

Programação em UNIX

Introdução

Jorge Silva

MIEIC / FEUP

Objectivos

No final desta aula, os estudantes devem ser capazes de:

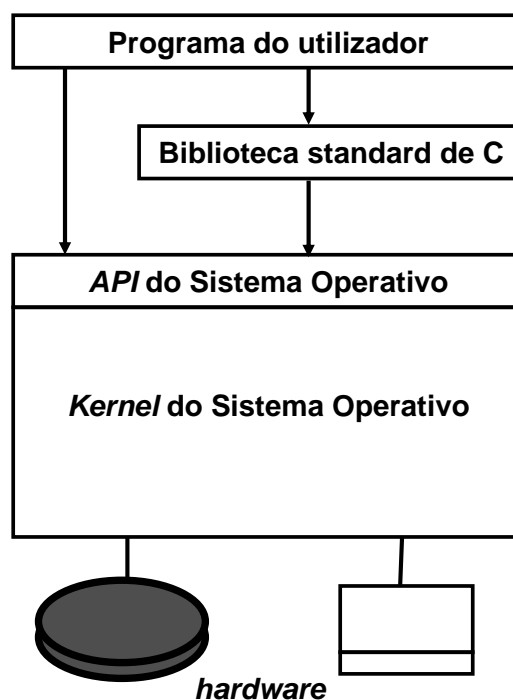
- Explicar a diferença entre chamadas a funções da *API* e da Biblioteca standard de C
- Compilar um programa em C e usar o manual *online*
- Aceder aos argumentos da linha de comandos e às variáveis de ambiente
- Tratar situações de erro de execução de um programa
- Medir tempos de execução de um programa
- Descrever o percurso "normal" de execução de um programa em C

Jorge Silva

MIEIC / FEUP

INTRODUÇÃO

- Os programas pedem serviços ao Sistema Operativo através de chamadas ao sistema.
- Uma chamada ao sistema é um ponto de entrada directa no *kernel*.
- O *kernel* é um conjunto de módulos de *software* que executam em modo privilegiado, significando que têm controlo total sobre os recursos do sistema.
- As funções da biblioteca de C podem ou não invocar chamadas ao sistema.



Manual do UNIX

A maior parte dos sistemas UNIX têm documentação *online*, as designadas *man pages* (páginas do manual).

Tradicionalmente, estas páginas estão divididas em secções:

- 1- *user commands*
- 2- *system calls*
- 3- *C library functions*
- ...
- 8- *system maintenance*
- ...

As páginas do manual referem-se aos itens colocando o número da secção entre parêntesis.

- Exemplo: *open (2)*

Cada página também está organizada em secções:

- **HEADER:** o título da página em questão
- **NAME:** um sumário
- **SYNOPSIS:** descreve o uso
- **AVAILABILITY:** indica se está disponível no sistema
- **DESCRIPTION:** descreve o que faz o comando ou a função
- **RETURN VALUES:** indica os valores retornados (se aplicável)
- **ERRORS:** sumariza os valores de *errno* e as condições de erro
- **FILES:** lista os ficheiros que o comando ou a função usa
- **SEE ALSO:** lista comandos/funções relacionadas ou outras secções
- **ENVIRONMENT:** lista variáveis de ambiente relevantes
- **NOTES:** informação acerca de utilizações pouco usuais ou características de implementação
- **BUGS:** lista problemas conhecidos

As páginas do manual podem ser consultadas com o utilitário *man*.

- *man [section] word*
- *man -k keyword*

Exemplos: executar os seguintes comandos e interpretar o resultado

- *man ls*
- *man man*
- *man intro*
- *man write*
- *man 1 write*
- *man 2 write*
- *man -k mode*

A página de `write(1)` contém informação sobre um comando.

A página de `write(2)` descreve uma chamada ao sistema.

As páginas do manual também podem ser consultadas no *help browser* do Linux ou na *web*:

- *linux.die.net*
- *manpages.ubuntu.com*
- ...

Chamadas ao sistema e Funções da biblioteca de C

Quando se usam chamadas ao sistema ou funções da biblioteca de C, convém consultar o manual para saber o protótipo da função, as header files necessárias, os parâmetros a incluir na chamada e o tipo de resultado obtido.

Exemplo: página do manual referente à função *write(2)*

- SYNOPSIS

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

```
ssize_t write(int fildes, const void *buf, size_t nbyte);
```

A página indica que esta função escreve *nbyte* bytes de *buf* para um ficheiro especificado por *fildes* e que retorna o nº de bytes efectivamente escritos

Compilação de programas

O compilador de C, *cc* ou *gcc*, traduz programas fonte em C em módulos objecto ou em módulos executáveis.

A compilação é feita em várias etapas:

- o preprocessador expande macros e inclui as *header files*
- o compilador faz vários passos pelo código traduzindo-o primeiro p/ linguagem *assembly* da máquina alvo e depois para linguagem máquina
- o resultado é um módulo objecto constituído por código máquina e tabelas de referências por resolver
- este módulo objecto é ligado a outros módulos para formar um executável em que todas as referências estão resolvidas

Programa em C:

```
/ * Programa hello.c */  
  
#include <stdio.h>  
  
int main(void)  
{  
    printf("Hello world !\n");  
    exit(0);  
}
```

Compilar:

> *cc* hello.c

ou

> *cc -o* hello hello.c

Executar:

```
> ./hello  
Hello world !  
>
```

Consultar no manual de *cc* ou *gcc* outras opções do compilador.
Recomenda-se a utilização da opção *-Wall*

- por omissão, o executável fica no ficheiro *a.out*
- se o directório actual não estiver no *PATH* é preciso acrescentar *./*
- *PATH = \$PATH:.* (na linha de comandos) acrescenta o directório actual ao *PATH*
- alternativa: editar o ficheiro *.profile*, *.bash_profile*, ou equivalente, e fazer login

Desenvolvimento de programas

Header files

- Para programar em C, precisamos de *header files* que contêm definições de constantes e declarações de chamadas ao sistema ou à biblioteca da linguagem.
- A maior parte destas *header files* estão localizadas em `/usr/include` e seus subdirectórios.
- É possível especificar outros directórios onde devem ser procurados *include files*, para além dos directórios *standard*, usando o *switch* de compilação `-I`

```
> cc -I/usr/myname/include -o prog1 prog1.c
```

- Para procurar *header files* contendo certas definições ou protótipos de funções pode usar-se o comando `grep`

```
> grep _SC_CLK_TCK /usr/include/*.h
```

Library files

- *Library* (biblioteca) - colectânea de funções pré-compiladas que foram escritas de modo a serem reutilizáveis.
- As bibliotecas *standard* estão em `/lib` ou `/usr/lib` ou `usr/local/lib`
- Os nomes das bibliotecas começam sempre por `lib`. O resto do nome indica o tipo de biblioteca (ex: `libc`, indica a biblioteca de C, e `libm`, a biblioteca matemática). A última parte do nome indica o tipo de biblioteca:
 - » `.a` - biblioteca estática
 - se houver vários programas que usem uma mesma função de uma biblioteca, quando os programas estiverem a correr "simultaneamente" existirão várias cópias da função em memória
 - » `.so` ou `.sa` - biblioteca partilhada
 - o código das funções da biblioteca pode ser partilhado por vários programas
 - » Em Linux, por omissão, são usadas as bibliotecas partilhadas. Para forçar a utilização de bibliotecas estáticas deve-se incluir a opção `-static` ao invocar o compilador de C.

Início de um programa

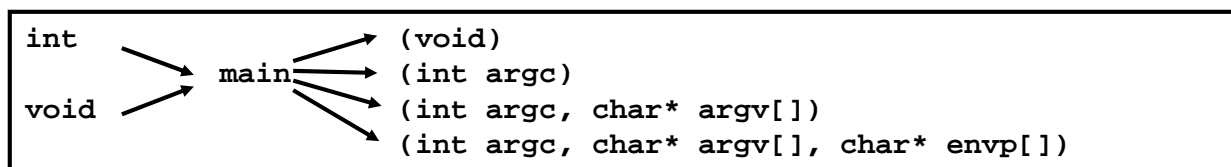
Quando se solicita ao S.O. a execução de um novo programa este começa por executar uma rotina, designada *C startup* (no caso da linguagem C)

Esta rotina

- vai buscar ao *kernel* os argumentos da linha de comandos e das variáveis de ambiente
- abre e disponibiliza 3 "ficheiros" ao programa (*standard input, standard output e standard error*)
- invoca a função `main()` do programa

A função `main()`

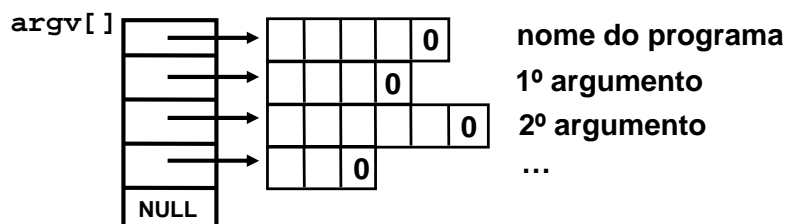
Pode ser definida de muitas formas:



`argc` - nº de argumentos da linha de comandos, incluindo o nome do programa executado

`argv` - *array* de apontadores *p/strings*, apontando os parâmetros passados ao programa

`envp` - *array* de apontadores *p/strings*, apontando variáveis de ambiente do programa



Terminação de um processo

Terminação normal:

- executar `return` na função `main()`
- invocar `exit()`
- invocar `_exit()`

Terminação anormal:

- invocar `abort()`
- quando recebe certos sinais (não tratáveis) (v. adiante)

Terminação com `exit()`

```
#include <stdlib.h>
void exit(int status);
```

(ANSI C)

- Termina imediatamente o programa retornando o código de terminação `status` para o S.O.
- Liberta todos os recursos atribuídos ao programa, fecha os ficheiros abertos e transfere dados que ainda não tenham sido guardados p/ o disco

`status`

- a maior parte dos sistemas operativos permite testar o `exit status` do último processo executado
 - ex: `> echo $?` (na Bourne e na Korn *shell*; `$status` na C *shell*)
- valores habituais
 - 0 (zero) - se não aconteceu erro
 - `<> 0` - se aconteceu erro

Terminação com `_exit()`

```
#include <stdlib.h>
void _exit(int status);
```

(POSIX)

- Termina imediatamente o programa retornando o código de terminação `status` para o S.O.
- Liberta todos os recursos atribuídos ao programa, de forma rápida
- Podem ser perdidos dados que ainda não tenham sido guardados

O `status` fica indefinido se

- `exit()` ou `_exit()` forem invocadas sem especificar `status`
- `main()` fizer `return` sem especificar o valor de retorno
- `main()` atingir o fim sem fazer `return`, `exit` ou `_exit`

A função `atexit()`

A função `exit()` pode executar, antes de terminar, uma série de rotinas (*handlers*), que tenham sido previamente registadas para execução no final do programa.

Estas rotinas são executadas por ordem inversa do seu registo.

O registo destes *handlers* é feito através da função `atexit()`

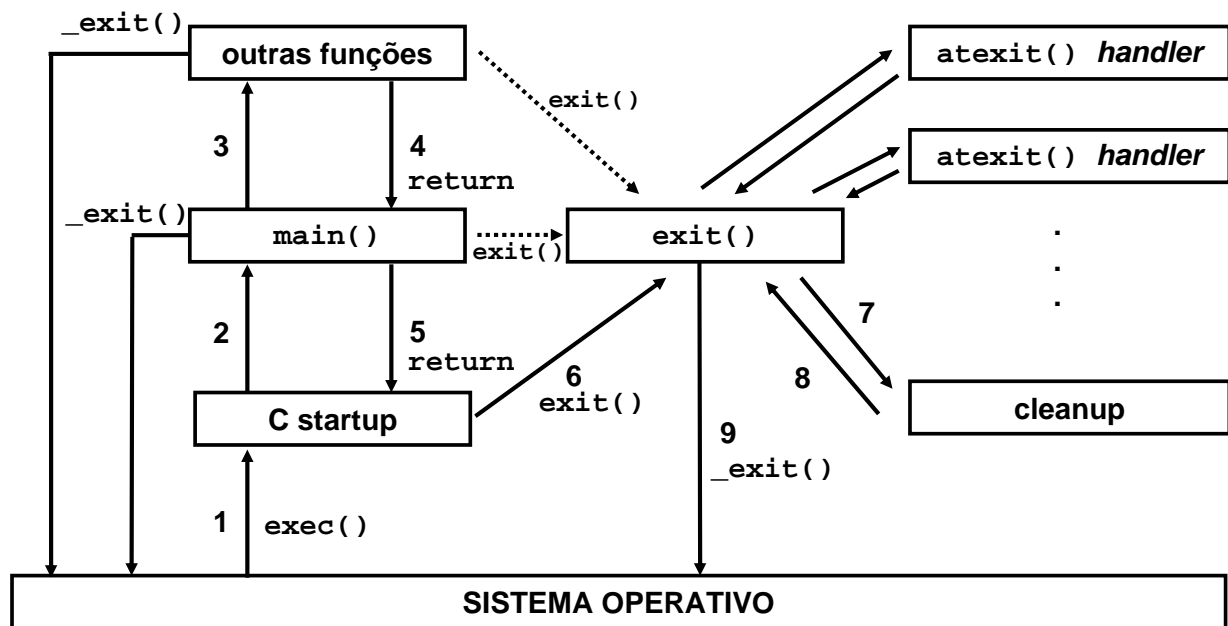
```
#include <stdlib.h>
int atexit(void (*func) (void));
retorno: 0 se OK; <>0 se erro
```

O argumento é
o endº de uma função
sem argumentos
que retorna void

exemplo:

```
...
if (atexit(exithand2)!=0) {
...}
...
```

```
static void exithand2(void) {
...
}
```



1 ... 9 - percurso mais frequente

Tratamento de erros

- Em geral, as chamadas ao sistema retornam um valor especial quando acontece um erro, por exemplo:
 - um valor negativo (frequentemente -1)
 - um apontador nulo.
 - O tipo de erro que ocorreu é colocado numa variável global `errno`, do tipo `int`.
 - O valor desta variável deve ser analisado imediatamente após a chamada que originou o erro.
 - O ficheiro `errno.h` define
 - a variável `errno`
 - constantes para cada valor que `errno` pode assumir
- ex.:

```

#define EPERM      1 /* Not owner */
#define ENOENT     2 /* No such file or directory */
#define ESRCH     3 /* No such process */
...

```

Tratamento de erros (cont.)

Funções da biblioteca de C, úteis quando ocorrem erros:

```
#include <stdio.h>
```

```
void perror (const char *msg);
```

- Mostra a *string* msg, seguida de ": ", seguida de uma descrição do último erro que ocorreu numa chamada ao sistema.
- Se não houver erro a reportar, mostra a *string* "Error 0".

```
#include <string.h>
```

```
char *strerror (int errnum);
```

- Esta função retorna um apontador para uma *string* que contém uma descrição do erro cujo código foi passado no argumento errnum (que é tipicamente o valor de errno)

Medida de tempos de execução

```
#include <sys/times.h>
```

```
clock_t times(struct tms *buf);
```

Preenche a estrutura cujo endereço se fornece em buf

Retorna o tempo actual do sistema, medido a partir de um instante arbitrário, passado (ex: o arranque do sistema; o instante depende da versão do S.O.)

```
struct tms {  
    clock_t tms_utime; /* tempo de CPU gasto em código do processo */  
    clock_t tms_stime; /* tempo de CPU gasto em código do sistema  
                        chamado pelo processo */  
    clock_t tms_cutime; /* tempo de CPU dos filhos (código próprio) */  
    clock_t tms_cstime; /* tempo de CPU dos filhos (cód. do sistema) */  
};
```

Todos os tempos são medidos em *clock ticks*.

O número de *ticks* por segundo pode ser determinado usando `sysconf()`:

```
ticks_seg = sysconf(_SC_CLK_TCK);
```

VER EXEMPLO DE UTILIZAÇÃO NO "MATERIAL DE APOIO"