

## Mecanismo *select* – Resumo, API e exemplo

Este documento resume o mecanismo *select* abordado nas aulas e apresenta um exemplo de utilização.

### Conteúdo

1. Mecanismo *select* (explicação e cenário de utilização)
2. Forma de uso
3. API e Estruturas de dados envolvidas
4. Exemplo com código

### 1. Mecanismo *select*

O mecanismo *select* permite aguardar por mais do que uma operação de entrada/saída sem ser necessário saber qual delas se completa em primeiro lugar. Este mecanismo possibilita, por exemplo, aguardar informação em mais do que um *pipe*, ou num *pipe* e num teclado, sem usar sinais para sinalização nem *threads*.

#### Cenários de utilização.

O mecanismo é útil quando um programa está a usar operações bloqueantes e deseja efetuar mais do que uma. Como as operações são bloqueantes, corre-se o risco de aguardar por aquela que ocorre em último lugar, perdendo-se tempo e eventualmente deixando de atender um acontecimento (ex.: chegada de informação) por se estar bloqueado à espera da “outra” operação.

### Exemplo de aplicação:

Considere-se um programa que necessita de dar atenção simultaneamente a um *pipe* (leitura) e ao teclado. Usam-se funções bloqueantes e é um requisito responder imediatamente à chegada de informação. Existem algumas soluções em Unix, mas nem todas são adequadas:

- **Recurso a sinais:** o programa associa o atendimento de um sinal à rotina de leitura do *pipe* e fica a aguardar na leitura do teclado. O outro programa responsável por enviar informação a este pelo *pipe* terá também que lhe enviar um sinal para o “avisar” e causar a execução da sua rotina de leitura do *pipe*.
  - Pouco vantajosa: envolve mais um mecanismo (sinais). É pouco versátil e só funciona para situações onde há um programa do outro lado capaz de enviar sinais (no caso do teclado, não é útil).
  - Os sinais não são muito precisos em podendo acumular-se, corre-se o risco de se perder avisos (e não ler as mensagens)
- **Utilização de threads:** o programa lança uma *thread* cujo código só lê o *pipe*, e outra *thread* só lê o teclado.
  - É simples, aplicável a muitas situações, e costuma ser a melhor solução. Neste momento ainda não se falou de *threads* e irá ser dado um exemplo mais tarde com este cenário. Por esta razão não se vai considerar esta hipótese neste documento.
- **Utilização de operações não bloqueantes:** os *read/write* deixam de bloquear e o programa nunca fica bloqueado “à espera na outra fonte de dados”.
  - Resolve o problema, mas levanta outros piores. As operações assíncronas exigem algoritmos mais complicados, e exigem ao programa o teste contínuo acerca da disponibilidade de dados/conclusão da operação (“espera ativa” / *polling*), ocupando o processador e prejudicando a performance geral da máquina, pelo que é geralmente considerada uma má “solução”.
- **Mecanismo select:** o programador indica quais as fontes de dados/mecanismo de comunicação que deseja usar e o sistema aguarda em todas, detetando qual a primeira em que a operação pretendida está pronta. O programa apenas espera numa coisa (na chamada à função *select*).
  - É relativamente simples de usar
  - Só lida com operações de *Input/Output*, pelo que, em termos genéricos, uma solução com *threads* é melhor (por ser mais genérica). Mas se o caso a resolver for apenas *Input/Output*, o mecanismo *select* é adequado.
  - Esta é a solução tratada e exemplificada neste documento.

## 2. **select** - Forma de uso:

O programa encontra-se eventualmente (mas não obrigatoriamente) num ciclo onde desencadeia operações E/S. Podem ser de leitura, de escrita, ou de atendimento de acontecimentos de excepção. Dentro do ciclo (se houver) vai fazer:

- Prepara o conjunto **fd\_set** que vai conter os descritores de ficheiros correspondentes aos dispositivos/mecanismos de comunicação onde deseja efectuar operações.
  - Coloca o conteúdo a zero – **FD\_ZERO**.
  - Acrescenta os descritores – **FD\_SET**.
    - Indica qual o descritor numericamente mais elevado +1.
  - Irá existir um conjunto para descritores para operações de leitura, outro para os descritores em operações de escrita, e outro para as notificações de excepção.
- Coloca o *timeout* (prazo máximo a aguardar no *select*) numa estrutura **timeval**.
- O programa invoca a função **select** indicando o ponteiro para cada um dos descritores e a estrutura **timeval** com o *timeout*.
- A função *select* bloqueia e devolve apenas quando uma das operações pretendidas está em condições de ser concluída de imediato.
- Após a função *select* retornar, o programa deve averiguar com **FD\_ISSET** cada um dos descritores para saber qual deles é que está pronto a usar.
- A função *select* modifica a estrutura **fd\_set** e **timeval**. Caso se esteja em ciclo, é necessário colocar a informação de início nestas estruturas.

## 3. Estruturas de dados e API envolvidos

### Dados

- **Set de flags de descritores de ficheiros**
  - Para assinalar os descritores que se pretende envolver numa operação uso de *select*, e depois, para perceber quais os descritores nos quais existem dados prontos

**fd\_set**

- Estrutura **timeval**

- Serve para indicar qual o *timeout* pretendido na operação select
  - Tem dois campos:
    - **tv\_sec** -> especifica o número de segundos
    - **tv\_usec** -> especifica o número de microssegundos
- Nota: normalmente, o sistema não tem capacidade de precisão para cumprir o valor de microssegundos de forma rigorosa

```
struct timeval
```

## Forma de uso

### Variáveis envolvidas

- Uma variável **fd\_set** -> Para indicar os descritores envolvidos na operação select
- Uma variável do tipo **timeval** -> Para indicar o *timeout* pretendido

### Forma de uso típica

- Normalmente o uso de select está dentro de um ciclo
  - Existindo várias fontes de dados, tendo atendido uma, será depois continuar a lidar com a restantes, o que é feito em operações seguintes (iterações seguintes)
  - E também, o mais comum é ser necessário atender várias vezes a mesma fonte de dados
  - Ou seja: normalmente o uso de select está mesmo dentro de um ciclo
- Em cada iteração é necessário inicializar as variáveis (**fd\_set** e **timeval**) dado que a chamada à função select

modifica essas variáveis, sendo necessário repor os seus valores

### Estrutura típica do programa e passos gerais (pseudo-código)

```
while (condição) {  
    inicializa variável fd_set  
    acrescenta a fd_set os descritores pretendidos  
    inicializa variável timeval  
    invoca select  
    verifica se ocorreu erro ou se foi caso de timeout  
    averigua, para cada descriptor marcado em fd_set, se  
    está “pronto”  
        Se estiver, efetua a operação (read, write, etc.)  
}
```

O API irá responder às operações

- Inicializar uma variável fd\_set -> **FD\_ZERO**
- Marcar um descriptor na variável fd\_Set -> **FD\_SET**
- Desmarcar um descriptor na variável fd\_set -> **FD\_CLR**
- Invocar o mecanismo select -> função **select**
- Averiguar se um descriptor está pronto em fd\_Set -> **FD\_ISSET**

### API (detalhes)

(Pela ordem aproximada do uso típico)

- “zerar” conjunto de flags de descritores
  - Para inicializar a variável fd\_set (primeiro uso e para re-inicializar após uso de select)

```
void FD_ZERO(fd_set *set);
```
- Adicionar um descritor ao conjunto de flags a observar
  - Esta operação será feita uma vez para cada descritor, antes de invocar a função select

```
void FD_SET(int fd, fd_set *set);
```
- Remover descritor ao conjunto de flags a observar
  - (Esta funcionalidade é pouco comum)

```
void FD_CLR(int fd, fd_set *set);
```
- Aguardar dados disponíveis/possibilidade de escrita através dos descritores indicados
  - Estão previstos 3 variáveis fd\_set: para operações leitura, de escrita, e de controlo. São indicadas por ponteiro e as que não são usadas devem ter NULL

```
int select(int nfds,
           fd_set *readfds, fd_set *writefds, fd_set *exceptfds,
           struct timeval *timeout);
```
- Verificar disponibilidade de dados/ possibilidade de escrita num descritor
  - Invoca-se esta funcionalidade para cada descritor que se pretende averiguar. Um resultado “true” indica que o ficheiro/pipe/etc associado a esse descritor está “pronto” e pode ser lido/escrito

```
int FD_ISSET(int fd, fd_set *set);
```

## 4. Exemplo - Código

O exemplo consiste num programa que consegue ler de dois pipes e do teclado em simultâneo.

### Importante:

Este exemplo foca-se acima de tudo no uso de select. Para melhor focar o assunto em questão (select), simplificaram-se outros assuntos, por exemplo:

- Deteção de erros -> não é completo
- Código de recuperação de erros -> Simplista: apenas fecha o programa
- Encerramento – >A forma como os recursos estão a ser apagados é bastante simplista e num programa real deve ser mais bem trabalhado

Existem também alguns assuntos periféricos que não são centrais ao uso do select

- Tratamento do sinal SIGINT -> Não é necessário ao exemplo
- Leitura do pipes e teclado -> Tem alguma complexidade, mas essa é relativa à deteção de '\n' e garantia de existência de '\0' e não propriamente ao uso de select

## Código

### Função principal

```
int main(int argc, char* argv[]) {
    int fd_a, fd_b, fd_c;      //file descriptor dos pipes
    int nfd;                  //valor retorno select()
    fd_set read_fds;          //conjunto das flags para desc. ficheiros
    struct timeval tv;         //timeout para select

    signal(SIGINT, trataCC);  //para interromper via ^C
```

```

// cria os pipes
mkfifo("pipe_a", 00777);
mkfifo("pipe_b", 00777);

// abre os pipes. RDRW vs RD – notar isto
fd_a = open("pipe_a", O_RDWR | O_NONBLOCK);
if (fd_a == -1)
    sayThisAndExit("Erro no open pipe_a");
fd_b = open("pipe_b", O_RDWR | O_NONBLOCK);
if (fd_b == -1)
    sayThisAndExit("Erro no open pipe_b");

while (1) {
    tv.tv_sec = 10;      // segundos (10 = apenas um exemplo)
    tv.tv_usec = 0;      // micro-segundos (se ambos a 0 então faz polling)

    FD_ZERO(& read_fds);      // inicializa conjunto de fd (watch list)
    FD_SET(0, & read_fds);    // adiciona stdin ao conj de fd a observar
    FD_SET(fd_a, & read_fds); // adiciona pipe_a ao conj de fd a observ.
    FD_SET(fd_b, & read_fds); // adiciona pipe_b ao conj de fd a observ.

    // vê se há dados em alguns dos fd (stdin, pipes) - modifica os sets
    // bloqueia ate: sinal, timeout, há dados para ler EOF, exception
    nfd = select(          // bloqueia até haver dados ou EOF no read-set
                          max(fd_a,fd_b)+1, // max valor dos vários fd + 1
                          & read_fds,        // read fd set
                          NULL,              // write fd set - (nenhum aqui)
                          NULL,              // exception fd set - (nenhum aqui)
                          & tv);   // timeout - se ambos = 0-> retorna logo (p/ polling)
    // actualiza tv -> quanto tempo faltava para o timeout

    if (nfd == 0) {    // Foi timeout?
        printf("\n(Estou a espera....)\n"); fflush(stdout);
        continue;
    }

    if (nfd == -1) {  // Ocorreu error?
        perror("\nerro no select");
        close(fd_a); close(fd_b);
        unlink("pipe_a"); unlink("pipe_b");
        return EXIT_FAILURE;
    }
}

```

```

// averiguar cada um dos descritores

if (FD_ISSET(0, & read_fds)) {           // stdin tem algo para ler?
    trataTeclado();
    // sem "continue" -> não vai logo para a próxima iteração
} // porque pode ser que pipe_a ou pipe_b também tenha algo

if (FD_ISSET(fd_a, & read_fds)) {        // fd_a tem algo para ler?
    leEMostraPipes("A", fd_a);          // função auxiliar para ler pipes
    // sem "continue" -> não vai logo para a próxima iteração
} // porque pode ser que pipe_b também tenha algo

if (FD_ISSET(fd_b, & read_fds)) {        // fd_b tem algo para ler?
    leEMostraPipes("B", fd_b);
    // o código dentro do ciclo acaba já a seguir e volta a esperar por dados
}
}

// em princípio, neste exemplo, não deve chegar aqui
return EXIT_SUCCESS;
}

```

### Funções seguintes:

São de natureza auxiliar. O código de tratamento de leitura de caracteres é mais complexo que o estritamente necessário e deixa-se a sua simplificação para trabalho em casa

### Atendimento da chegada de informação via pipe(s)

```

void leEMostraPipes(char * quem, int fd) {
    char buffer[200];
    int bytes;
    bytes = read(fd, buffer, sizeof(buffer));
    buffer[bytes] = '\0';
    if ( (bytes > 0) && (buffer[strlen(buffer)-1] == '\n') )
        buffer[strlen(buffer)-1] = '\0';
    printf("\n%s: (%d bytes) [%s]\n", quem, bytes, buffer);
    if (strcmp(buffer,"sair")==0) {
        unlink("pipe_a"); unlink("pipe_b");
        exit(EXIT_SUCCESS);
    }
}

```

## Atendimento da chegada de informação via stdin

```
void trataTeclado() {
    char buffer[200];
    int bytes;
    fgets(buffer, sizeof(buffer), stdin); // scanf("%s",buffer);
    if ( (strlen(buffer)>0) && (buffer[strlen(buffer)-1]=='\n') )
        buffer[strlen(buffer)-1] = '\0';
    printf("\nKBD: [%s]\n", buffer);
    fflush(stdout);
    if (strcmp(buffer,"sair")==0) {
        unlink("pipe_a"); unlink("pipe_b");
        exit(EXIT_SUCCESS);
    }
}
```

## Funções secundárias: max, trataCC, sayThisAndExit

### Terminação em caso de erro

```
void sayThisAndExit(char * p) {
    perror(p);
    exit(EXIT_FAILURE);
}
```

### Obtenção do máximo de dois inteiros

```
int max(int a, int b) {
    return (a>b) ? a: b;
}
```

## Atendimento de SIGINT (recepção de ^C)

```
void trataCC(int s) {
    unlink("pipe_a"); unlink("pipe_b");
    printf("\n ->CC<- \n\n");
    exit(EXIT_SUCCESS);
}
```

## Ficheiros *header* usados

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <sys/select.h>
#include <sys/time.h>
#include <sys/types.h>
#include <errno.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>

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