

Основные принципы и понятия

Операционные системы

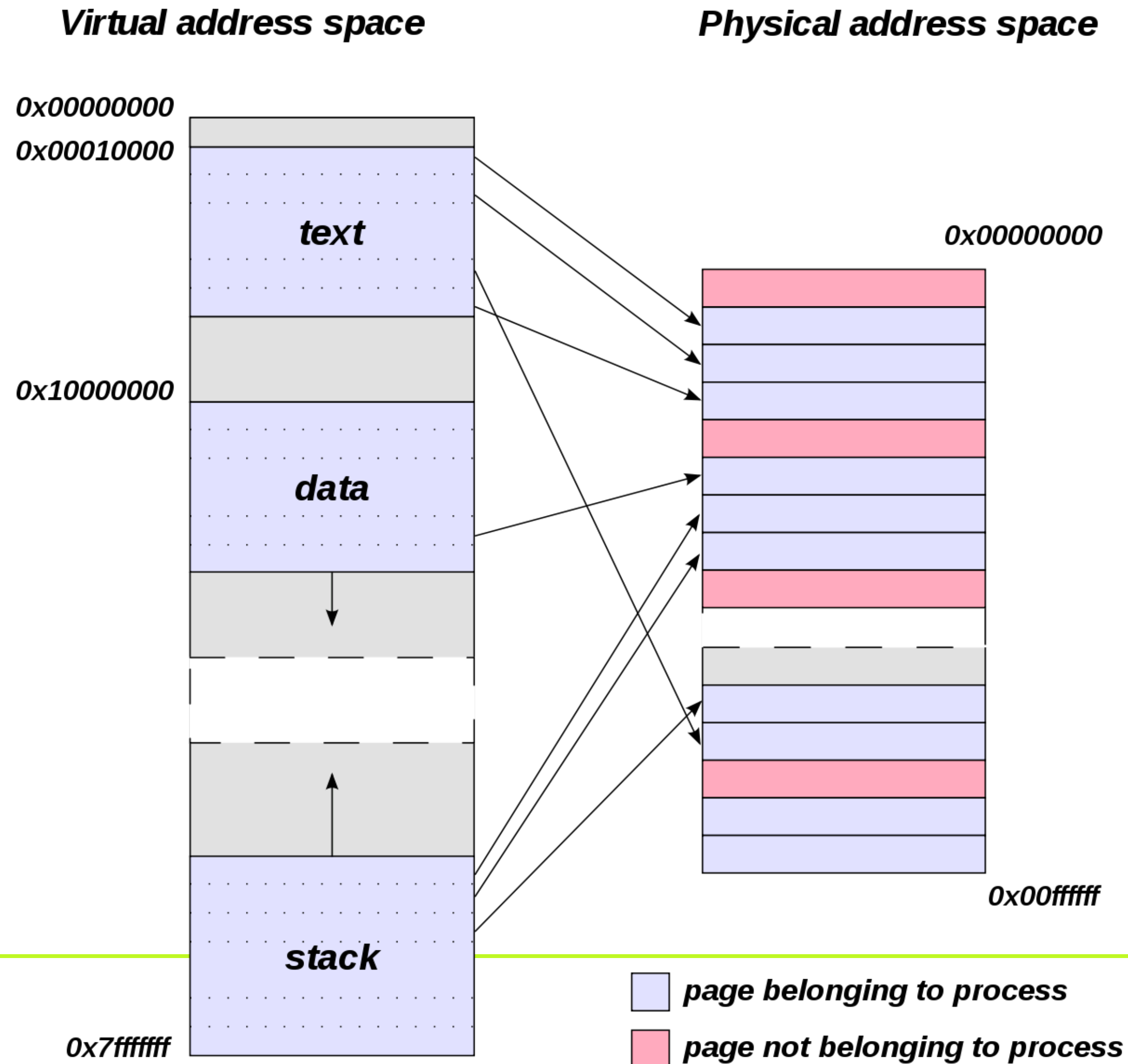
НИКОЛАЙ ИГОТТИ

Процессы

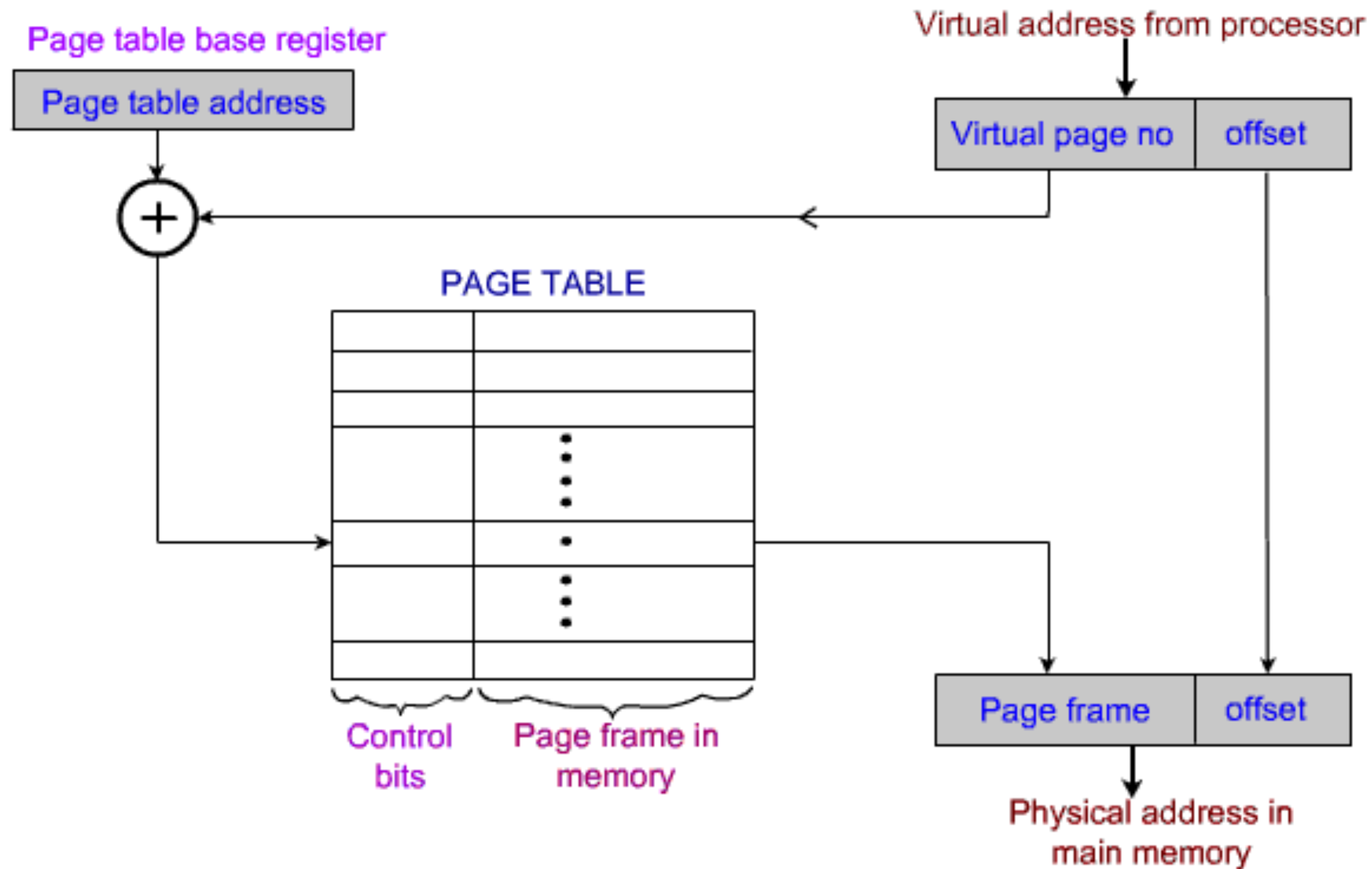
Процесс это...

- Адресное пространство с уникальной виртуальной памятью (x86: CR3, arm: TTBR0, TTBR1)
 - Один или несколько потоков исполнения
 - В непривилегированном контексте процессора (x86: ring 3, arm: User)
 - С стандартизированным интерфейсом в ядро (x86: syscall/sysenter/int, arm: svc)
 - С собственным списком ресурсов (файлы, handles, etc.)
 - Уникальный (рециклируемый) идентификатор pid
-

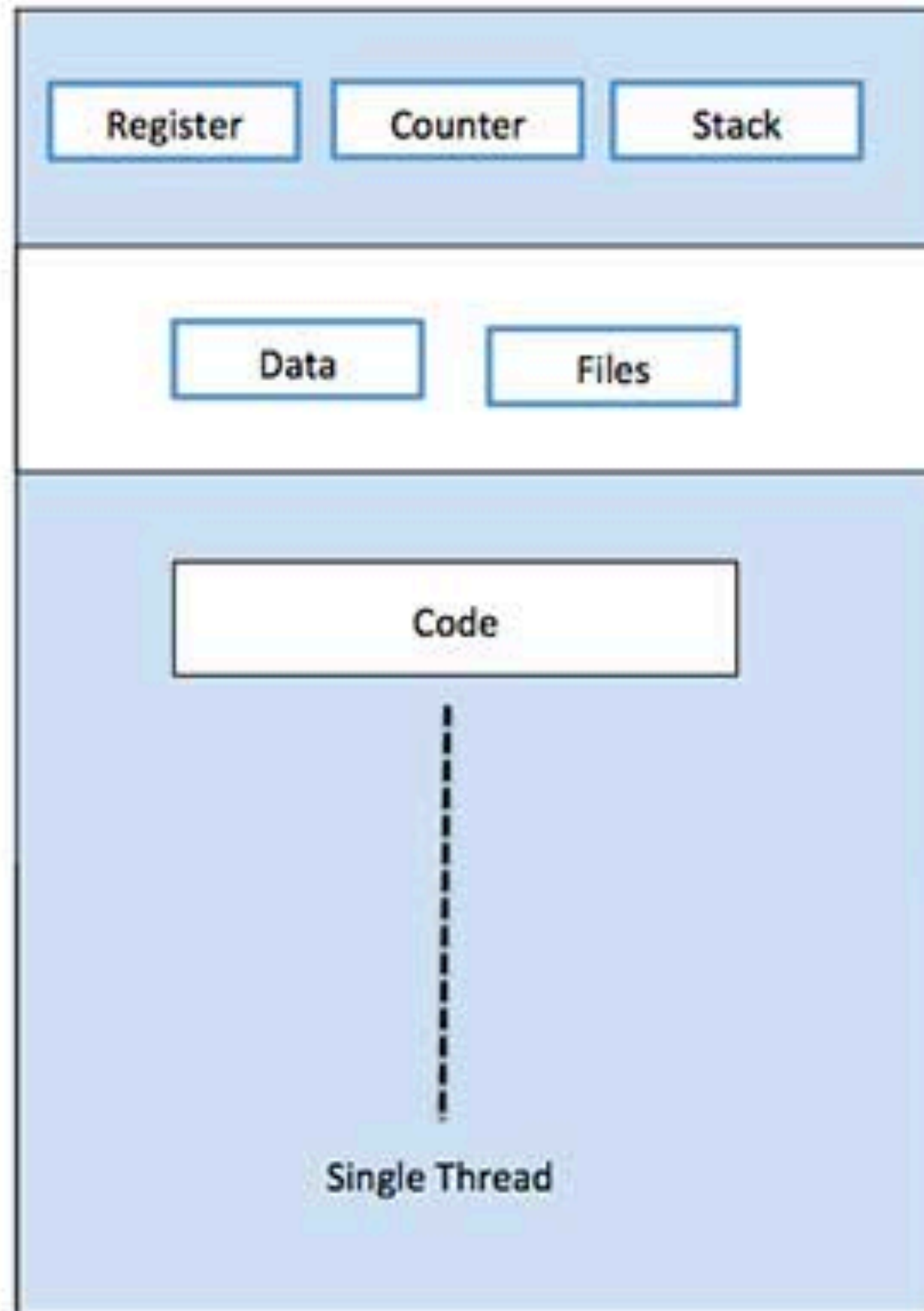
Адресное пространство



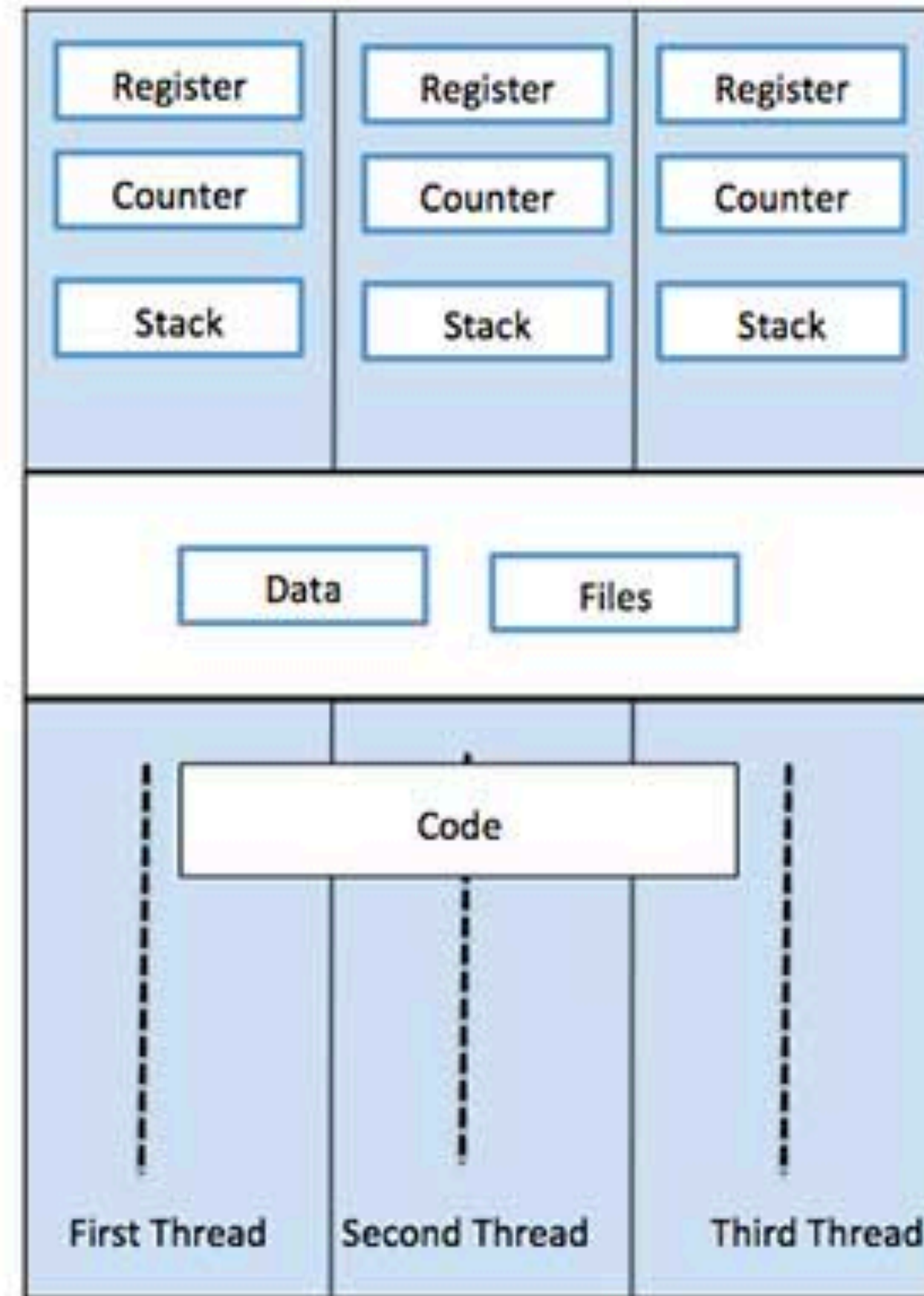
Адресное пространство, трансляция



Поток исполнения

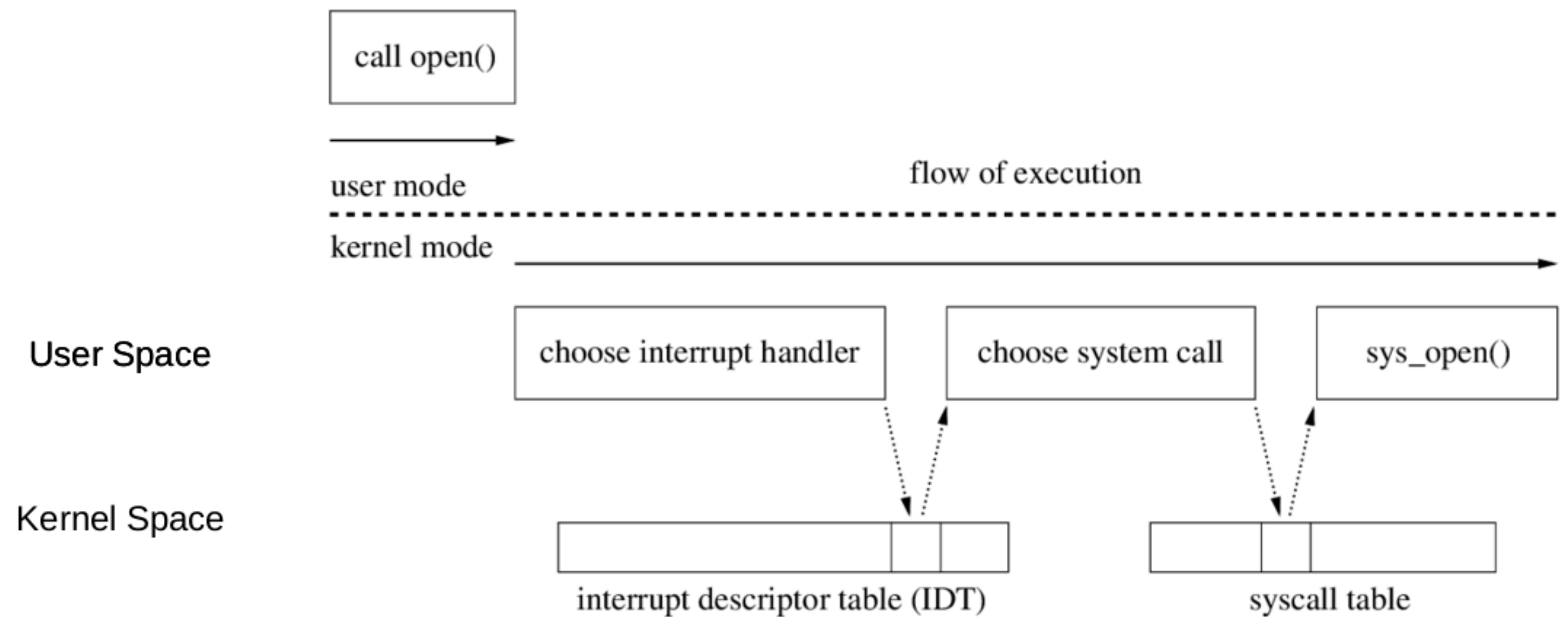
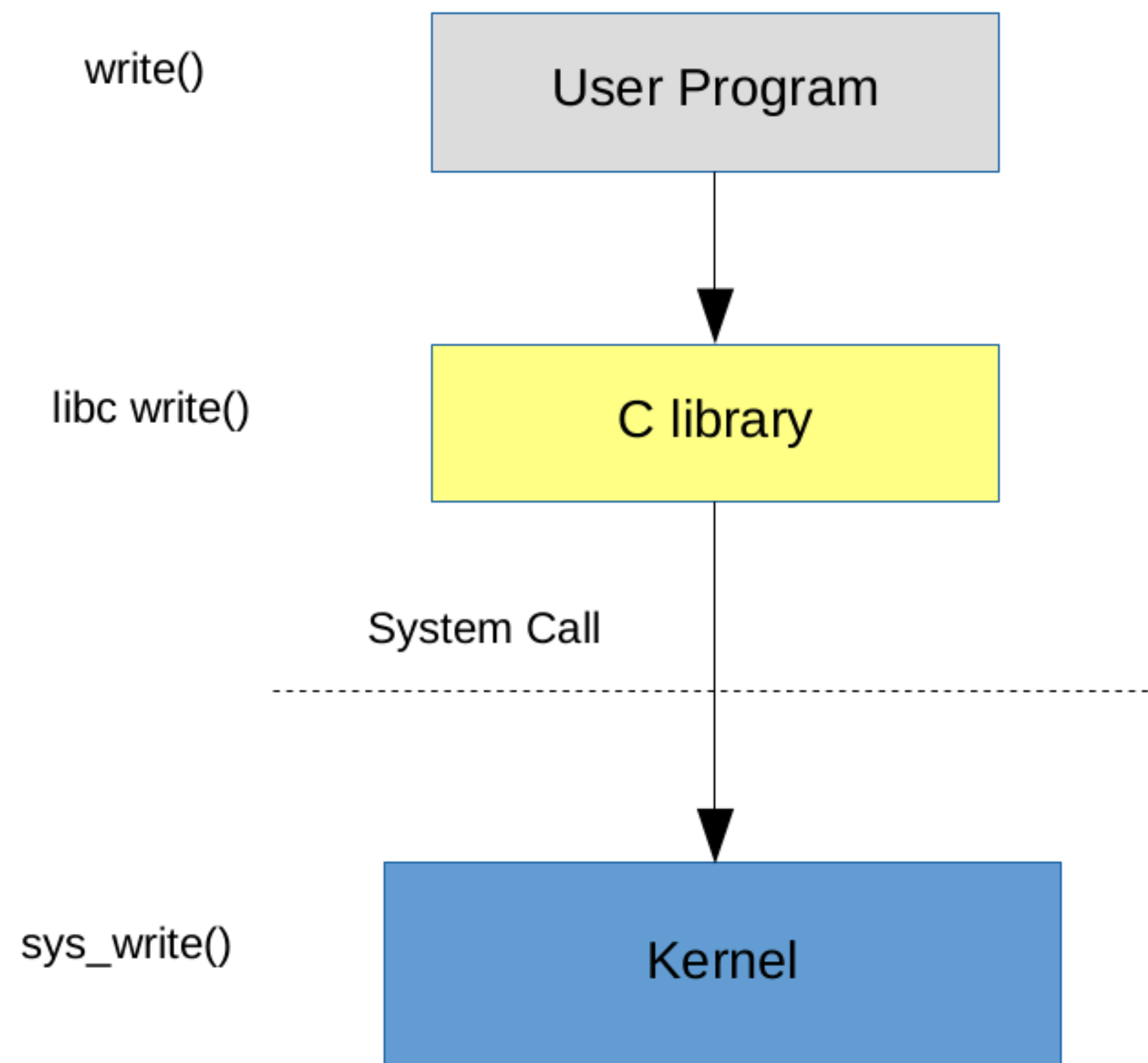


Single Process P with single thread

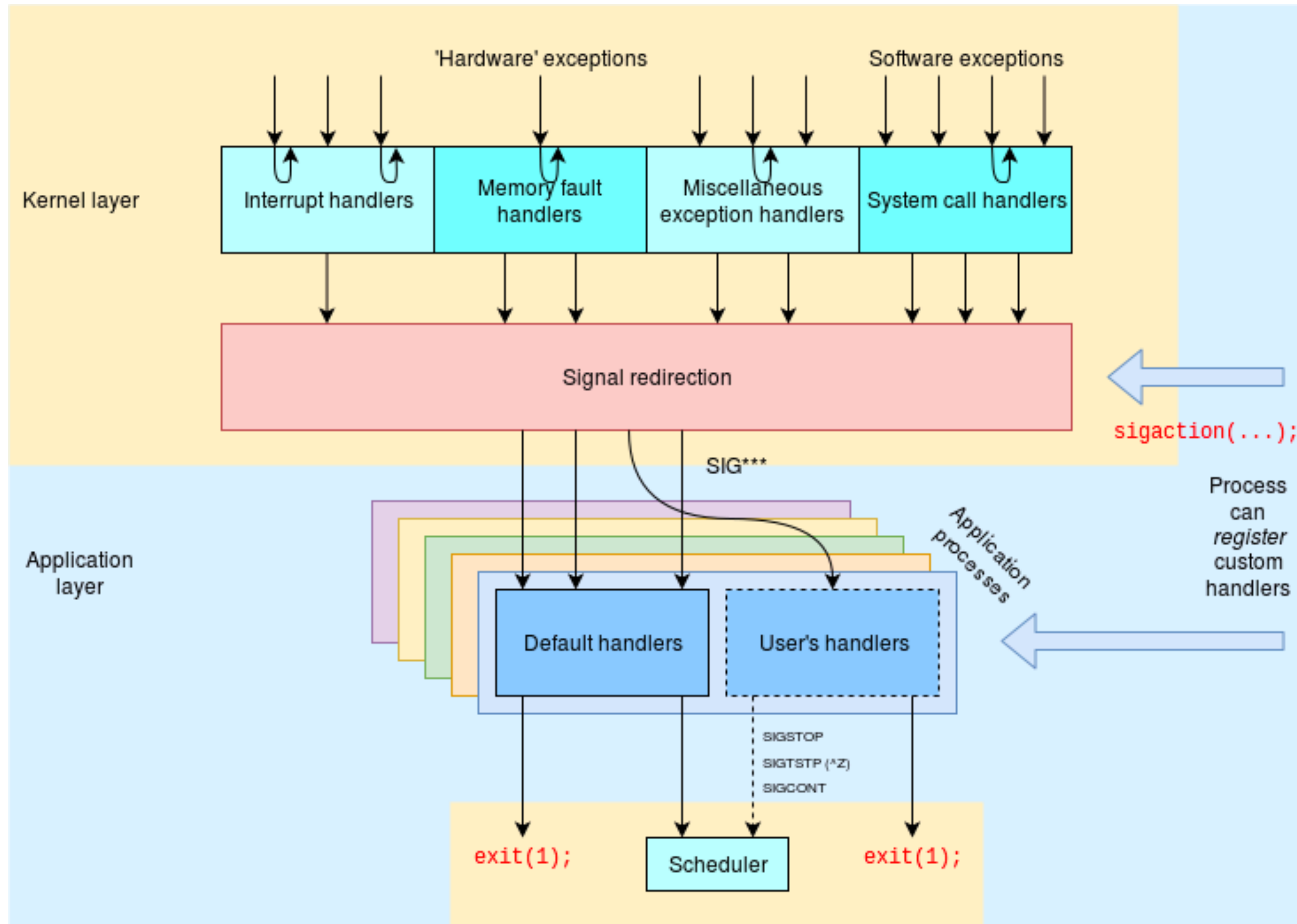


Single Process P with three threads

Системный вызов, syscall



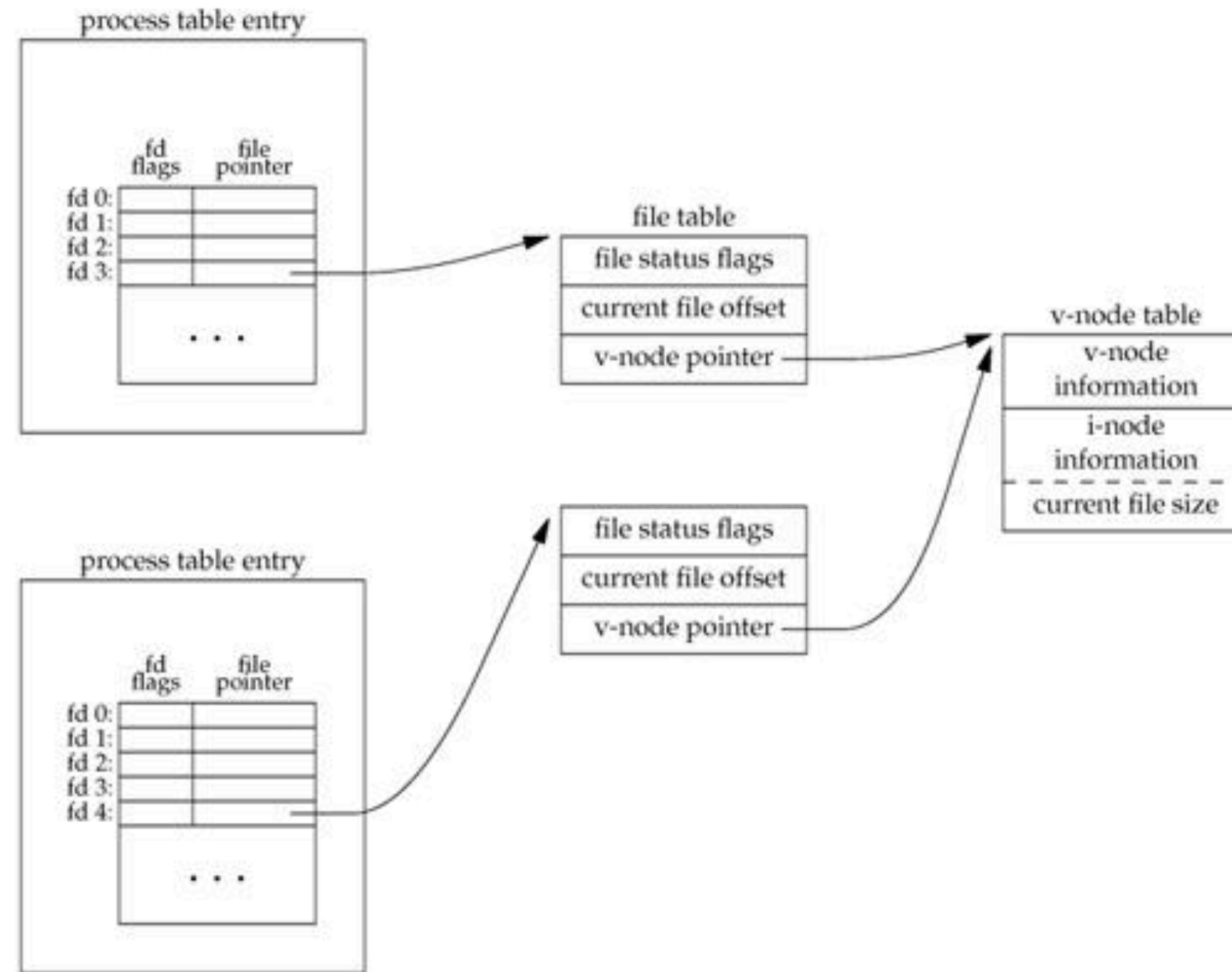
Сигналы, синхронные и асинхронные



```
>kill -l
```

| | | | |
|-------------|---------------|-------------|--------------|
| 1) SIGHUP | 2) SIGINT | 3) SIGQUIT | 4) SIGILL |
| 5) SIGTRAP | 6) SIGABRT | 7) SIGEMT | 8) SIGFPE |
| 9) SIGKILL | 10) SIGBUS | 11) SIGSEGV | 12) SIGSYS |
| 13) SIGPIPE | 14) SIGALRM | 15) SIGTERM | 16) SIGURG |
| 17) SIGSTOP | 18) SIGTSTP | 19) SIGCONT | 20) SIGCHLD |
| 21) SIGTTIN | 22) SIGTTOU | 23) SIGIO | 24) SIGXCPU |
| 25) SIGXFSZ | 26) SIGVTALRM | 27) SIGPROF | 28) SIGWINCH |
| 29) SIGINFO | 30) SIGUSR1 | 31) SIGUSR2 | |

Ресурсы, файлы



Освобождение ресурсов

- Любое завершение процесса (exit syscall, fatal sync or async signal)
 - Вся работа по освобождению ресурсов в ядре
 - Освобождаются
 - память
 - файловые дескрипторы (файлы, сокет)
 - семафоры
 - Не освобождаются:
 - разделяемая память (shmget(2))
 - код выхода (wait(2)), процессы-зомби
-

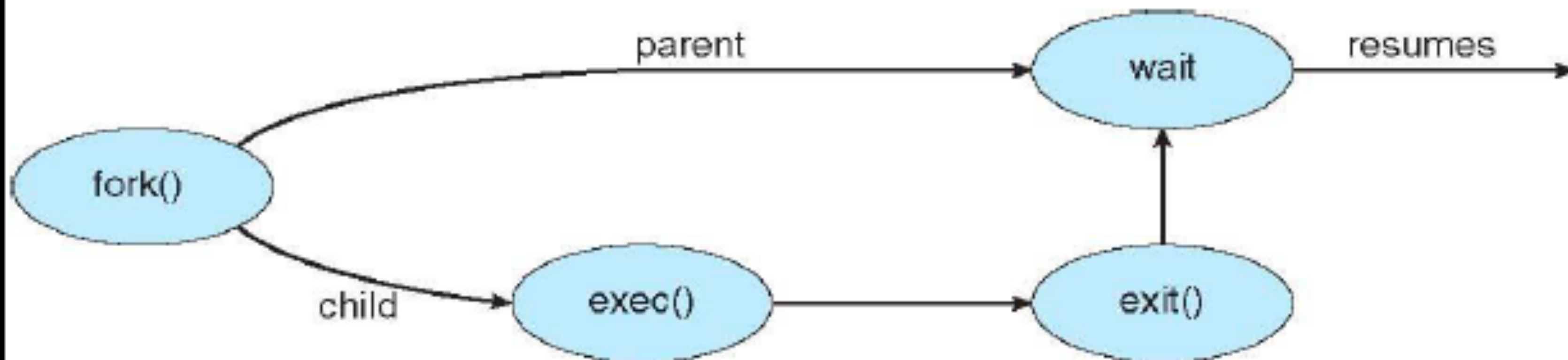
fork(2) и exec(2)

■ Address space

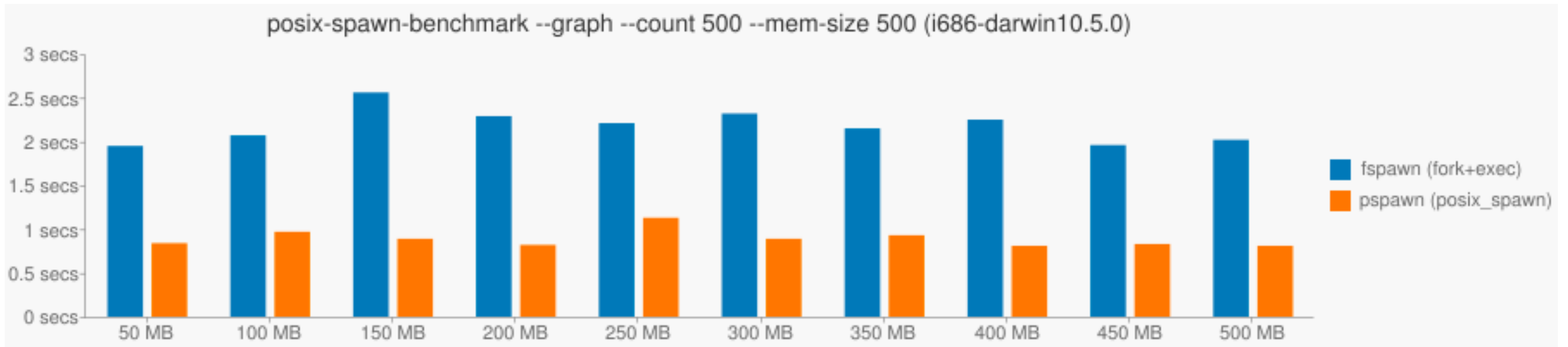
- Child duplicate of parent
- Child has a program loaded into it

■ UNIX examples

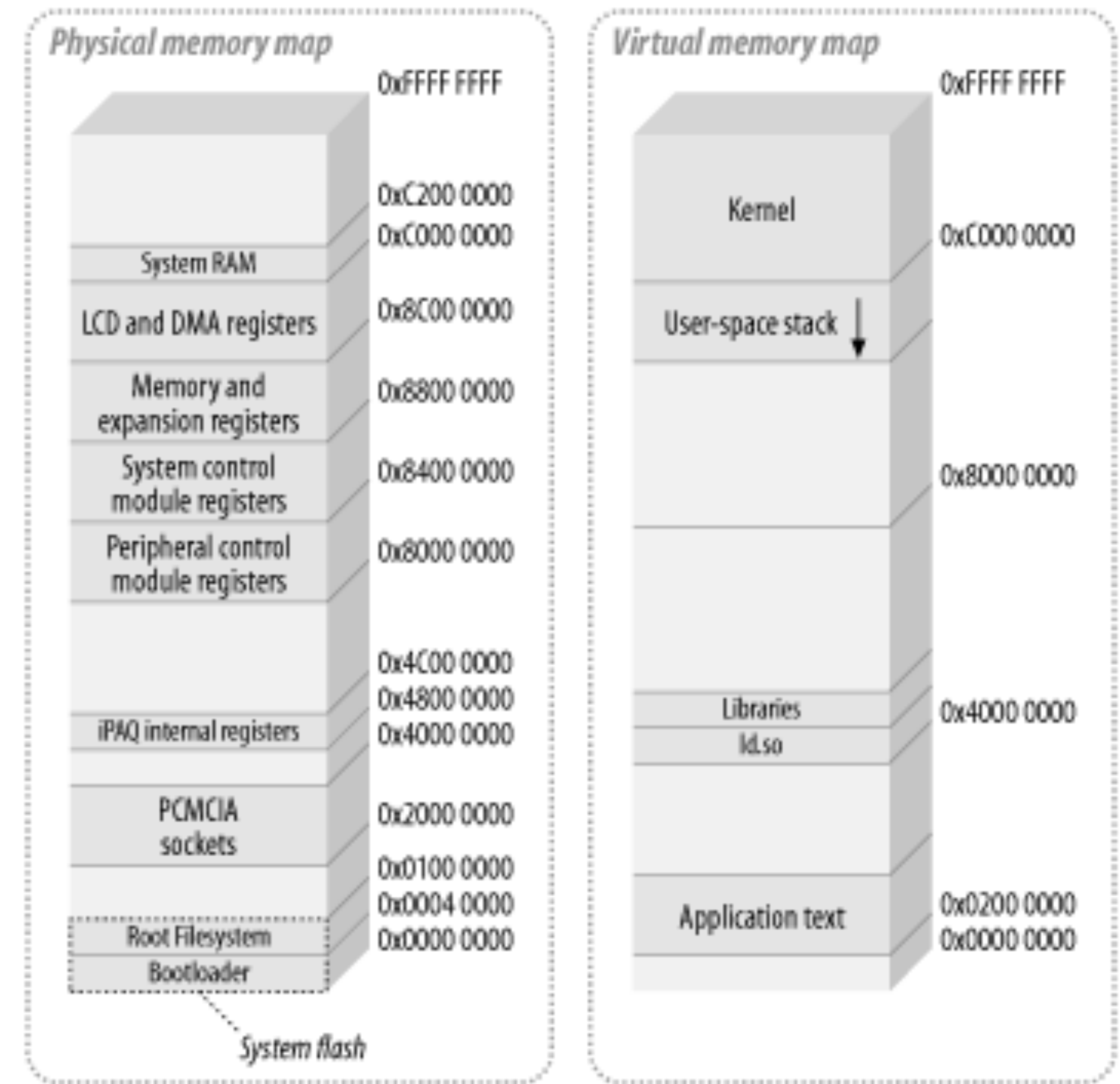
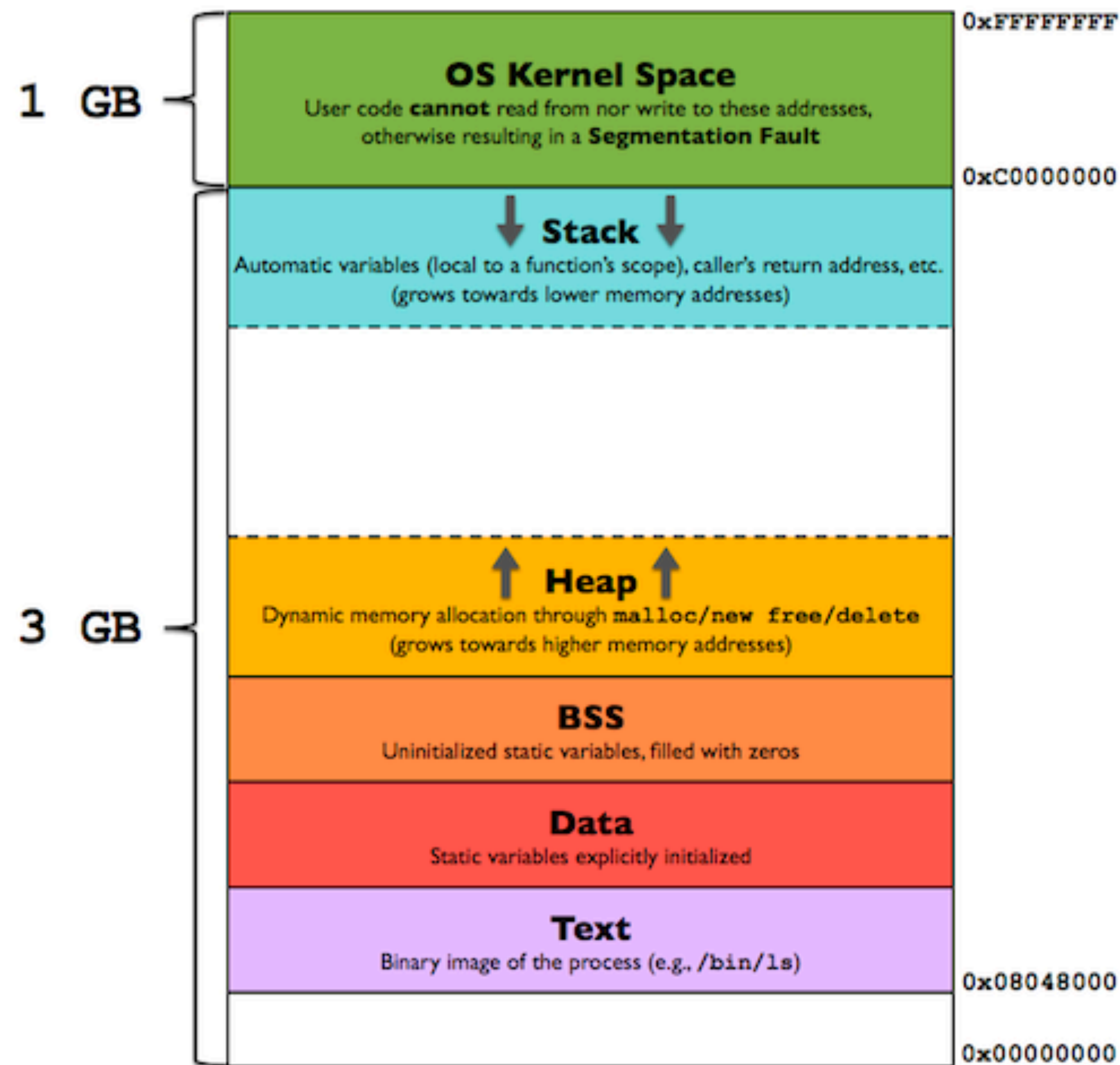
- `fork()` system call creates new process
- `exec()` system call used after a `fork()` to replace the process' memory space with a new program



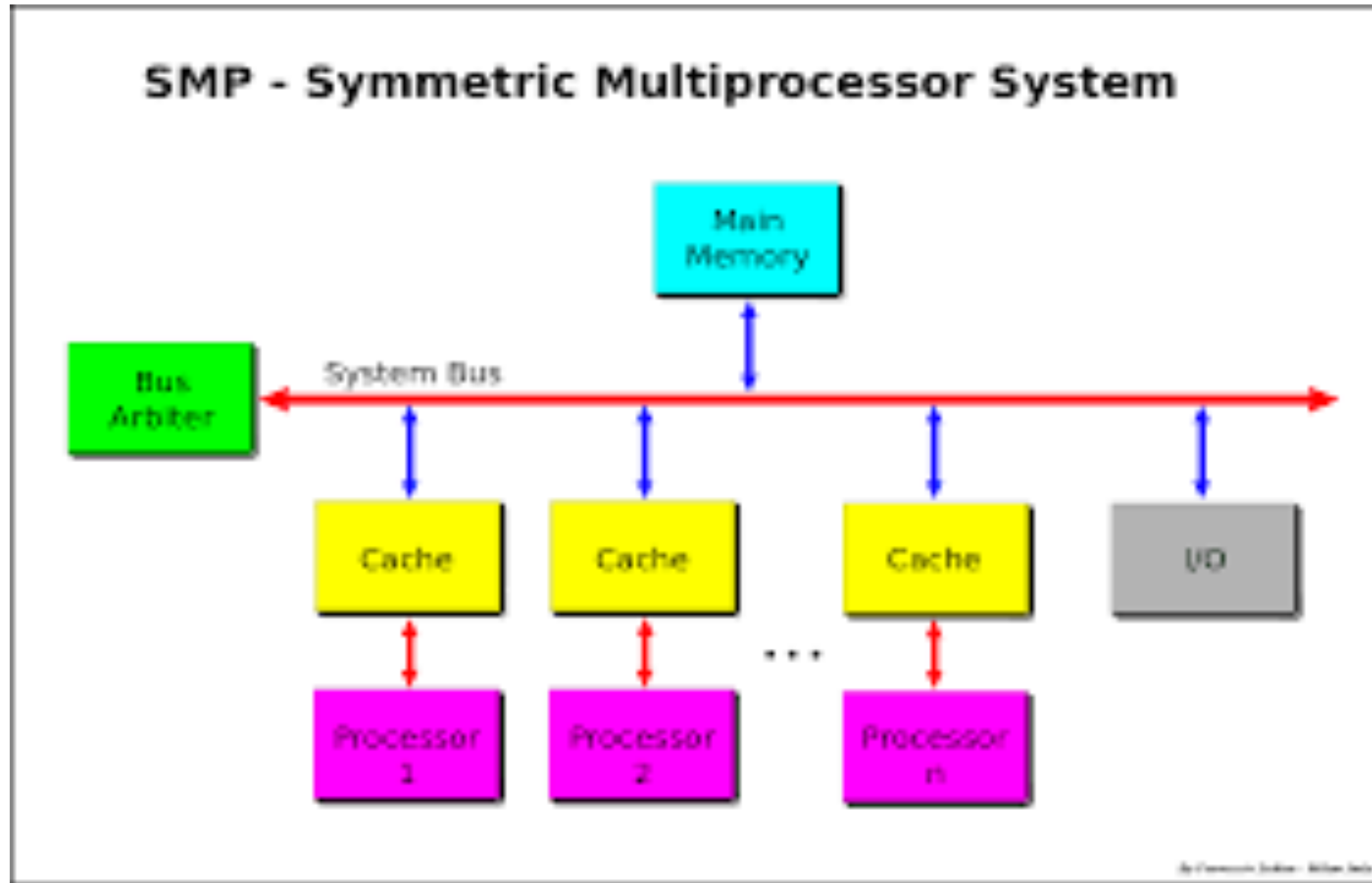
posix_spawn(2)



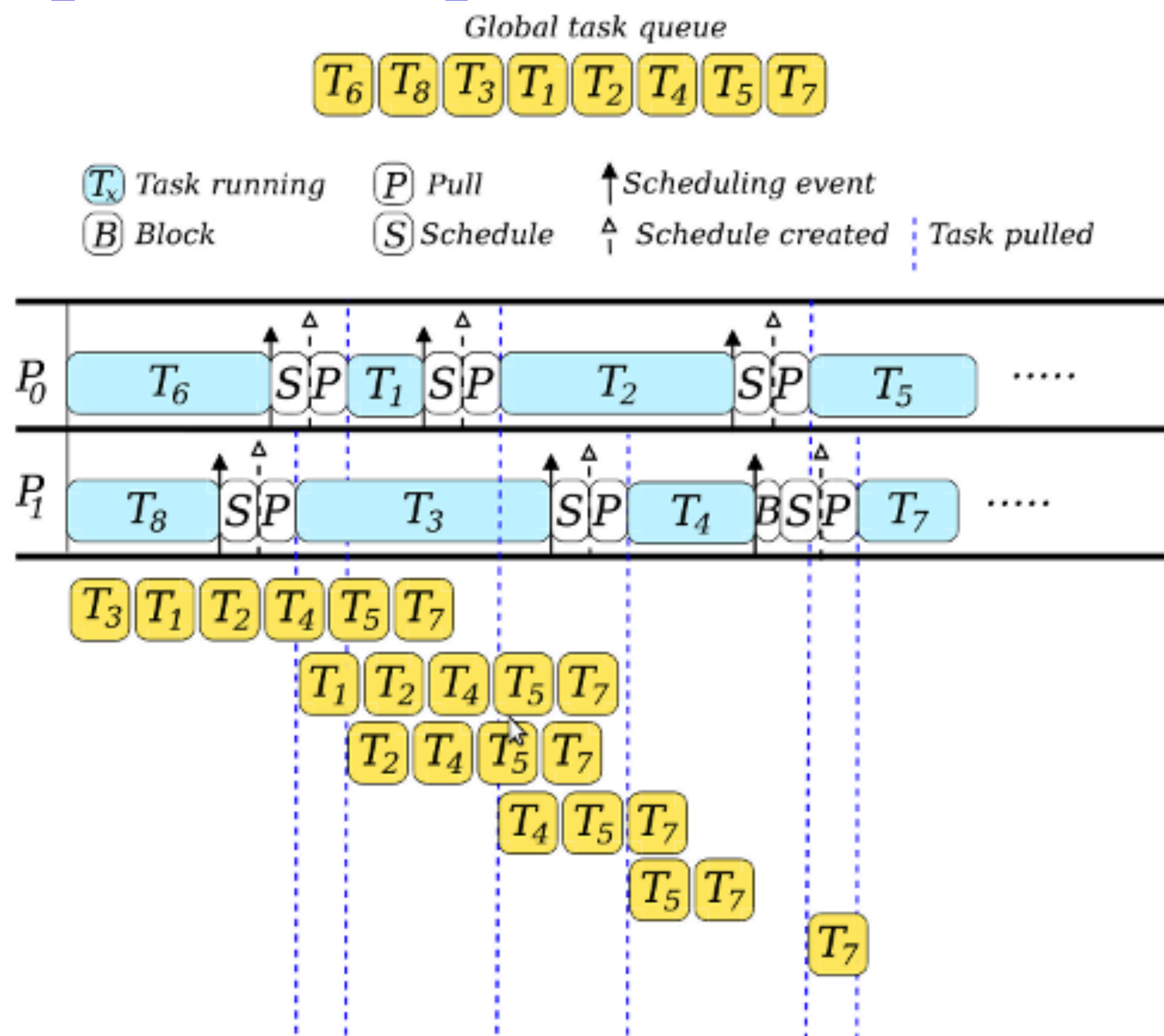
Организация памяти процесса



SMP, NUMA

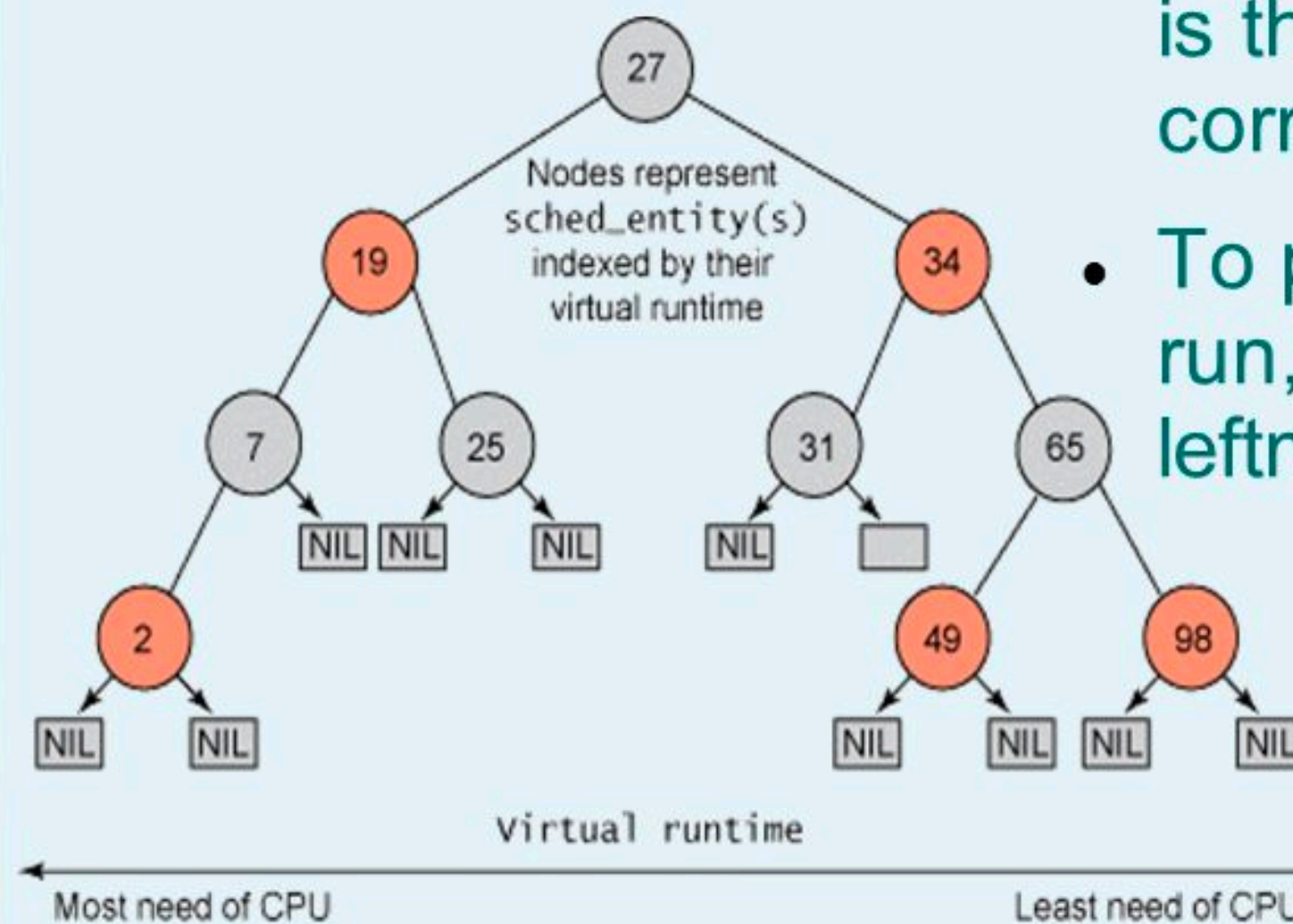


Планировщик



Алгоритмы планировщика *

The CFS Tree



- The key for each node is the vruntime of the corresponding task.
- To pick the next task to run, simply take the leftmost node.

<http://www.ibm.com/developerworks/linux/library/l-completely-fair-scheduler/>

Настройка планировщика

- Приоритеты процессов/потоков
 - Группы планирования
 - Вычислительно-интенсивные и IO-ориентированные процессы
 - Process affinity и кеши
 - Процессы реального времени и `sched_setscheduler(2)`
 - Потенциальные проблемы: starvation, priority inversion
-

«To the optimist, the glass is half full. To the pessimist, the glass is half empty. To the engineer, the glass is twice as big as it needs to be.»

Anonymous
