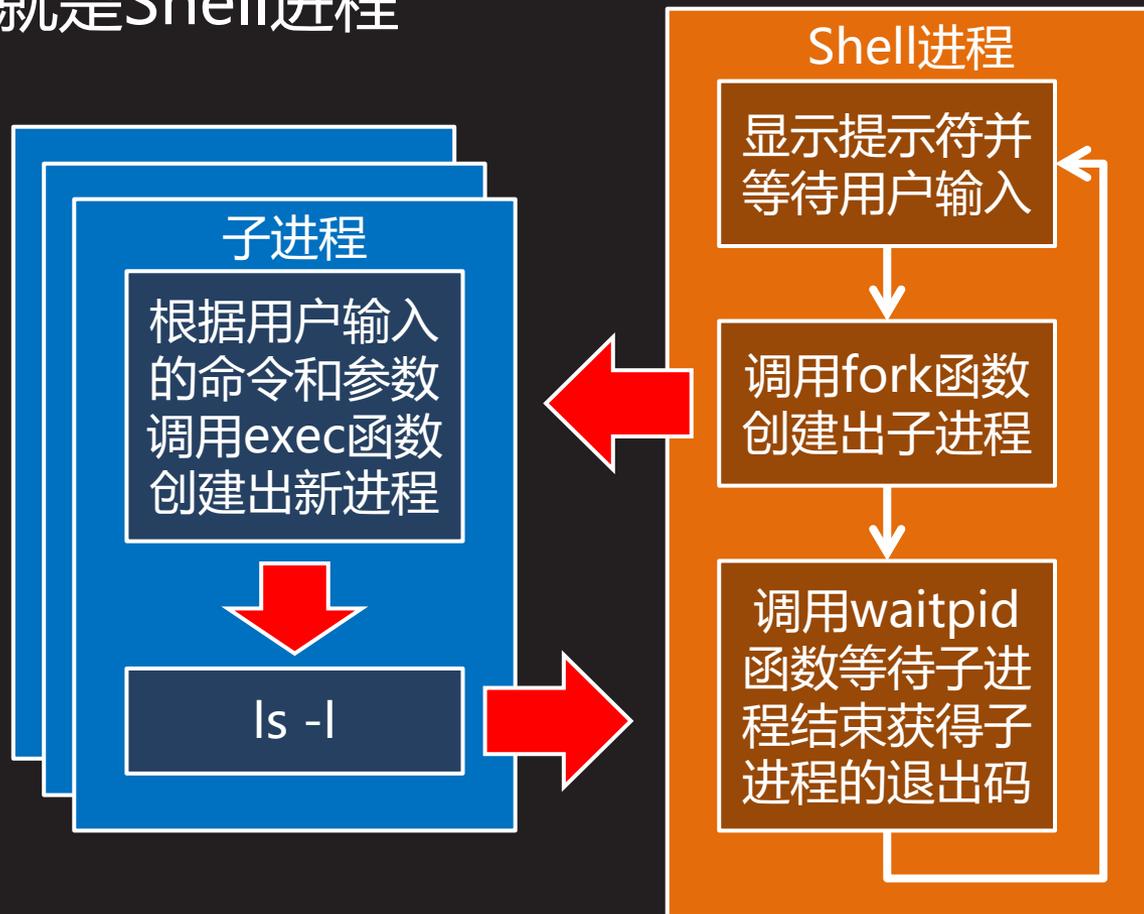
```
- pid_t pid = vfork ();
  if (pid == -1) {
      perror ("vfork"); exit (EXIT_FAILURE); }
  if (pid == 0)
      if (execl ("ls", "ls", "-l", NULL) == -1) {
          perror ("execl"); _exit (EXIT_FAILURE); }
  int status;
  if (waitpid (pid, &status, 0) == -1) {
      perror ("waitpid"); exit (EXIT_FAILURE); }
  if (WIFEXITED (status))
      printf ("%d进程正常终止, 退出码%d\n",
              pid, WEXITSTATUS (status));
  else
      printf ("%d进程异常终止, 终止信号%d\n",
              pid, WTERMSIG (status));
```



# exec (续10)

- 如果一个进程可以根据用户的输入创建出不同的进程，并在所建进程结束以后继续重复这个过程，那么这个进程其实就是Shell进程

知识讲解



# 创建新进程

【参见：argenv.c、exec.c】

- 创建新进程



**system**



# system

- 执行Shell命令

```
#include <stdlib.h>
```

```
int system (const char* command);
```

成功返回 *command* 进程的终止状态，失败返回-1

– *command*: Shell命令行字符串

- system函数执行 *command* 参数所表示的命令，并返回命令进程的终止状态
- 若 *command* 参数取NULL，返回非0表示Shell可用，返回0表示Shell不可用



# system (续1)

- 在system函数内部调用了vfork、exec和waitpid等函数
  - 如果调用vfork或waitpid函数出错，则返回-1
  - 如果调用exec函数出错，则在子进程中执行exit(127)
  - 如果都成功，则返回*command*进程的终止状态(由waitpid的*status*参数获得)
- 使用system函数而不用vfork+exec的好处是，system函数针对各种错误和信号都做了必要的处理，而且system是标准库函数，可跨平台使用



# system (续2)

- 例如

```
– int status;
  if ((status = system (NULL)) == -1) {
    perror ("system"); exit (EXIT_FAILURE); }
  if (! status)
    printf ("Shell不可用\n");
  else {
    if ((status = system ("ls -l")) == -1) {
      perror ("system"); exit (EXIT_FAILURE); }
    printf ("%d\n", WEXITSTATUS (status));
  }
```



# 执行命令

【参见：system.c】

- 执行命令



# 总结和答疑

