

Операционные Системы

Потоки исполнения

May 4, 2017

Поток исполнения

- ▶ Поток исполнения - это код и его состояние (а. к. а. контекст)
 - ▶ код - набор инструкций в памяти, на который указывает регистр *RIP*;
 - ▶ контекст потока включает значения регистров и память.

Потоки и процессы

- ▶ Поток работает в контексте некоторого процесса
 - ▶ т. е. поток "живет" в логическом адресном пространстве процесса;
 - ▶ несколько потоков могут работать в рамках одного процесса;
 - ▶ процесс имеет как минимум один поток.

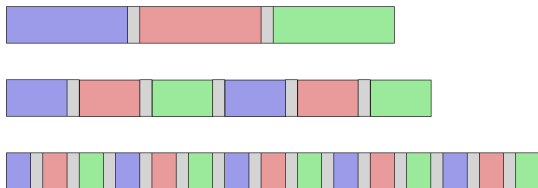
Стек потока

- ▶ Каждый поток исполнения имеет свой собственный стек
 - ▶ стек хранит адреса возвратов и локальные переменные;
 - ▶ для процессора стек - место в памяти, куда указывает *RSP*.

Многопоточность

- ▶ В системе могут *одновременно* работать несколько потоков исполнения
 - ▶ на нескольких ядрах процессора;
 - ▶ на одном ядре, создавая *иллюзию* одновременной работы.

Многопоточность



Переключение между потоками

- ▶ Для переключения между потоками необходимо:
 - ▶ сохранить контекст исполняемого потока;
 - ▶ восстановить контекст потока, на который мы переключаемся.

Пример переключения для x86

```
1      .text
2      switch_threads:
3          pushq %rbx
4          pushq %rbp
5          pushq %r12
6          pushq %r13
7          pushq %r14
8          pushq %r15
9          pushfq
10
11         movq %rsp, (%rdi)
12         movq %rsi, %rsp
13
14         popfq
15         popq %r15
16         popq %r14
17         popq %r13
18         popq %r12
19         popq %rbp
20         popq %rbx
21
22         retq
```

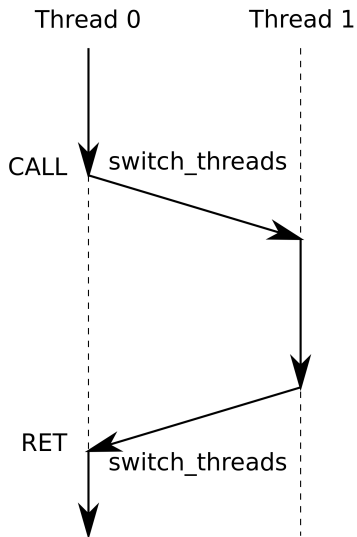

C API

- ▶ `void switch_threads(void **prev, void *next);`
- ▶ по завершении функции `*prev` будет указывать на сохраненный контекст;
- ▶ *next* указывает на сохраненный контекст потока, на который мы переключаемся.

switch_threads

```
1      .text
2  switch_threads:
3      /* save contex on stack */
4      pushq %rbx
5      pushq %rbp
6      pushq %r12
7      pushq %r13
8      pushq %r14
9      pushq %r15
10     pushfq
11
12     /* rdi — the first argument */
13     movq %rsp, (%rdi)
14
15     /* rsi — the second argument */
16     movq %rsi, %rsp
17
18     /* restore from stack */
19     popfq
20     popq %r15
21     popq %r14
22     popq %r13
23     popq %r12
24     popq %rbp
25     popq %rbx
26
27     retq /* ! */
```

Переключение потоков



Создание нового потока

- ▶ Как создать новый поток и переключиться на него в первый раз?
 - ▶ нам нужно выделить место для хранения указателя на контекст;
 - ▶ нам нужно выделить место под стек нового потока;
 - ▶ нам нужно сохранить на стеке начальный контекст и сохранить указатель на него.

Начальный контекст

```
1  struct switch_frame {  
2      uint64_t rflags;  
3      uint64_t r15;  
4      uint64_t r14;  
5      uint64_t r13;  
6      uint64_t r12;  
7      uint64_t rbp;  
8      uint64_t rbx;  
9      uint64_t rip;  
10 } __attribute__((packed));
```

Кооперативная многозадачность

- ▶ Невытесняющая (кооперативная) многозадачность
 - ▶ поток должен сам вызвать функцию переключения;
 - ▶ что если в коде содержится ошибка?
 - ▶ или мы обращаемся к библиотеке, которая выполняет долгую операцию?

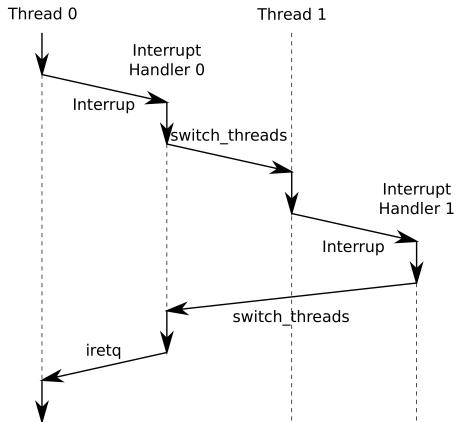
Вытесняющая многозадачность

- ▶ Вытесняющая (preemptive) многозадачность
 - ▶ поток снимается ОС с CPU "силой", по истечении *кванта* времени;
 - ▶ синхронизация потоков при этом усложняется;
 - ▶ как организовать вытесняющую многозадачность?

Сново о прерываниях

- ▶ Обработчик прерывания "прерывает" исполняемый код
 - ▶ но обработчик работает в контексте прерванного потока;
 - ▶ функцию переключения контекста можно вызвать от имени потока из обработчика прерываний.

Вытесняющая многозадачность



Таймер

- ▶ Таймер может генерировать прерывания с заданной периодичностью
 - ▶ Programmable Interval Timer (PIT, intel 8253) - IBM PC;
 - ▶ High Precision Event Timer (HPET);
 - ▶ Local APIC Timer.

Планирование потоков

- ▶ Планировщик (scheduler) - компонент ОС, который определяет
 - ▶ когда переключаться с потока;
 - ▶ на какой поток переключаться.

Простое планирование

- ▶ Рассмотрим простейшую задачу планирования
 - ▶ все задачи известны заранее;
 - ▶ про каждую задачу известно, сколько времени она займет;
 - ▶ задачи работают без переключений;
 - ▶ т. е. нам осталось только определить порядок.

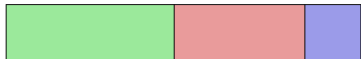
Пропускная способность

 A, 9c

 B, 7c

 C, 3c

Schedule



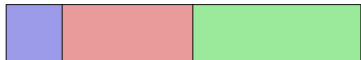
Пропускная способность

 A, 9с

 B, 7с

 C, 3с

Schedule



Среднее время ожидания

- ▶ Пусть все задачи принадлежат разным пользователям
 - ▶ пользователю важно, сколько ему нужно ждать завершения его задачи;
 - ▶ давайте в качестве метрики использовать среднее время ожидания.

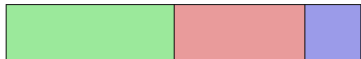
Среднее время ожидания

 A, 9с

 B, 7с

 C, 3с

Schedule



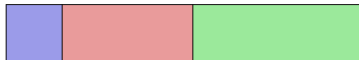
Среднее время ожидания

 A, 9с

 B, 7с

 C, 3с

Schedule



Динамическое создание задач

- ▶ Зачастую все задачи не известны заранее
 - ▶ задачи могут создаваться в произвольные моменты времени;
 - ▶ каждая вновь появившаяся задача может изменить решение планировщика.

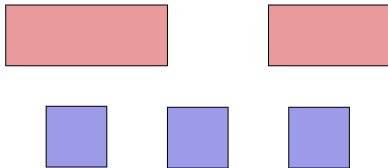
IO операции

- ▶ Задачи могут давать команды устройствам или ждать каких-то событий:
 - ▶ запись/чтение на/с HDD (порядка нескольких мс);
 - ▶ ждать входящих соединений по сети;
 - ▶ ждать, пока пользователь нажмет на клавишу.

IO операции

- ▶ Пока задача ждет завершения IO операции, можно забрать у нее CPU
 - ▶ время ожидания может быть большим (1мс - очень много для CPU);
 - ▶ утилизация CPU - сколько времени CPU делал полезную работу.

Утилизация



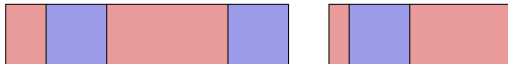
Schedule



Утилизация



Schedule



Информация о задаче

- ▶ Зачастую время работы задачи и расписание ее IO не известны
 - ▶ задачи могут влиять друг на друга или зависеть от внешних обстоятельств;
 - ▶ мы можем оценивать эти параметры и классифицировать задачи.

IO-bounded и CPU-bounded

- ▶ IO-bounded задачи - много IO, но мало вычислений:
 - ▶ например, текстовый редактор;
 - ▶ вообще приложения, ожидающие ввода пользователя.
- ▶ CPU-bounded задачи - много вычислений, но мало IO:
 - ▶ например, научные вычисления;
 - ▶ компиляция программ.

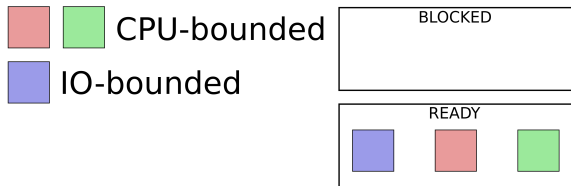
Round Robin

- ▶ Round Robin - выдаем потокам квант времени на CPU по очереди:
 - ▶ поток, отработавший свой квант, встает в конец очереди;
 - ▶ каждый новый поток встает в конец очереди;
 - ▶ потоки, дождавшиеся завершения IO, встают в конец очереди;
 - ▶ CPU отдается потоку в начале очереди.

Достоинства Round Robin

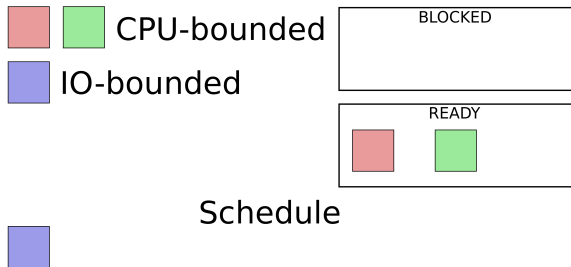
- ▶ К списку достоинств Round Robin можно отнести:
 - ▶ подход очень прост;
 - ▶ время ожидания CPU ограничено - никто не голодает.

Round Robin

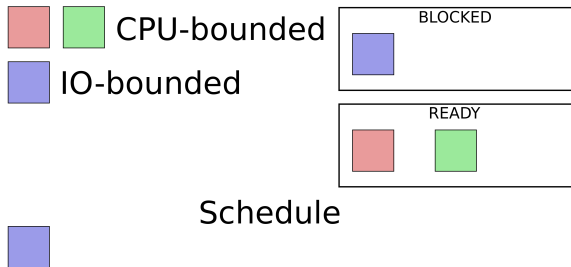


Schedule

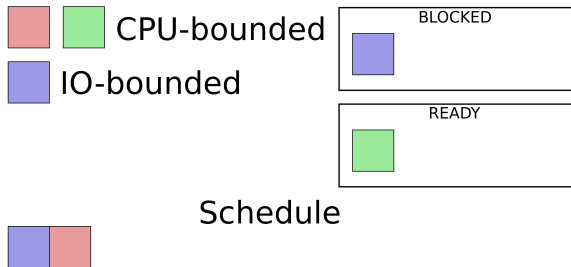
Round Robin



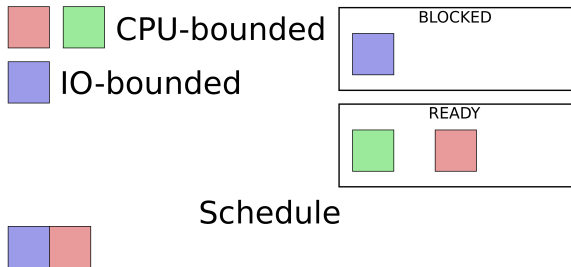
Round Robin



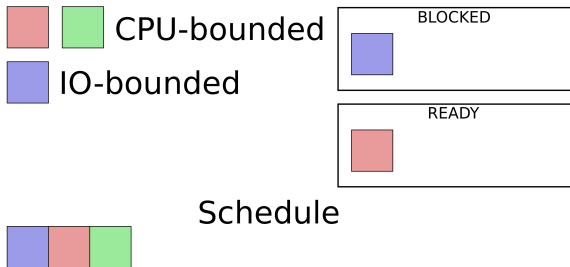
Round Robin



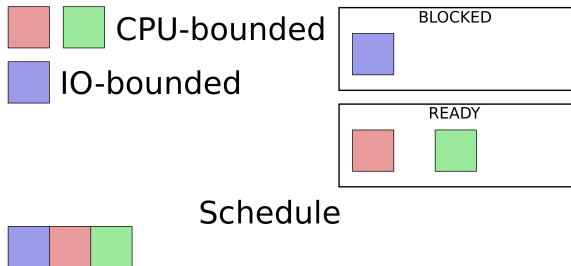
Round Robin



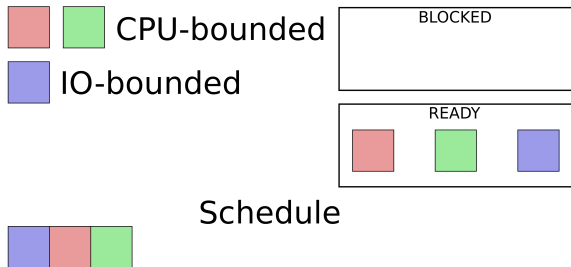
Round Robin



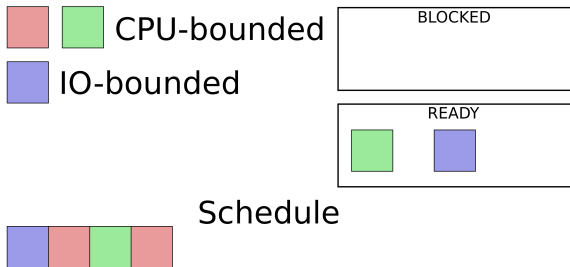
Round Robin



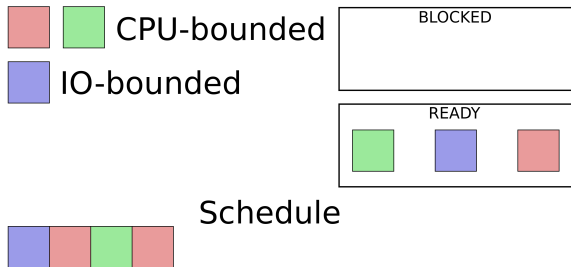
Round Robin



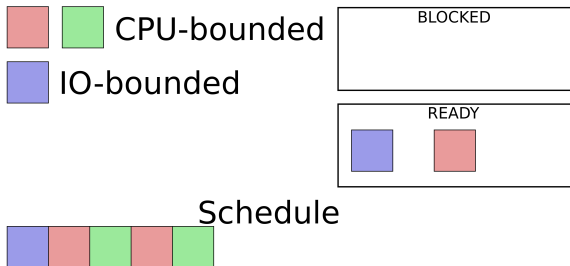
Round Robin



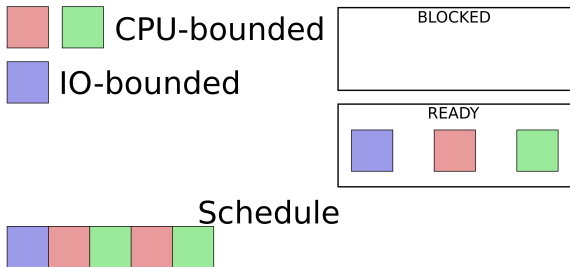
Round Robin



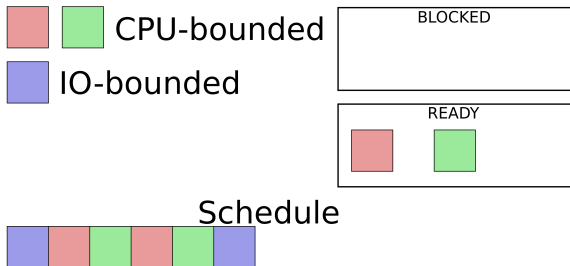
Round Robin



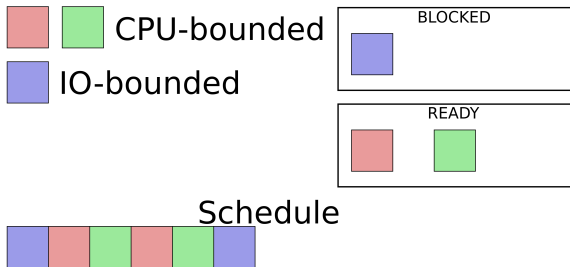
Round Robin



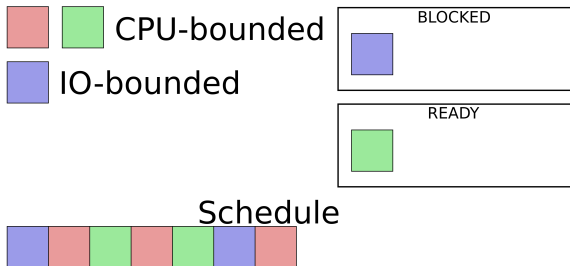
Round Robin



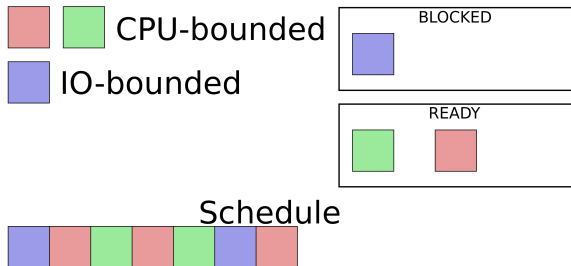
Round Robin



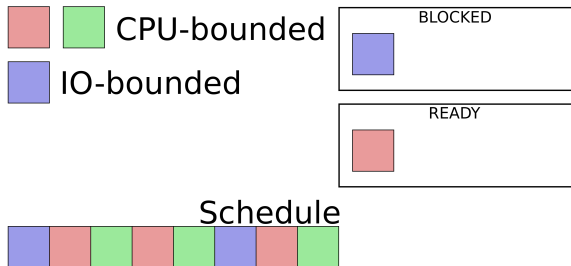
Round Robin



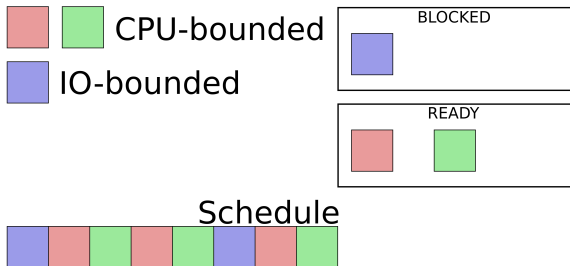
Round Robin



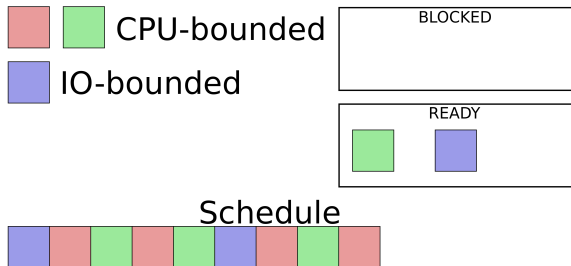
Round Robin



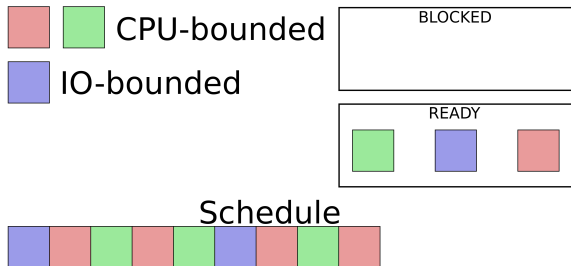
Round Robin



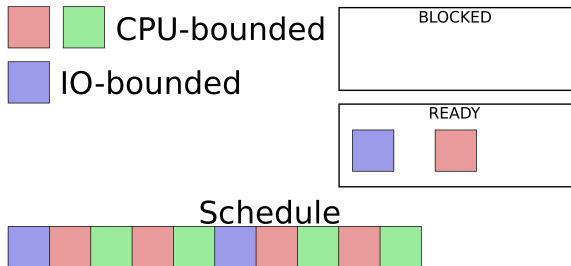
Round Robin



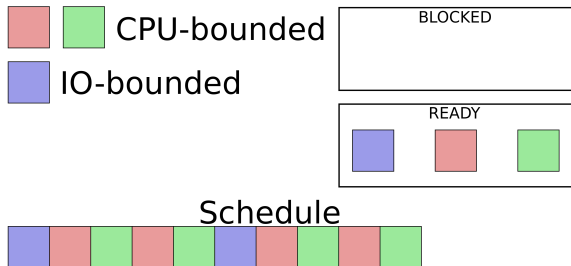
Round Robin



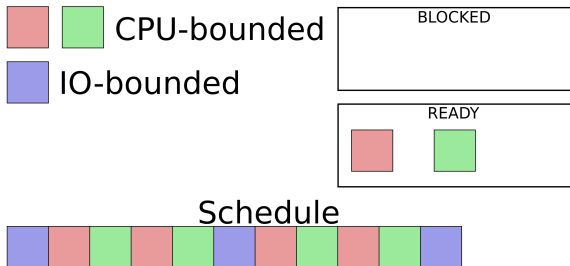
Round Robin



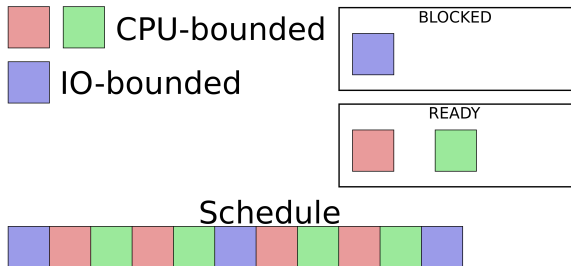
Round Robin



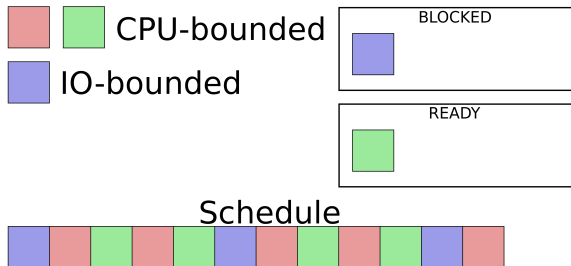
Round Robin



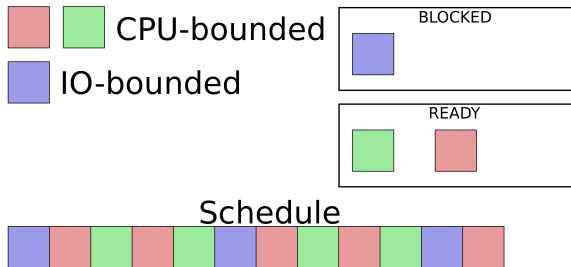
Round Robin



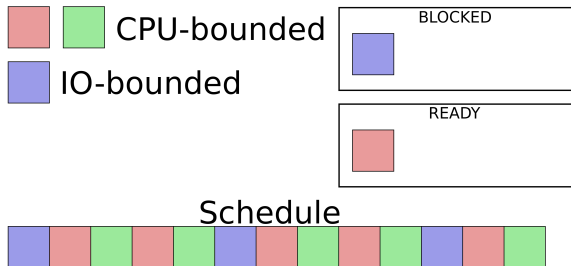
Round Robin



Round Robin



Round Robin



Выбор кванта времени

- ▶ Из каких соображений стоит выбирать квант времени?
 - ▶ чем больше квант
 - ▶ тем меньше доля времени на переключение;
 - ▶ тем больше время отклика;
 - ▶ чем меньше квант
 - ▶ тем больше доля времени на переключение;
 - ▶ тем меньше время отклика.

Выбор кванта времени



Планировщик Windows

- ▶ Потокам в Windows назначен приоритет
 - ▶ приоритет состоит из класса и приоритета внутри класса.
- ▶ На исполнение выбирается поток с наивысшим приоритетом
 - ▶ для потоков с равными приоритетами используется RR.

Priority Boost

- ▶ Чтобы избежать неограниченного голодания потоков, Windows иногда повышает им приоритет:
 - ▶ если поток отвечает за видимую часть UI;
 - ▶ при получении ввода или завершении операции IO;
 - ▶ для "случайно" выбранных потоков.

Планировщик Linux (один из)

- ▶ Completely Fair Scheduler (CFS) - честный планировщик:
 - ▶ для каждого потока поддерживается "виртуальное время";
 - ▶ "виртуальное время" увеличивается, когда поток работает;
 - ▶ CPU отдаем потоку с наименьшим "виртуальным временем".