

Interrupts

Прерывания в операционных системах

Таир Сабыргалиев

Как работают операционные системы?

- Поддержка в железе
 - Управление (разграничение) памяти
 - Многозадачность, многопроцессорность
 - **Обработка исключений и прерываний**
 - Управление кэшами процессора
 - Работа с устройствами (диски, сети, ...) и их питанием
 - Отладка и мониторинг производительности
- Набор алгоритмов для производительности и безопасности
 - Управление процессами (запуск, учет времени, памяти, приоретизация, ...)
 - Файловые системы
 - Сети (все что выше L1/2?)
 - Учет пользователей
 - и тд.

Прерывания

- Механизм, обеспечивающий возможность обработки
 - событий от устройств:
 - таймер, клавиатура, мышь, сеть, диски(?)
 - программных исключений
 - деление на ноль, обращение к невыделенному участку памяти (pagefault) и другие
- системных вызовов: все, что нельзя делать без разрешения операционной системы, чтение/запись файлов, общение по сети
 - сегодня системные вызовы уже используют более быстрый механизм: `syscall/`
`sysret` или `sysenter/sysexit`

Прерывания от железа

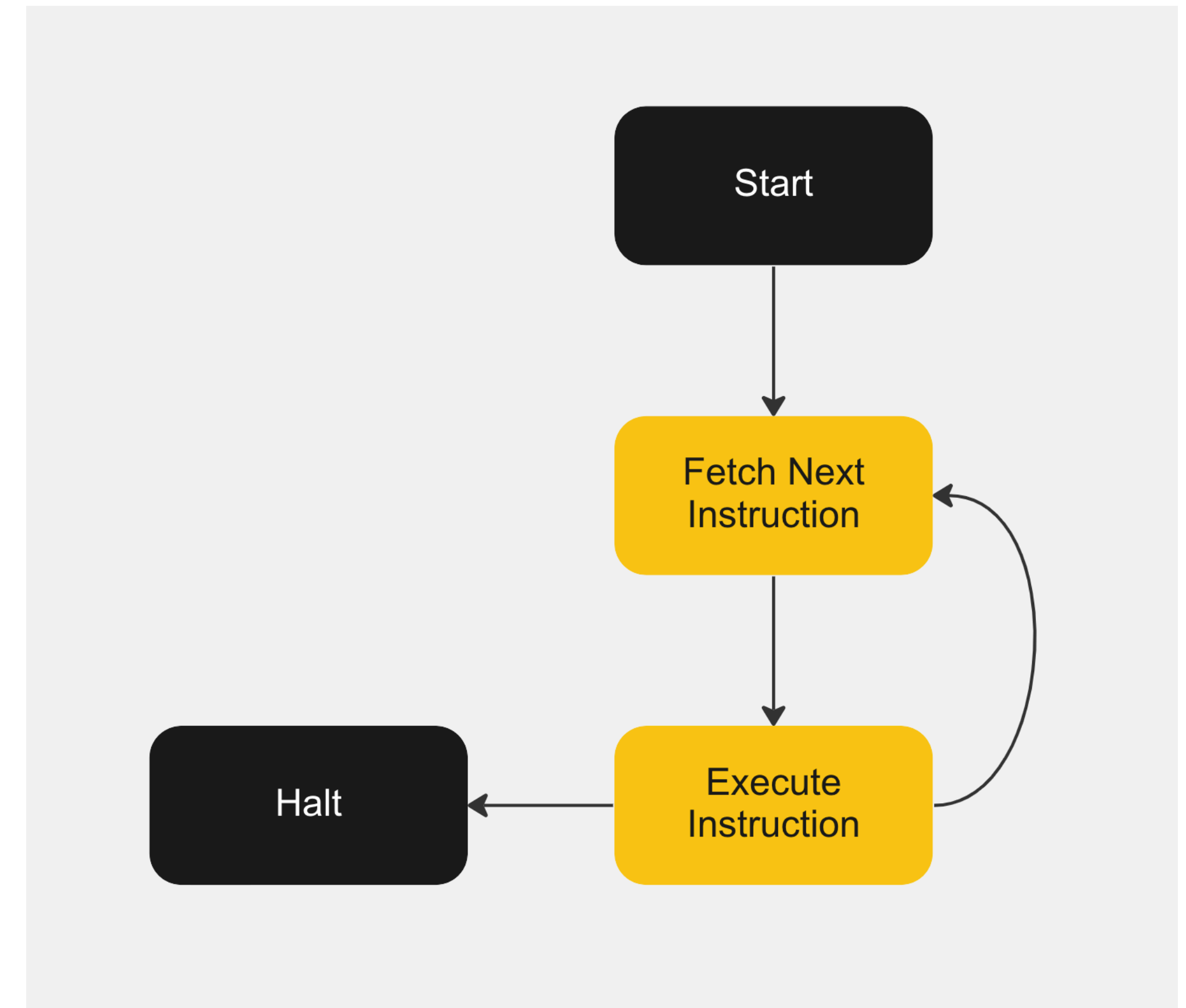
- Клавиатура/мышь: нажали на клавишу, кнопку мыши
- Сеть: поступил пакет и требует обработки
- Диски: поступил блок данных, которые у диска запросили ранее
- Таймер: нужно решить продолжать текущую задачу или переключиться на другую

Программные прерывания

- Системный вызов
 - Альтернатива: SYSENTER/SYSEXIT
- Деление на ноль
- Page fault
 - Minor: физический адрес еще недоступен данной задаче, нужно настроить
 - Major: также требуется часть физической памяти подгрузить с диска

Процессоры без прерываний

- Процессору дается задача
 1. Процессор загружает из памяти следующую инструкцию
 2. Исполняет инструкцию
 3. Возвращаемся к п. 1 или заканчиваем задачу



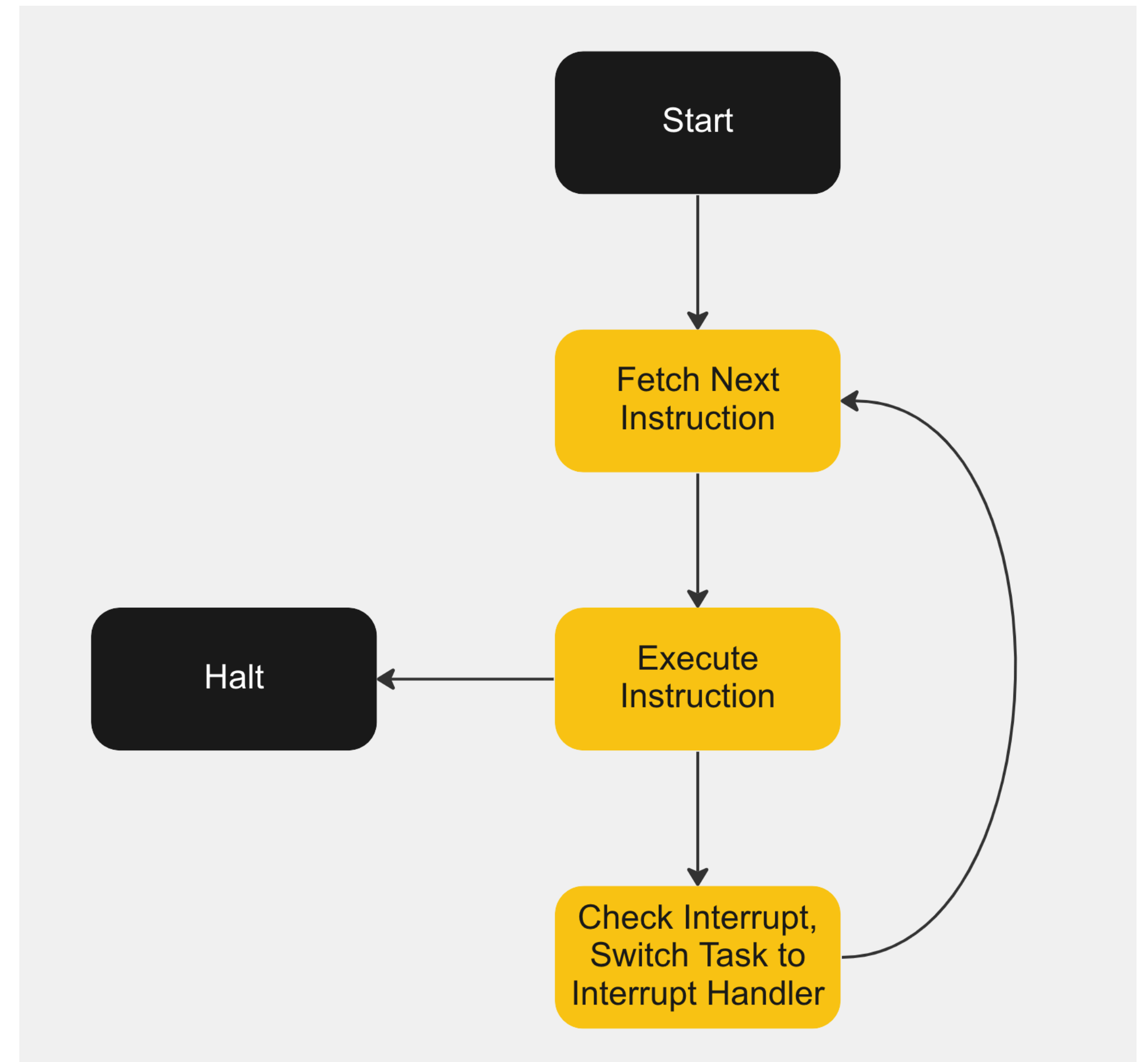
Процессоры без прерываний

- Процессору дается задача
 1. Процессор загружает из памяти следующую инструкцию
 2. Исполняет инструкцию
 3. Возвращаемся к п. 1 или заканчиваем задачу



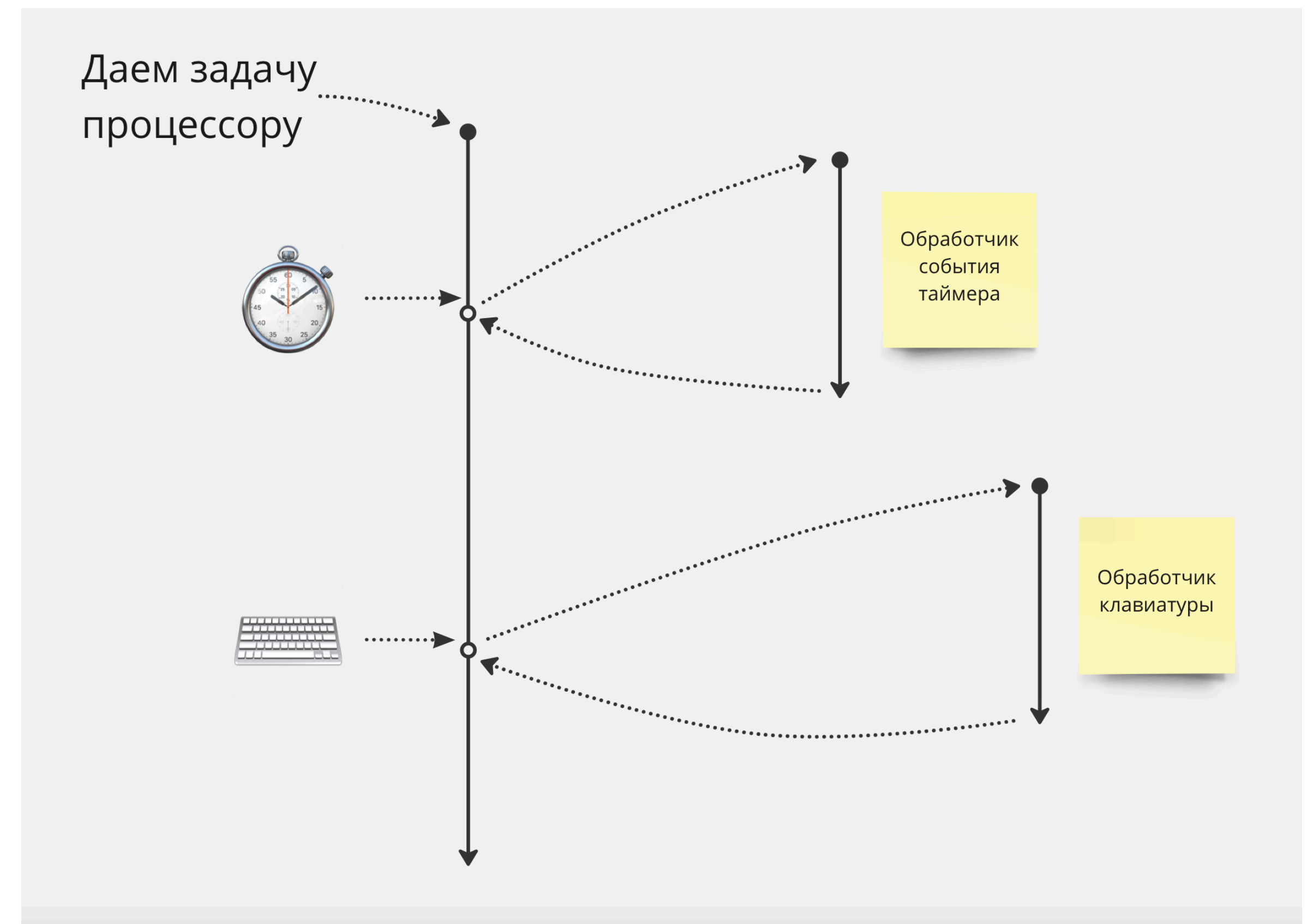
Процессоры с прерываниями

- Процессору дается задача
 1. Загружаем из памяти следующую инструкцию
 2. Исполняем ее
 3. Если появилось прерывание, переключаем задачу на обработчик прерывания и идем в п.1



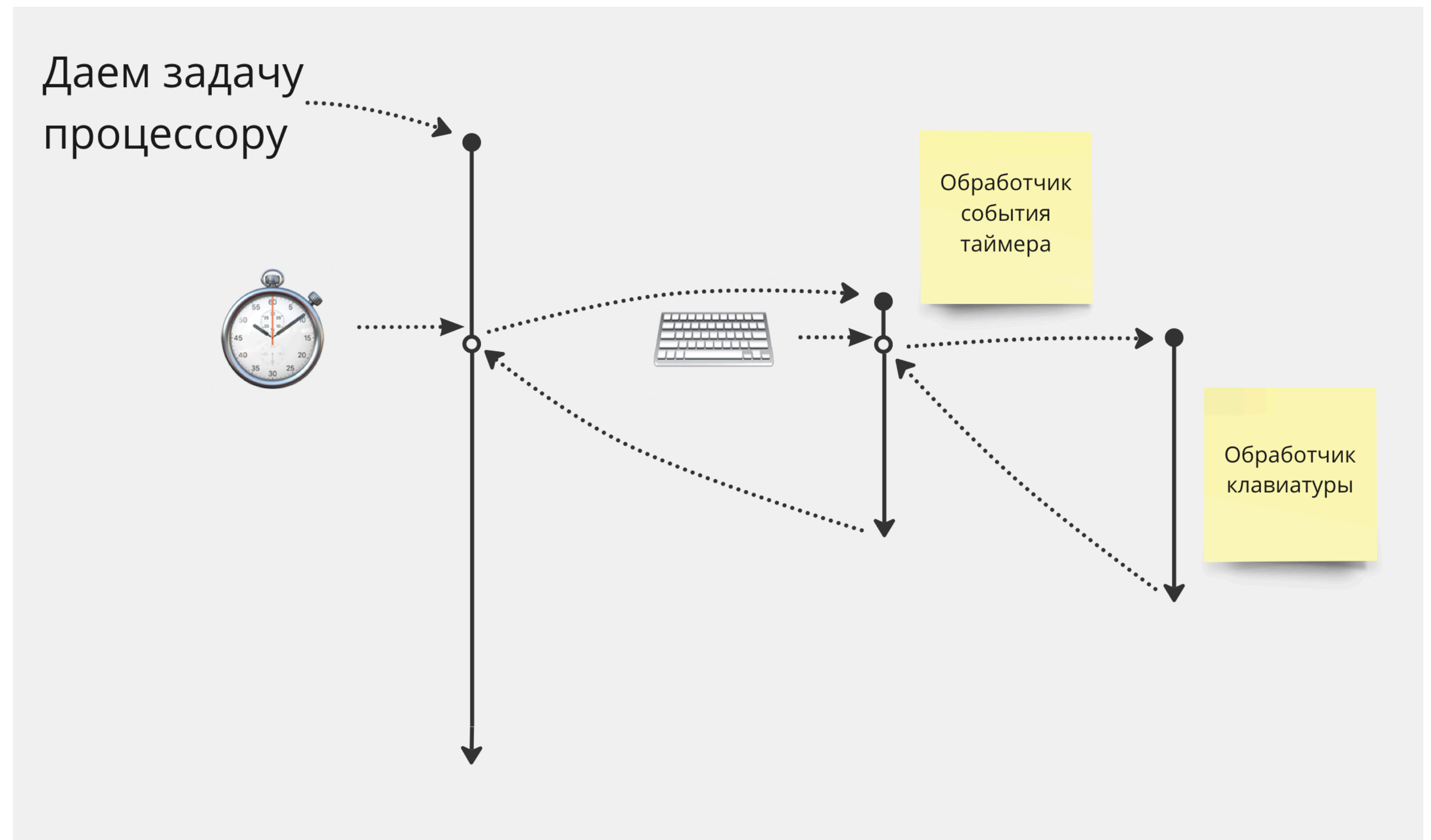
Процессоры с прерываниями

- Процессору дается задача
 1. Загружаем из памяти следующую инструкцию
 2. Исполняем ее
 3. Если появилось прерывание, переключаем задачу на обработчик прерывания и идем в п.1



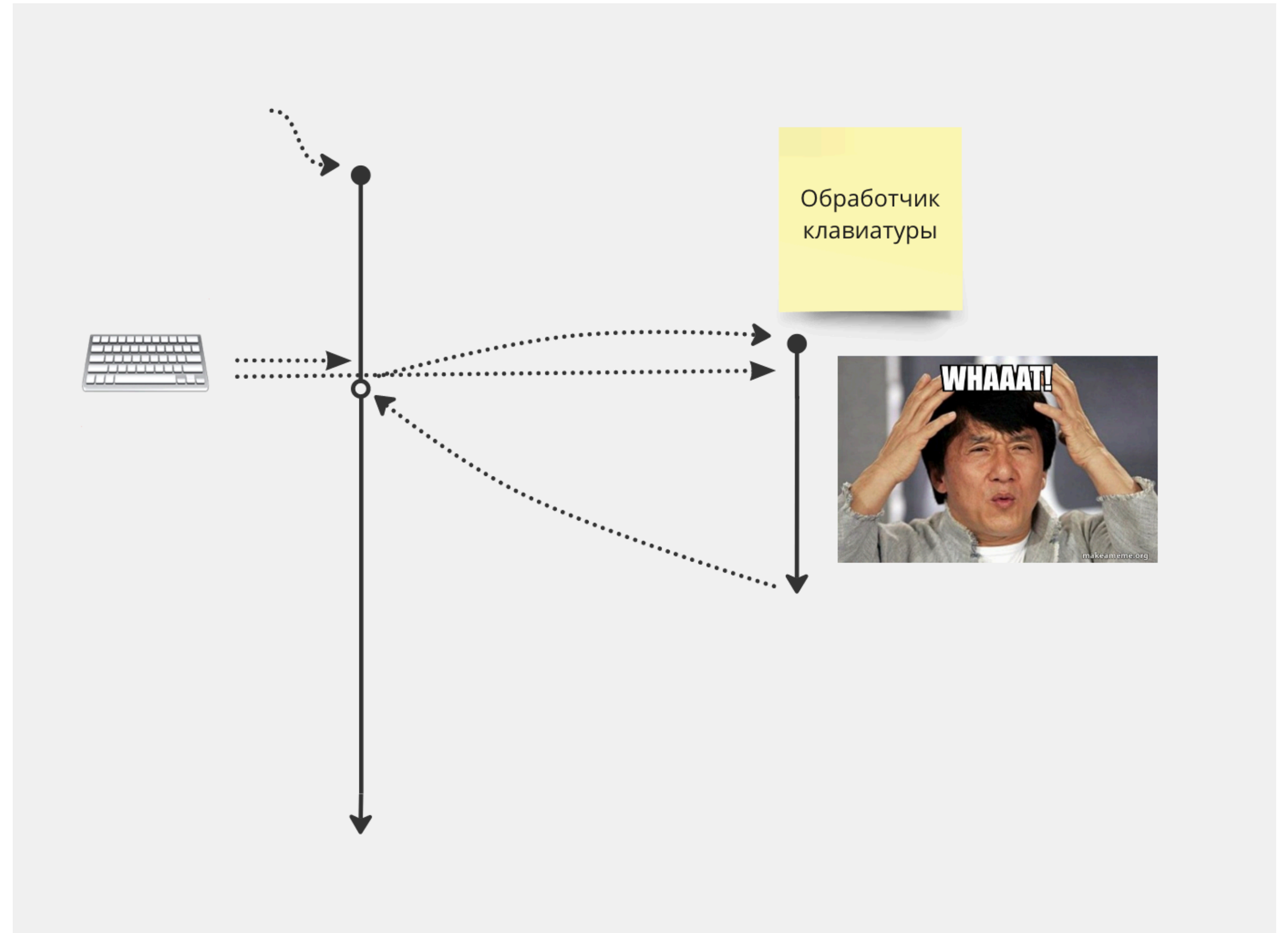
Процессоры с прерываниями

- А что делать с вложенными прерываниями?



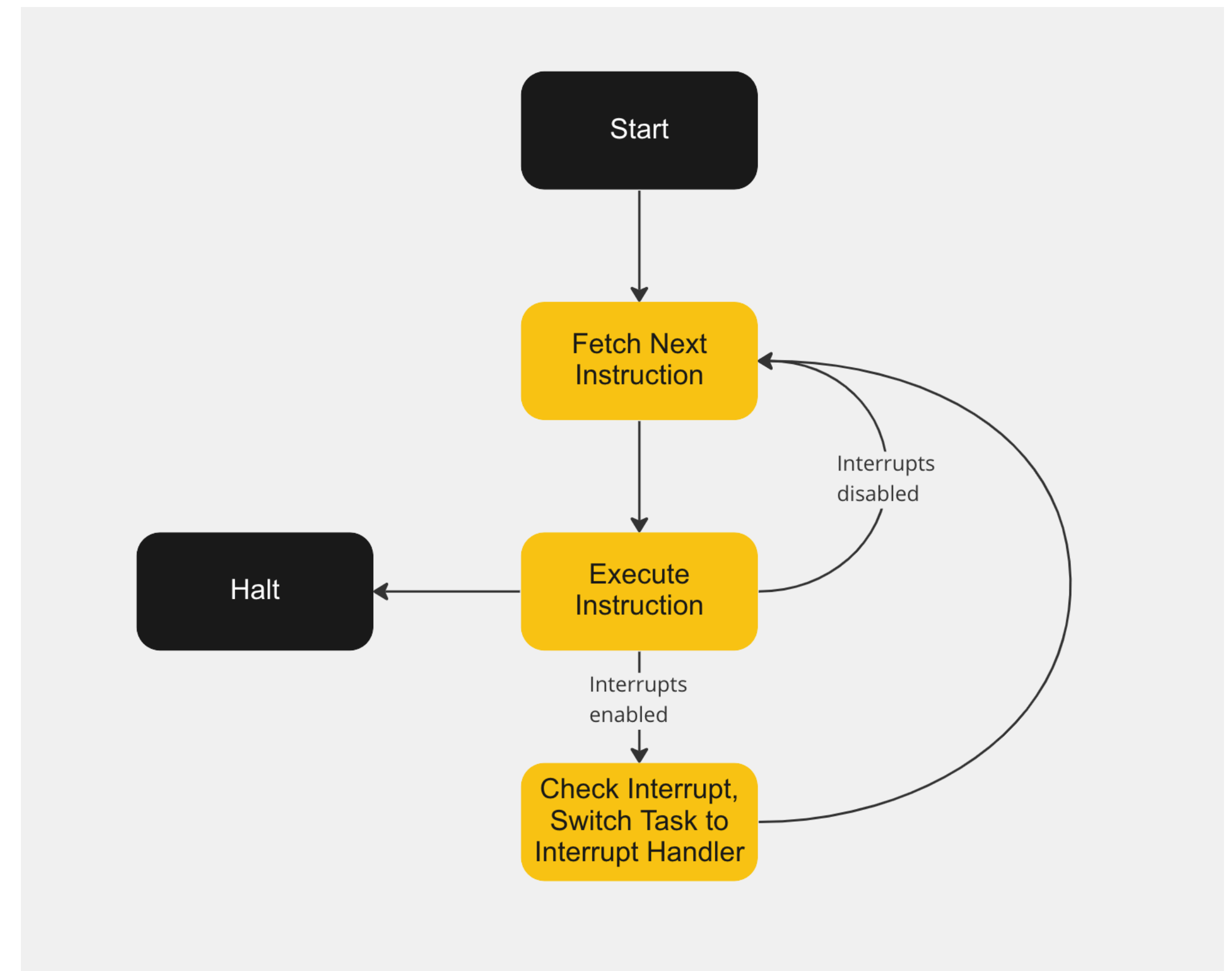
Процессоры с прерываниями

- А что делать с вложенными прерываниями?
- Можно их выключить и отложить обработку
 - CLI — disable interrupts
 - STI — enable interrupts
- Некоторые прерывания не выключаются, например сигнал об отказе оборудования, памяти и тп.



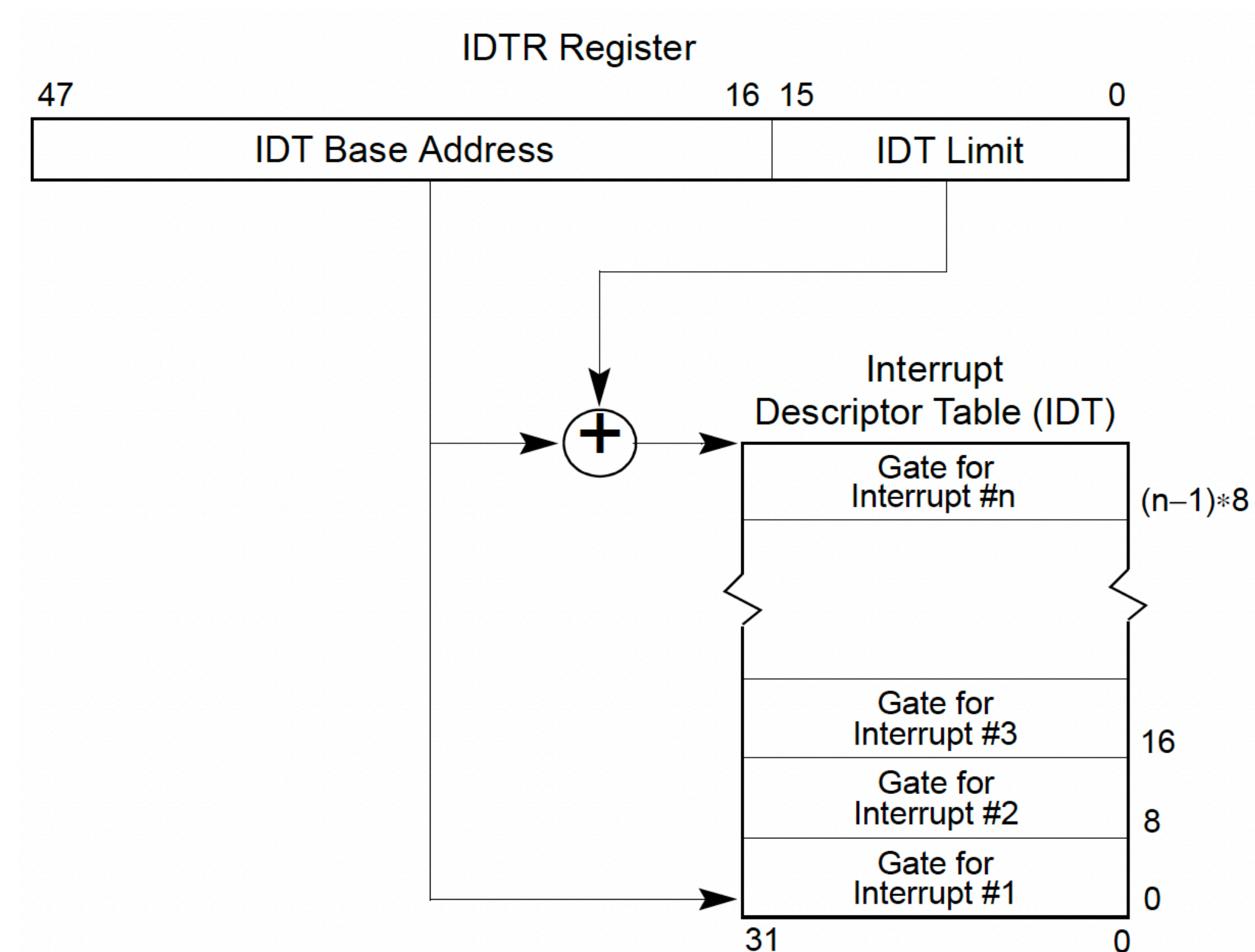
Процессоры с прерываниями

- Процессору дается задача
 1. Загружаем из памяти следующую инструкцию
 2. Исполняем ее
 3. Если прерывания **ВЫКЛЮЧЕНЫ** идем к п. 1
 4. Иначе, если **ЕСТЬ** прерывание, переключаем задачу на обработчик прерывания и идем к п. 1



Обработчики прерываний

- Включается компьютер, загружается базовая система ввода-вывода (BIOS), ее задача: загрузить полноценную ОС из диска или откуда-то еще, например по сети и передать ей управление.
- Полноценная ОС запускается в режиме супервизора (Ring 0), что позволяет ей настраивать некоторые части процессора.
 - Настраиваем частоту таймера
 - В памяти выделяем таблицу с адресами обработчиков прерываний и адрес этой таблицы кладем в специальные регистры процессора.
 - Включаем обработку прерываний
 - Настраиваем кучу других вещей в железе и софте
- Далее ОС передает процессор задаче в режиме пользователя (Ring 3), например процессу *init* в Линуксе
- При возникновении прерывания, процессор приостанавливает задачу, передает управление нужному обработчику
- При выходе из обработчика процессор возвращает задачу, которая была прервана ранее



Полезные ссылки

- wiki.osdev.org
- Intel® 64 and IA-32 Architectures Software Developer's Manual