

**Renan Gonçalves.**  
**BEC**

## **System calls -**

**execve** - executa o programa

**brk, sbrk** - altera o tamanho do segmento de dados;  
**brk()** define o final do segmento de dados para o valor especificado por **addr** (**int brk (void \* addr )**) quando esse valor for razoável, o sistema tem memória suficiente e o processo não excede seu tamanho máximo de dados.

**access, faccessat** - verifica as permissões do usuário para um arquivo.

- **Valor de retorno:** Em caso de sucesso (todas as permissões solicitadas concedidas ou o **modo** é **F\_OK** e o arquivo existe), zero é retornado. Em caso de erro (pelo menos um bit em **o modo** pediu uma permissão negada ou o **modo** é **F\_OK** e o arquivo não existe ou ocorreu algum outro erro), -1 é retornado, e **errno** é definido apropriadamente.
- **ENOENT** : Um componente do **pathname** não existe ou está pendente link simbólico.

**open, openat, creat** - abrir e possivelmente criar um arquivo.

- **openat()**

A chamada de sistema **openat ()** opera exatamente da mesma maneira que **open ()**, exceto para as diferenças descritas aqui.

Se o caminho fornecido no caminho for relativo, ele é interpretado relativo ao diretório referido pelo descritor de arquivo **dirfd** (em vez de relativo ao diretório de trabalho atual da chamada processo, como é feito por **open ()** para um nome de caminho relativo).

Se o nome do caminho for relativo e **dirfd** for o valor especial **AT\_FDCWD**, então o nome do caminho é interpretado em relação ao diretório de trabalho atual de o processo de chamada (como **open ()**).

Se o nome do caminho for absoluto, **dirfd** será ignorado.

**stat, fstat, lstat, fstatat** - pega o status do arquivo.

- **fstat** () é idêntico a **stat** (), exceto que o arquivo sobre o qual a informação a ser recuperada é especificada pelo descritor de arquivo *fd*.
- **Valor de retorno:** em caso de sucesso, zero é retornado, em caso de erro, -1 é retornado e *errno* é definido apropriadamente.

*mmap*, *munmap* - mapear ou desmapear arquivos ou dispositivos na memória.

```
void * mmap (void * addr , size_t length , int prot , int flags , int fd , off_t offset );
```

cria um novo mapeamento no espaço de endereço virtual do processo de chamada. O endereço inicial para o novo mapeamento é especificado em *addr* . O argumento *comprimento* especifica o comprimento do mapeamento (que deve ser maior que 0).

Se *addr* for NULL, então o kernel escolhe o endereço (alinhado à página) no qual criar o mapeamento.

- **Valor de retorno:** Em caso de sucesso, **mmap** () retorna um ponteiro para a área mapeada. Em caso de erro, o valor **MAP\_FAILED** (ou seja, *(void \*) -1* ) é retornado, e *errno* é definido para indicar a causa do erro.

*close* - fecha um descritor de arquivo.

```
int close(int fd)
```

**close** () fecha um descritor de arquivo, de forma que ele não se refira mais a nenhum arquivo e possa ser reutilizado. Todos os bloqueios de registro (consulte [fcntl \(2\)](#) ) mantidos no arquivo ao qual ele estava associado e pertencentes ao processo são removidos (independentemente do descritor de arquivo usado para obter o bloqueio).

**valor de retorno:** retorna zero em caso de sucesso. Em caso de erro, -1 é retornado e *errno* é definido apropriadamente.

*read* - ler um descritor de arquivo.

```
ssize_t read (int fd , void * buf , size_t count );
```

**read** () tenta ler até *count* bytes do descritor de arquivo *fd* para o buffer começando em *buf*.

- **Valor de retorno:** Em caso de sucesso, o número de bytes lidos é retornado (zero indica fim do arquivo), e a posição do arquivo é avançada por este número. Isto não é um erro se este número for menor que o número de bytes Requeridos.

`mprotect`, `pkey_mprotect` - define uma proteção em uma região da memória.

```
int mprotect(void *addr, size_t len, int prot);
```

`mprotect` () muda as proteções de acesso para as páginas de memória do processo de chamada contendo qualquer parte do intervalo de endereços no intervalo [`addr` , `addr + len - 1`]. `addr` deve ser alinhado a um limite de página.

- **Valor de retorno:** On success, `mprotect()` and `pkey_mprotect()` return zero. On error, these system calls return -1, and [`errno`](#) is set appropriately.

`write` - escreve em um arquivo descritor.

```
ssize_t write(int fd, const void *buf, size_t count);
```

`write` () escreve para `count` bytes do buffer começando em `buf` para o arquivo referido pelo descritor de arquivo `fd`.

- **Valor de retorno:** Em caso de sucesso, o número de bytes gravados é retornado. Em caso de erro, -1 é retornado e [`errno`](#) é definido para indicar a causa do erro.

`arch_prctl` - define o estado do thread específico da arquitetura

```
int arch_prctl ( código int , sem sinal longo * addr );
```

`arch_prctl` () define o processo específico da arquitetura ou o estado da thread. o `código` seleciona uma subfunção e passa o argumento `addr` para ela; `addr` é interpretado como um `longo sem sinal` para as operações de "conjunto", ou como um `longo sem sinal *` , para as operações "get".

- **valor de retorno:** Em caso de sucesso, `arch_prctl` () retorna 0; em caso de erro, -1 é retornado e [`errno`](#) é definido para indicar o erro.

`uname` - obtém o nome e informações sobre o kernel atual.

```
int uname (struct utsname * buf );
```

**uname** () retorna informações do sistema na estrutura apontada por *buf* . A estrutura *utsname* é definida em *<sys / utsname.h>* :

**valor de retorno:** Em caso de sucesso, zero é retornado. Em caso de erro, -1 é retornado e [\*errno\*](#) é definido apropriadamente.

*exit\_group* - sai de todos os tópicos em um processo.

```
void exit_group ( status interno );
```

Esta chamada de sistema é equivalente a [exit \(2\)](#), exceto que ela termina não apenas o thread de chamada, mas todos os threads no processo de chamada grupo de discussão.

- **Valor de retorno:** Esta chamada de sistema não retorna.