



Уральский  
федеральный  
университет

# Параллельные вычисления Многопоточное программирование, часть 2

**Созыкин Андрей Владимирович**

К.Т.Н.

Заведующий кафедрой высокопроизводительных компьютерных технологий  
Институт математики и компьютерных наук

# Многопоточное программирование C++

Появилось в C++11

Класс `thread`

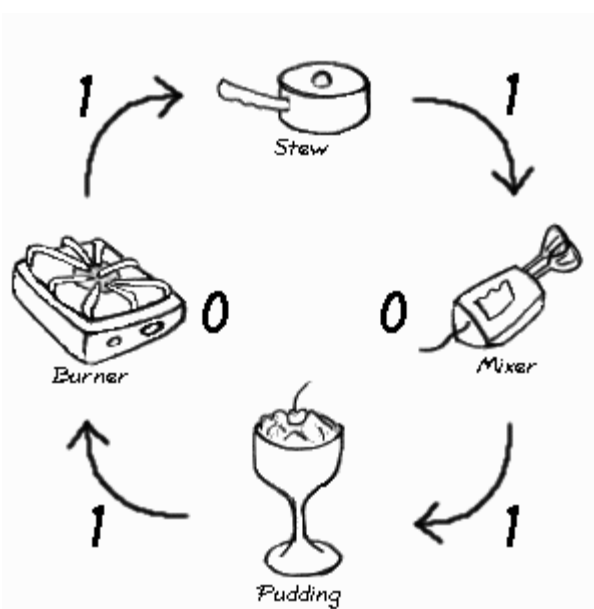
Проблемы:

- Недетерминированность
- Условия гонок (Race conditions)

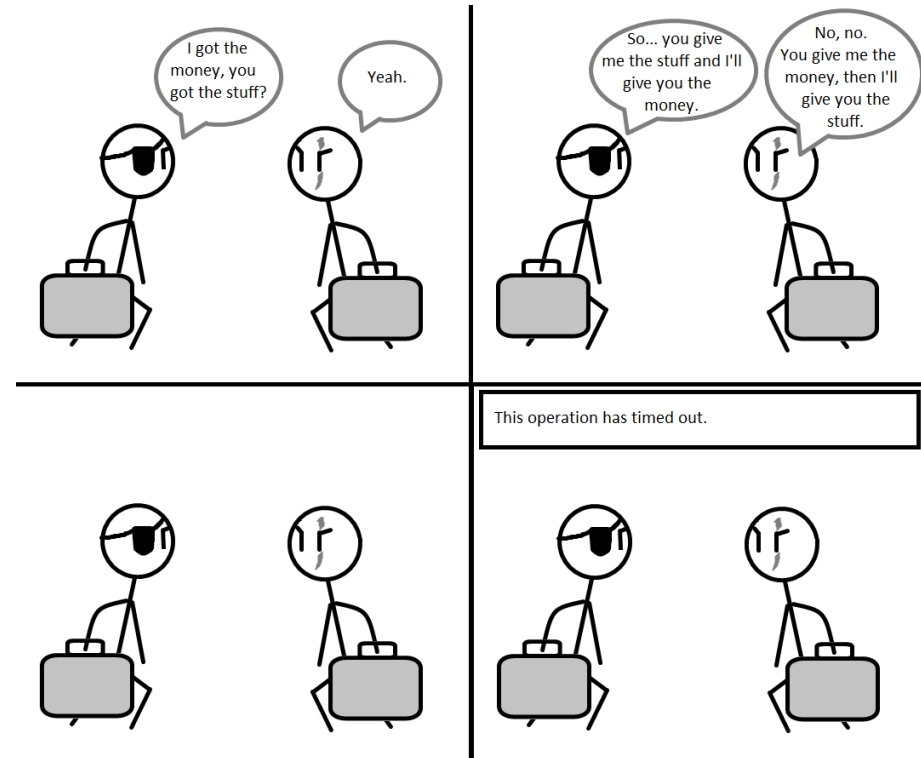
Решение:

- Критические секции
- Класс `mutex`
- RAII `lock_guard<>`

# Всегда ли хороши блокировки?



<http://www.cs.gmu.edu/cne/itcore/processes/Dead.html>



<http://codingcomics.blogspot.ru/2009/08/concurrency-issues.html>

# Взаимоблокировка (Deadlock)



<http://www.glommer.net/blogs/?p=189>

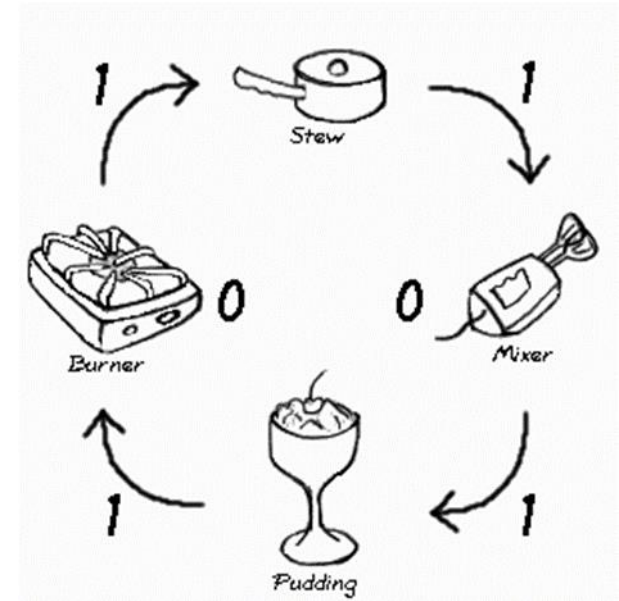
# Пример с кухней

На кухне есть два ресурса:

- Плита
- Миксер

Повар знает два рецепта:

- Тушеное мясо (stew) – начните взбивать пока мясо тушится на плите, взбивайте некоторое время после снятия с плиты
- Пудинг (pudding) – начните взбивать перед установкой на плиту и продолжайте взбивать некоторое время на плите



# Программа для кухни

```
using namespace std;

int main(){
    mutex burner, mixer;
    thread stew_thread(stew, ref(burner), ref(mixer));
    thread pudding_thread(pudding, ref(burner), ref(mixer));
    stew_thread.join();
    pudding_thread.join();
}
```

# Поток stew

```
void stew(mutex& burner, mutex& mixer){  
    cout << "[stew] Locking Burner\n";  
    lock_guard<mutex> bl(burner);  
    cout << "[stew] Burner is locked\n";  
    cout << "[stew] Locking Mixer\n";  
    lock_guard<mutex> ml(mixer);  
    cout << "[stew] Mixer is locked\n";  
    cout << "[stew] Preparing\n";  
}
```

# Поток pudding

```
void pudding(mutex& burner, mutex& mixer){  
    cout << "[pudding] Locking Mixer\n";  
    lock_guard<mutex> ml(mixer);  
    cout << "[pudding] Mixer is locked\n";  
    cout << "[pudding] Locking Burner\n";  
    lock_guard<mutex> bl(burner);  
    cout << "[pudding] Burner is locked\n";  
    cout << "[pudding] Preparing\n";  
}
```



# Результат работы программы

```
[stew] Locking Burner  
[pudding] Locking Mixer  
[pudding] Mixer is locked  
[stew] Burner is locked  
[stew] Locking Mixer  
[pudding] Locking Burner  
...
```

# Как избежать взаимоблокировок

Всегда захватывать только одну блокировку

Захватывать блокировки в строго определенном порядке

Пытаться захватить блокировки в течение некоторого времени, в случае неудачи освободить все блокировки

Захватывать блокировки одновременно

# Блокировки в одном порядке

```
void stew(mutex& burner, mutex& mixer){  
    cout << "[stew] Locking Mixer\n";  
    lock_guard<mutex> ml(mixer);  
    cout << "[stew] Mixer is locked\n";  
    cout << "[stew] Locking Burner\n";  
    lock_guard<mutex> bl(burner);  
    cout << "[stew] Burner is locked\n";  
    cout << "[stew] Preparing\n";  
}
```

# Блокировки в одном порядке

```
void pudding(mutex& burner, mutex& mixer){  
    cout << "[pudding] Locking Mixer\n";  
    lock_guard<mutex> ml(mixer);  
    cout << "[pudding] Mixer is locked\n";  
    cout << "[pudding] Locking Burner\n";  
    lock_guard<mutex> bl(burner);  
    cout << "[pudding] Burner is locked\n";  
    cout << "[pudding] Preparing\n";  
}
```

# Освобождение блокировок при неудаче

`timed_mutex`:

- Специальный тип `mutex`
- Операции `try_lock_for(время)`, `try_lock_until(время)`

`unique_lock<>`:

- RAII-обертка для `mutex` с более широкими возможностями
- Операции `lock()`, `unlock()`
- Можно не захватывать `mutex` в конструкторе (параметр `std::defer_lock`)
- Медленнее, чем `lock_guard<>`

Время ожидания:

- Пространство имен `chrono` (и заголовочный файл)
- `chrono::milliseconds(100)`, `chrono::minutes(100)`

# Освобождение блокировок при неудаче

```
void stew(timed_mutex& burner, timed_mutex& mixer){
    unique_lock<timed_mutex> bl(burner, defer_lock);
    unique_lock<timed_mutex> ml(mixer, defer_lock);
    bool prepared = false;
    while (!prepared) {
        if (bl.try_lock_for(chrono::milliseconds(100))) {
            if (ml.try_lock_for(chrono::milliseconds(100)))
                // ГОТОВИМ
                prepared = true;
            else
                bl.unlock();
        }
        if (!prepared) {
            // Пауза случайной длительности
        }
    }
}
```

# Одновременный захват блокировок

```
void pudding(mutex& burner, mutex& mixer){  
    cout << "[pudding] Locking Mixer and Burner\n";  
    // Захватываем два мьютекса одновременно  
    lock(mixer, burner);  
    // Создаем обертки для захваченных мьютексов  
    lock_guard<mutex> ml(mixer, adopt_lock);  
    lock_guard<mutex> bl(burner, adopt_lock);  
    cout << "[pudding] Burner and Mixer is locked\n";  
    cout << "[pudding] Preparing\n";  
}
```

# Одновременный захват блокировок

```
void stew(mutex& burner, mutex& mixer){  
    cout << "[stew] Locking Burner and Mixer\n";  
    // Создаем обертки, но не захватываем мьютексы  
    unique_lock<mutex> bl(burner, defer_lock);  
    unique_lock<mutex> ml(mixer, defer_lock);  
    // Захватываем два мьютекса одновременно  
    lock(bl,ml);  
    cout << "[stew] Mixer and Burner are locked\n";  
    cout << "[stew] Preparing\n";  
}
```



# Какой метод лучше использовать?

Всегда захватывать только одну блокировку

Захватывать блокировки в строго определенном порядке

Пытаться захватить блокировки в течение некоторого времени, в случае неудачи освободить все блокировки

Захватывать блокировки одновременно

# LiveLock (динамическая взаимоблокировка)

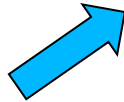


Босс

# LiveLock (динамическая взаимоблокировка)

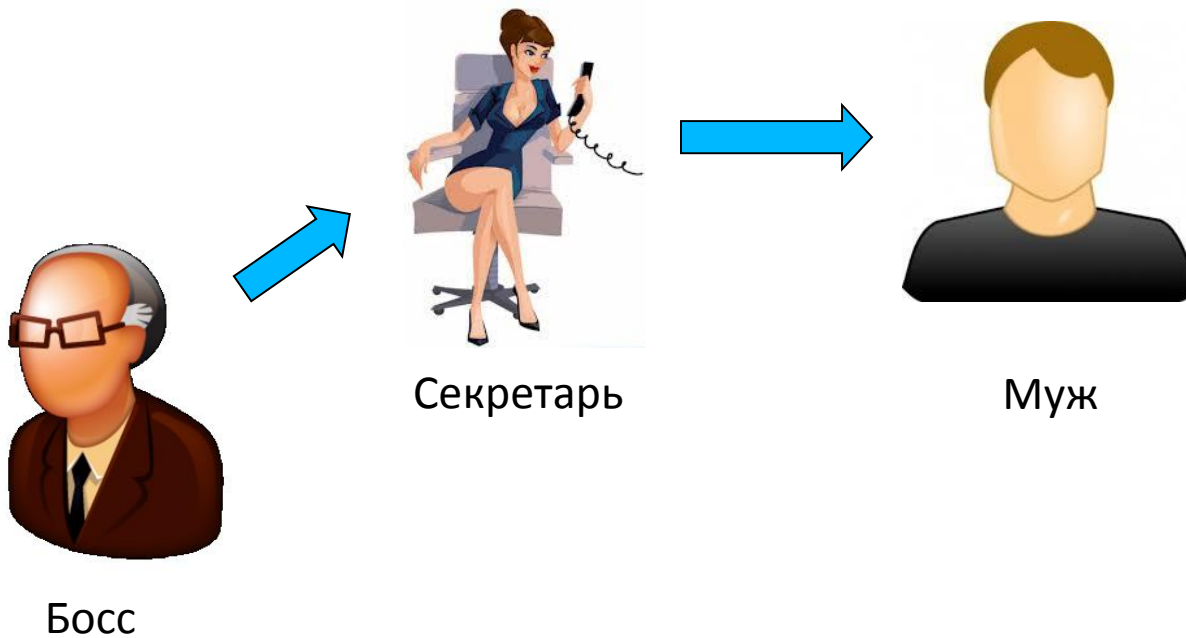


Босс

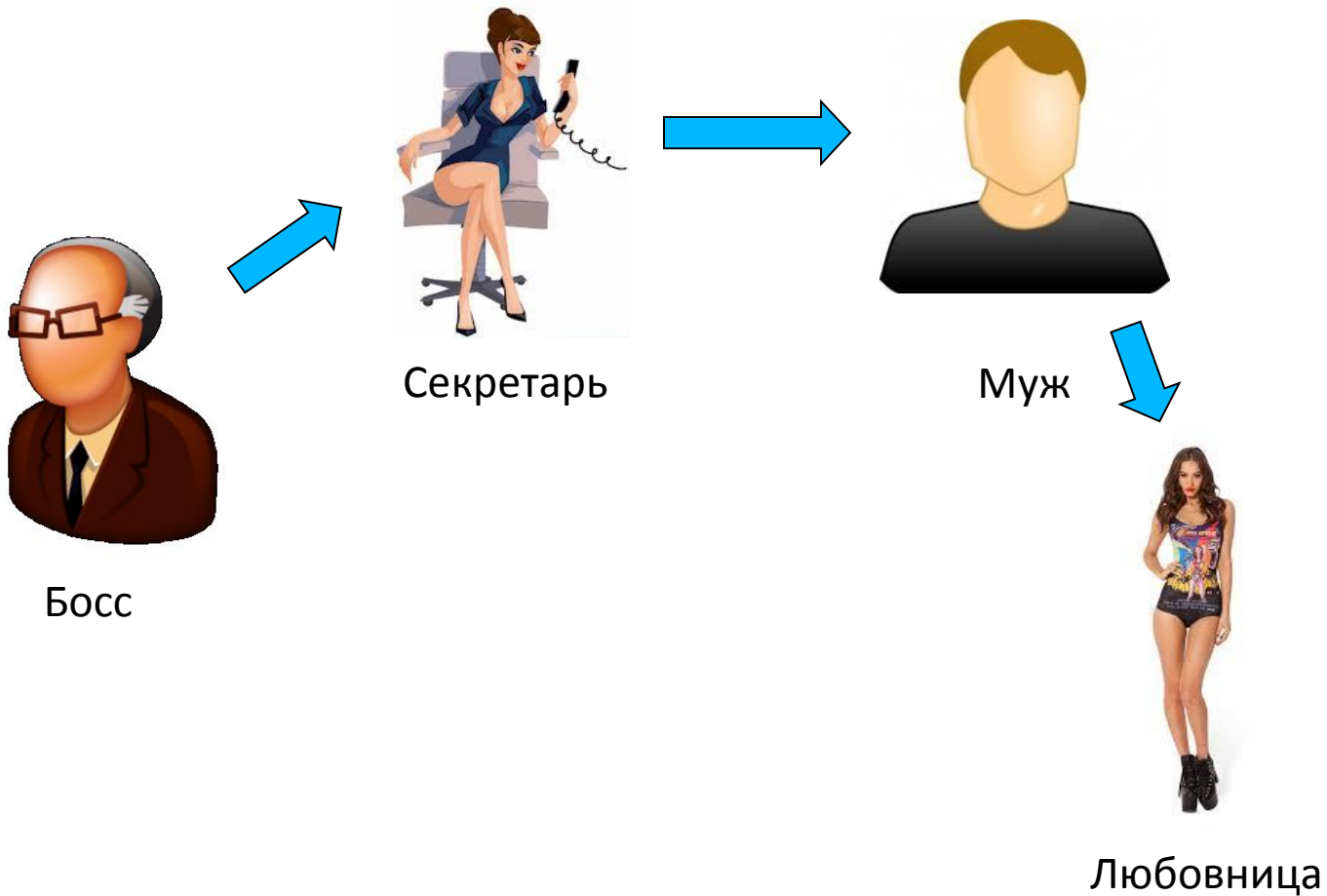


Секретарь

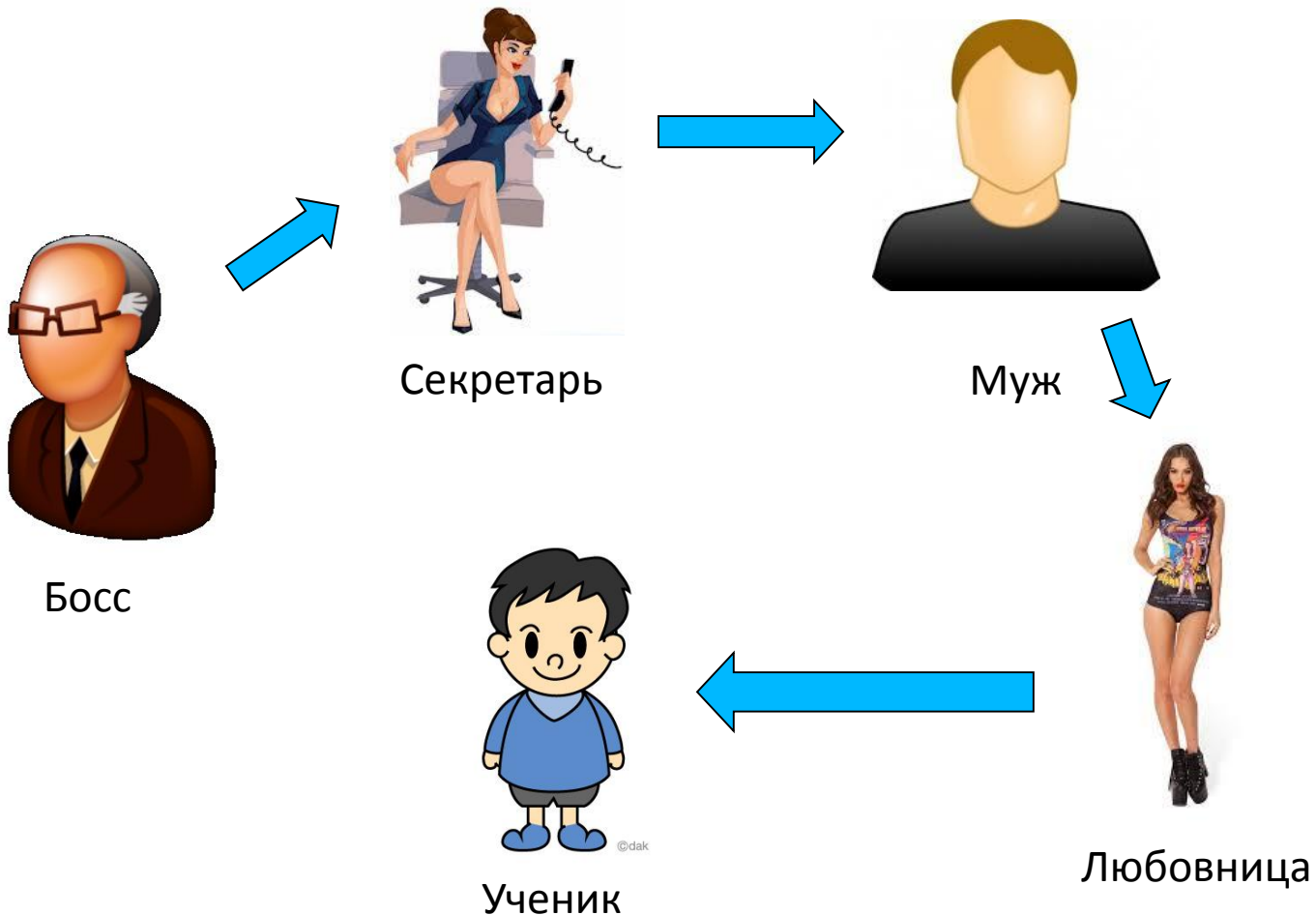
# Live lock (динамическая взаимоблокировка)



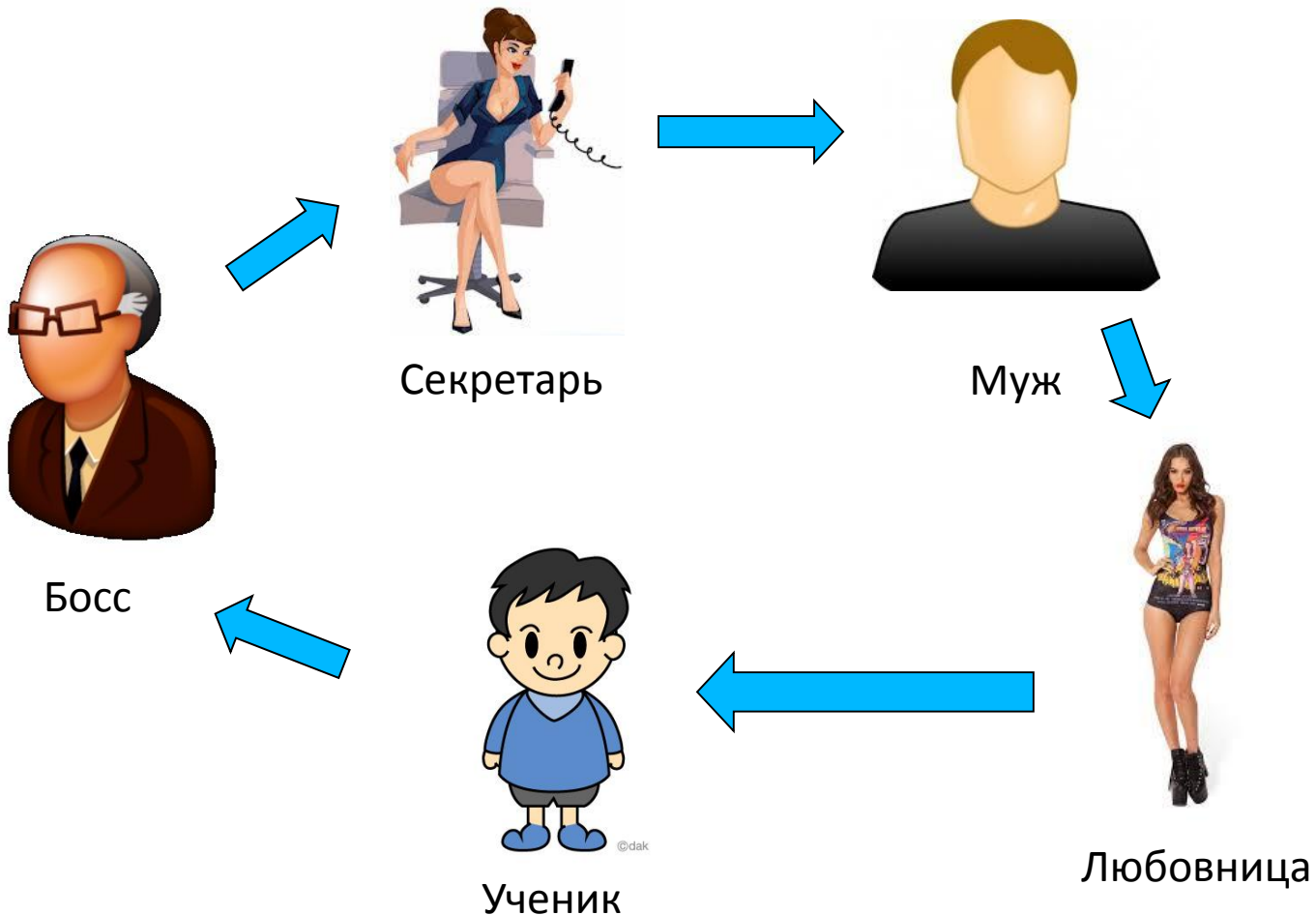
# Live lock (динамическая взаимоблокировка)



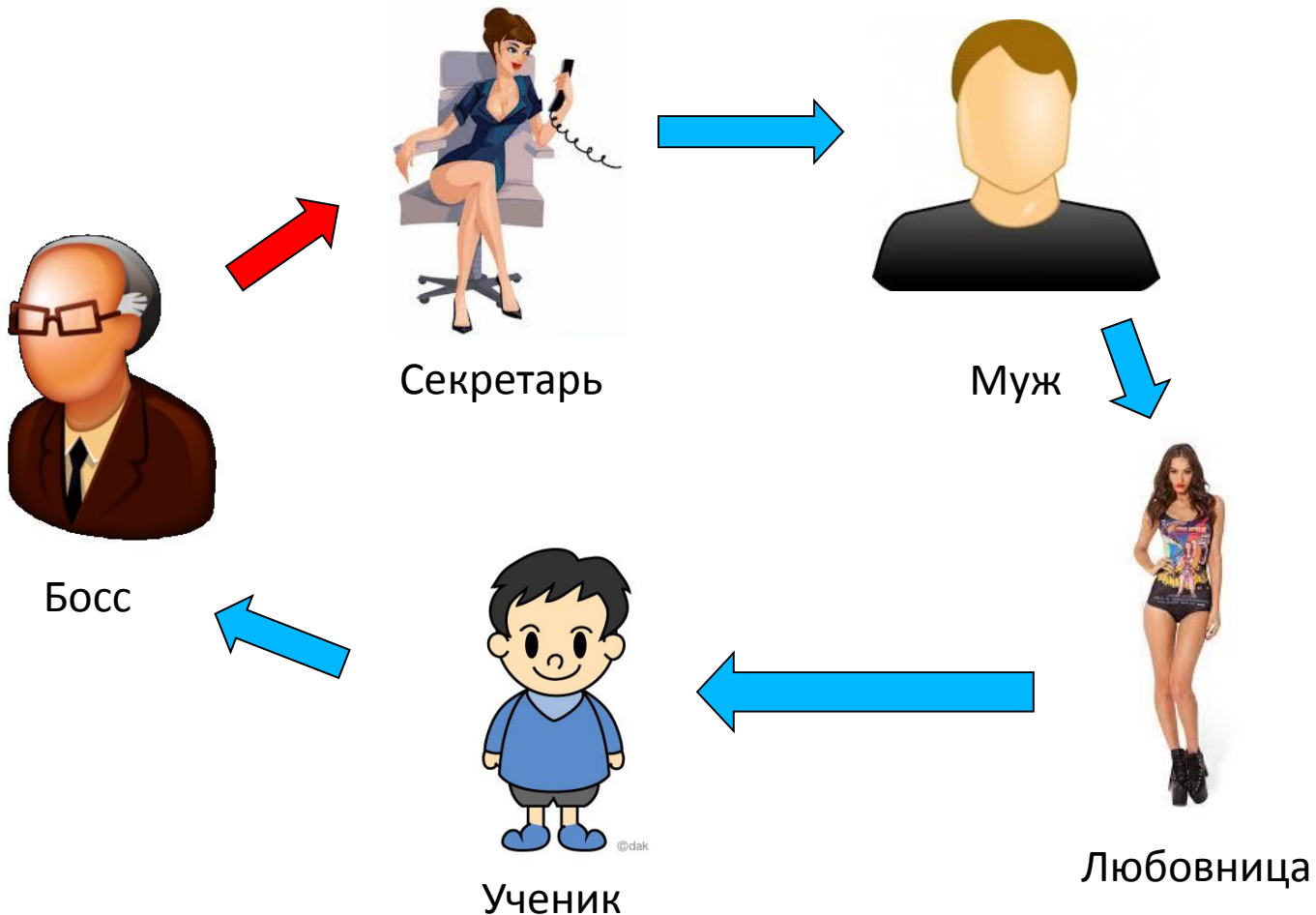
# Live lock (динамическая взаимоблокировка)



# Live lock (динамическая взаимоблокировка)

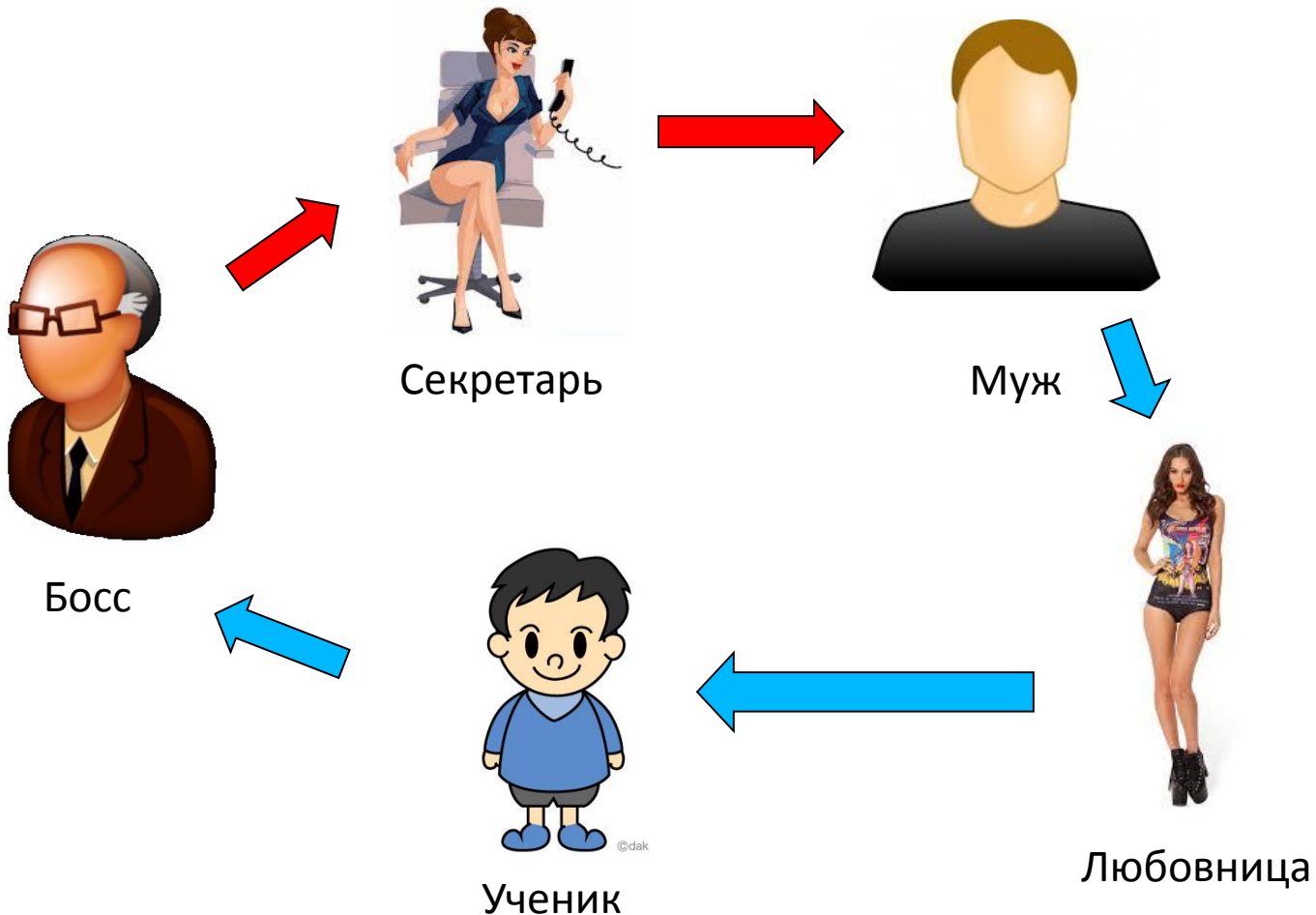


# Live lock (динамическая взаимоблокировка)

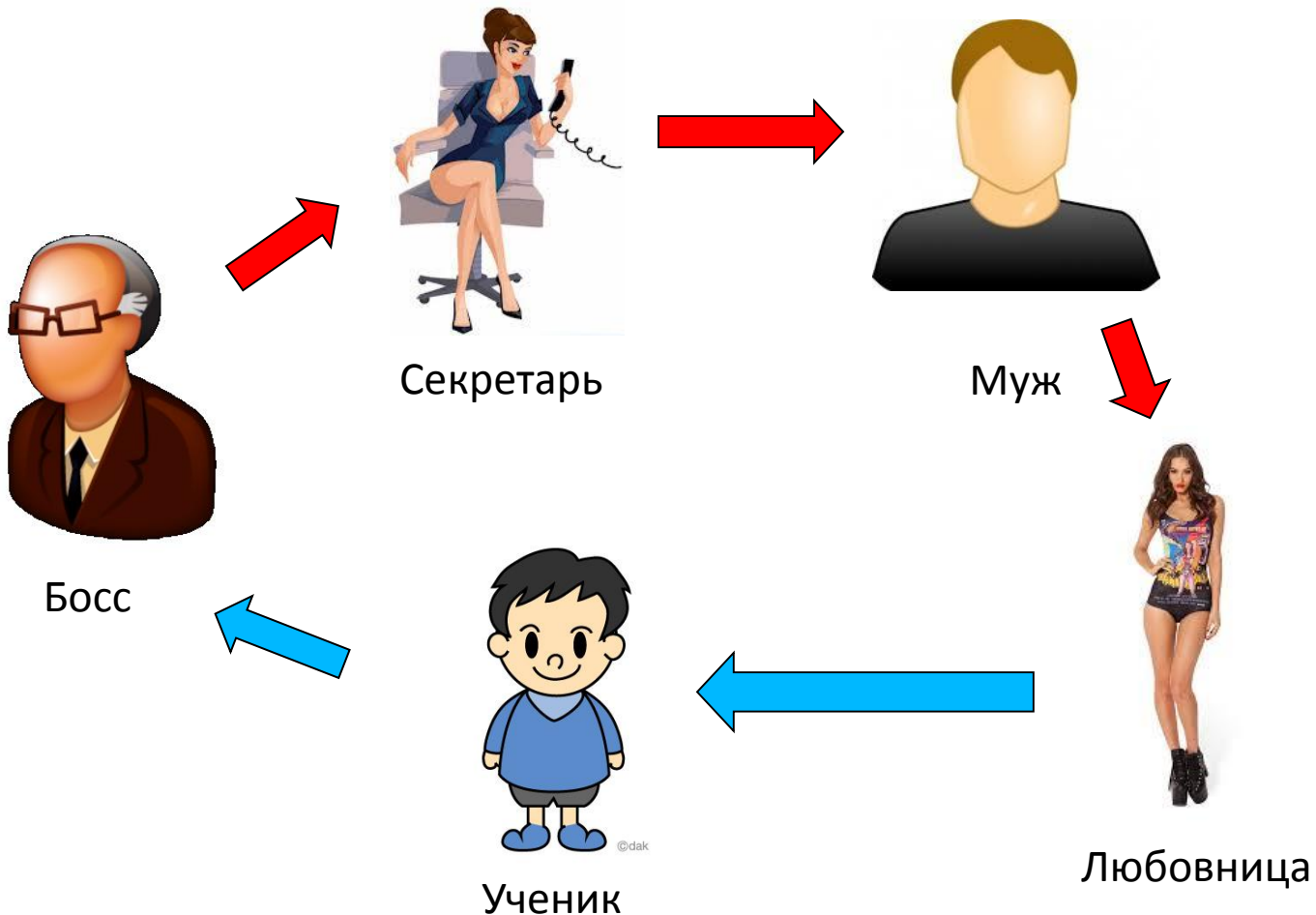




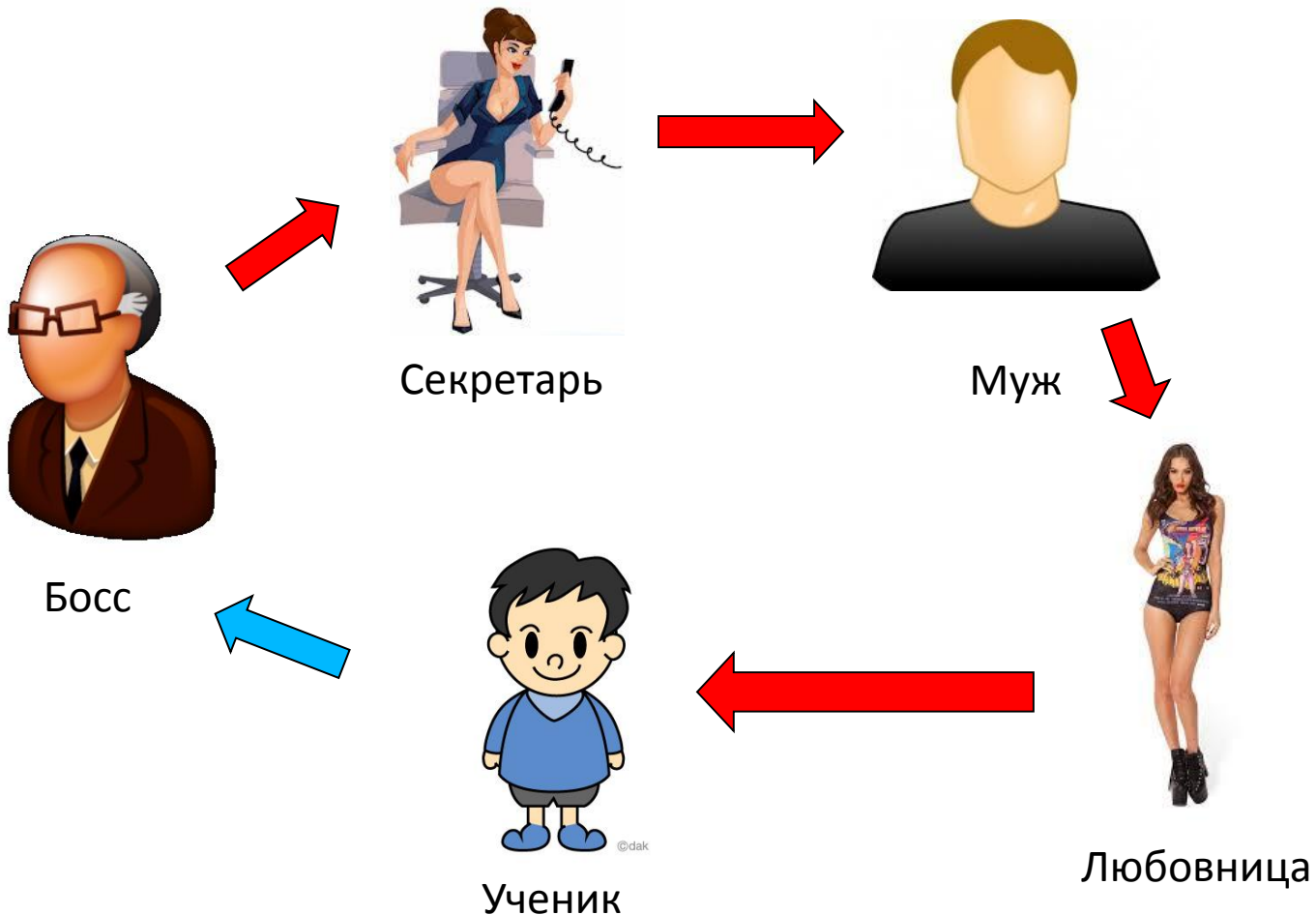
# Live lock (динамическая взаимоблокировка)



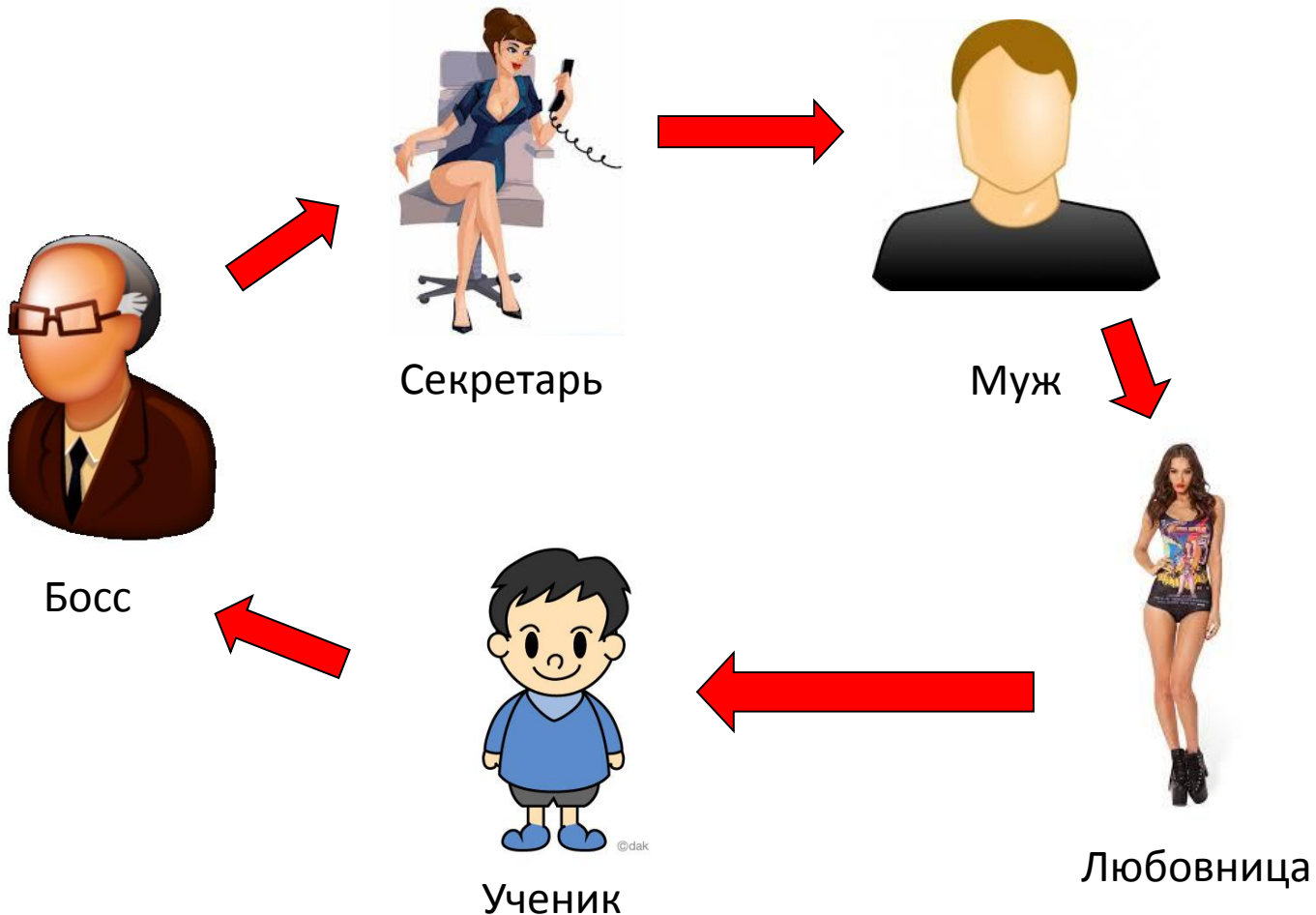
# Live lock (динамическая взаимоблокировка)



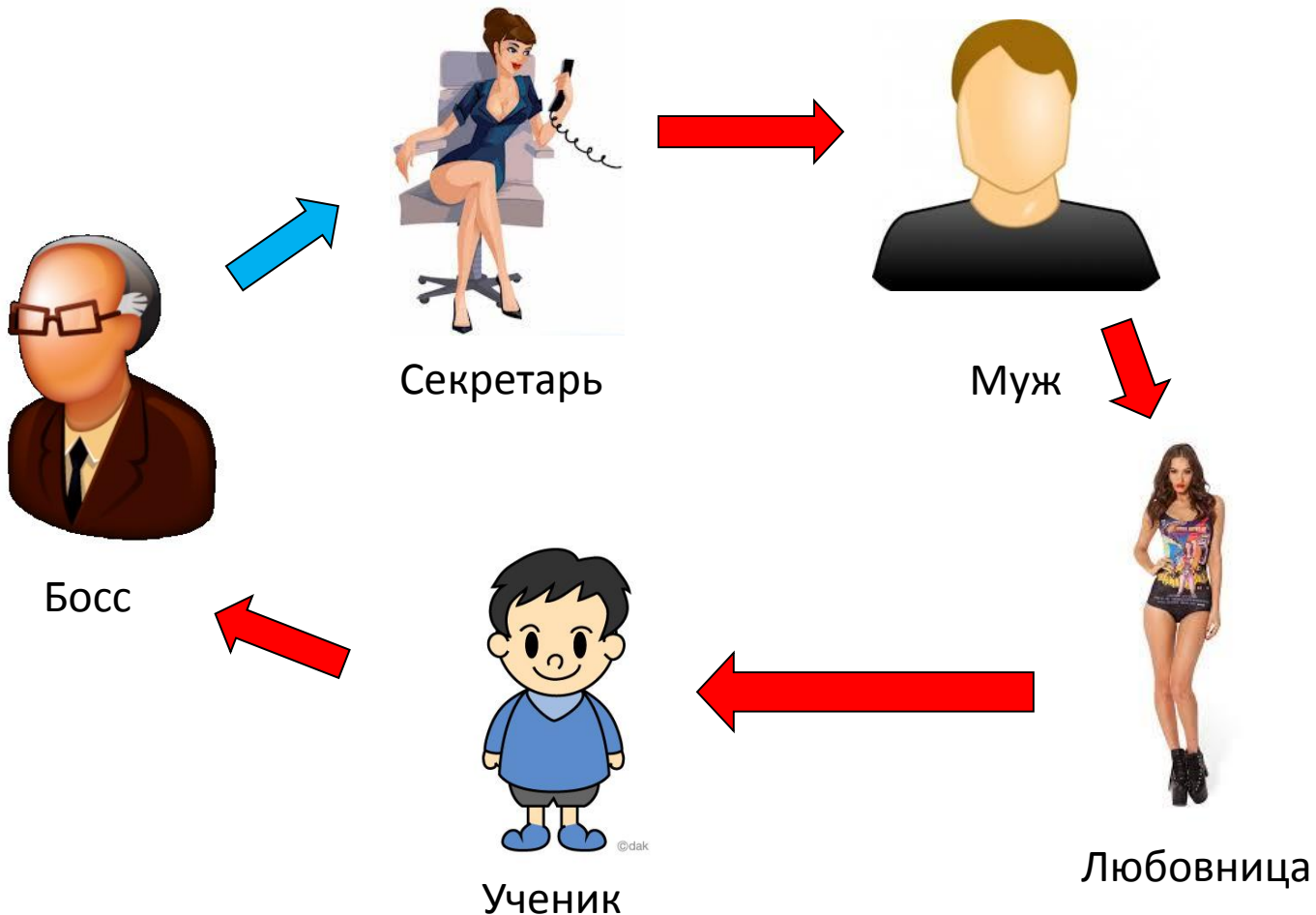
# Live lock (динамическая взаимоблокировка)



# Livelock (динамическая взаимоблокировка)



# LiveLock (динамическая взаимоблокировка)



# Свойства параллельной программы

## Безопасность (Safety)

- Программа никогда не попадает в «плохое» состояние

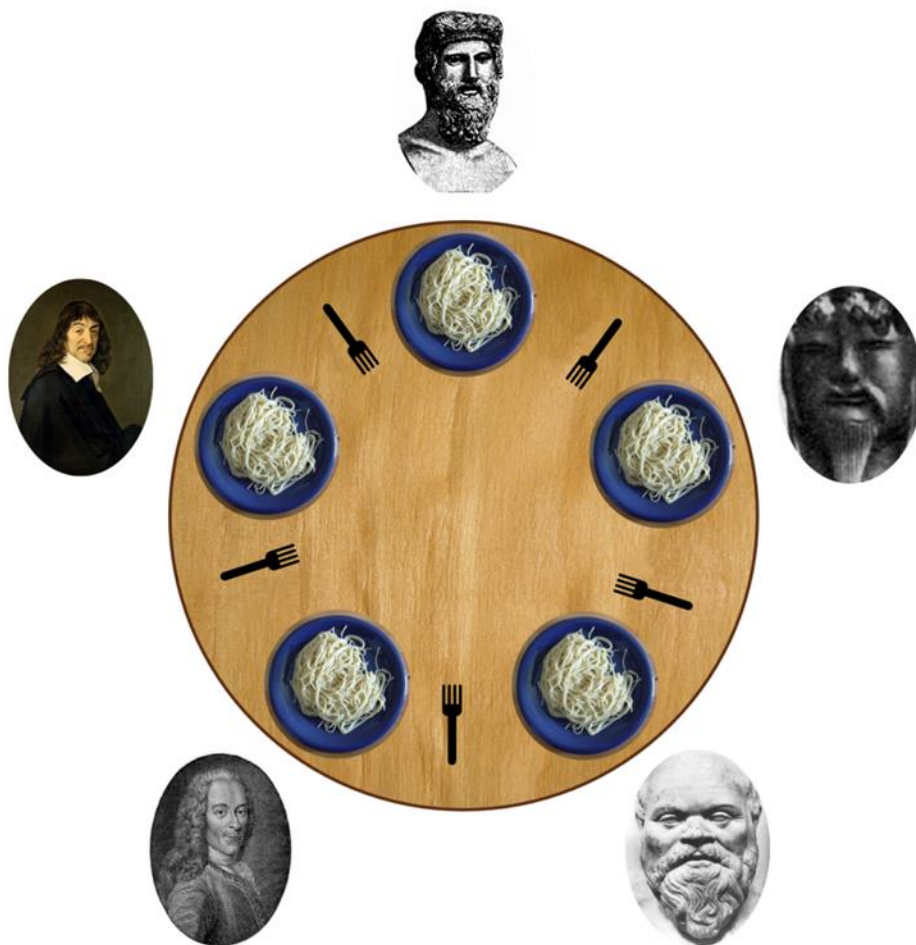
## Живучесть (Liveness)

- Программа обязательно попадает в «хорошее» состояние

## Справедливость

- Все потоки одинаково обеспечены ресурсами

# Обедающие философы



## ДЗ № 1, часть 1

Решить задачу об обедающих философах

Есть заготовка решения, но в нем возможны взаимоблокировки

Необходимо обеспечить:

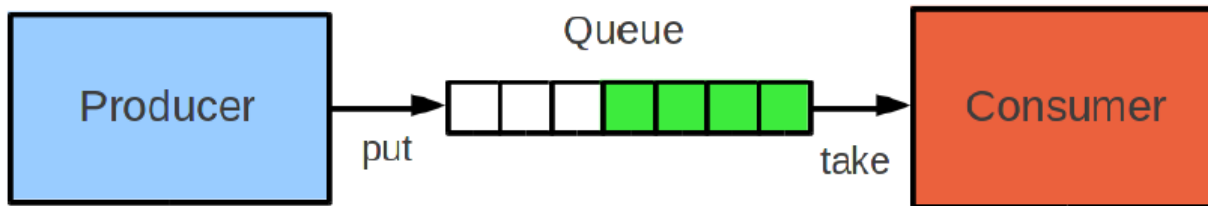
- Защиту от взаимоблокировок (deadlocks)
- Защиту от динамических взаимоблокировок (livelock)
- Справедливость – все философы едят примерно одинаковое количество времени

Дополнительное требование:

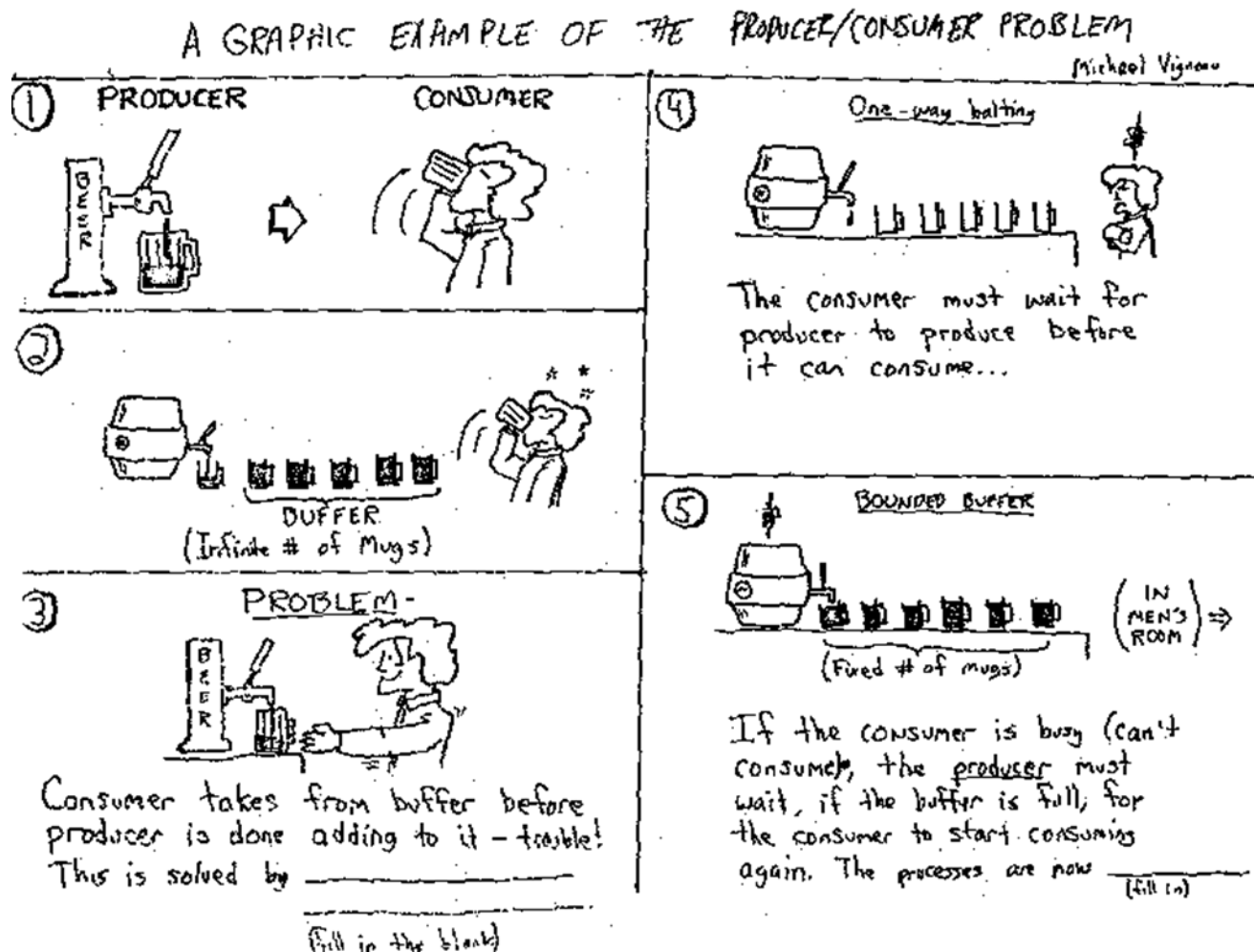
- Масштабируемость (число философов может быть большим)



# Проблема производителей и потребителей



# Проблема производителей и потребителей



# Потокобезопасная очередь

Может использоваться одновременно несколькими потоками

- Несколько потоков может одновременно добавлять данные в очередь (производители/писатели)
- Несколько потоков может одновременно забирать данные из очереди (потребители/читатели)

Согласование доступа:

- Критические секции
- Реализация с помощью mutex

# Queue в стандартной библиотеке C++

```
template <class T, class Container = deque<T> > class  
queue;
```

Методы:

- empty()
- size()
- front()
- back()
- push()
- pop()

# Concurrent queue

```
template<typename T> class concurrent_queue {  
private:  
    mutable std::mutex mx;  
    std::queue<T> data_queue;  
  
public:  
    concurrent_queue(){  
    }  
  
    concurrent_queue(concurrent_queue const& other_queue){  
        std::lock_guard<std::mutex> lk(other_queue.mx);  
        data_queue = other_queue.data_queue;  
    }  
};
```

# Concurrent queue

```
bool empty() const {  
    std::lock_guard<std::mutex> lk(mx);  
    return data_queue.empty();  
}
```

```
bool size() const {  
    std::lock_guard<std::mutex> lk(mx);  
    return data_queue.size();  
}
```

```
T front() {  
    std::lock_guard<std::mutex> lk(mx);  
    return data_queue.front();  
}
```

# Concurrent queue

```
T back() {  
    std::lock_guard<std::mutex> lk(mx);  
    return data_queue.back();  
}
```

```
void pop() {  
    std::lock_guard<std::mutex> lk(mx);  
    data_queue.pop();  
}
```

```
void push(T new_value) {  
    std::lock_guard<std::mutex> lk(mx);  
    data_queue.push(new_value);  
}
```

# Concurrent queue

Будет ли такая очередь потокобезопасной?



# Concurrent queue

Будет ли такая очередь потокобезопасной?

Условия гонок (race conditions) заложены в интерфейс!

# Условия гонок в Concurrent queue

```
// Поток 1  
int i = cq.front();  
cq.pop()  
// process i
```

```
// Поток 2  
int i = cq.front();  
  
cq.pop()  
// process i
```

# Условия гонок в Concurrent queue

```
// Поток 1
```

```
int i = cq.front();
```

```
cq.pop()
```

```
// process i
```

```
// Поток 2
```

```
int i = cq.front();
```

```
cq.pop()
```

```
// process i
```

Методы front() и pop() нужно совместить в один!

# Concurrent queue

```
std::shared_ptr<T> wait_and_pop(){  
    std::unique_lock<std::mutex> lk(mx);  
    std::shared_ptr<T>  
        res(std::make_shared<T>(data_queue.front()));  
    data_queue.pop();  
    return res;  
}
```

# Concurrent queue

```
std::shared_ptr<T> wait_and_pop(){  
    std::unique_lock<std::mutex> lk(mx);  
    std::shared_ptr<T>  
        res(std::make_shared<T>(data_queue.front()));  
    data_queue.pop();  
    return res;  
}
```

Что если очередь пуста?

# Если очередь пуста

`try_pop()`

- Пытается получить значение из очереди
- Если очередь пуста, сразу происходит возврат

`wait_and_pop()`

- Пытается получить значение из очереди
- Если очередь пуста, дожидается добавления нового значения

## Метод `try_pop()`

```
std::shared_ptr<T> try_pop(){  
    std::lock_guard<std::mutex> lk(mx);  
    if(data_queue.empty())  
        return std::shared_ptr<T>();  
    std::shared_ptr<T>  
        res(std::make_shared<T>(data_queue.front()));  
    data_queue.pop();  
    return res;  
}
```

## Метод `wait_and_pop()`

```
std::shared_ptr<T> wait_and_pop(){
    std::unique_lock<std::mutex> lk(mx);
    while (true) {
        lk.lock();
        if (!data_queue.empty()) {
            std::shared_ptr<T>
                res(std::make_shared<T>(data_queue.front()));
            data_queue.pop();
            return res;
        }
        lk.unlock();
    }
}
```



# Метод wait\_and\_pop()

```
std::shared_ptr<T> wait_and_pop(){
    std::unique_lock<std::mutex> lk(mx);
    while (true) {
        lk.lock();
        if (!data_queue.empty()) {
            std::shared_ptr<T>
                res(std::make_shared<T>(data_queue.front()));
            data_queue.pop();
            return res;
        }
        lk.unlock();
    }
}
```

Активное ожидание (Busy Wait)

## Метод wait\_and\_pop()

```
std::shared_ptr<T> wait_and_pop(){
    std::unique_lock<std::mutex> lk(mx);
    while (true) {
        lk.lock();
        if (!data_queue.empty()) {
            std::shared_ptr<T>
                res(std::make_shared<T>(data_queue.front()));
            data_queue.pop();
            return res;
        }
        lk.unlock();
        // Подсказка планировщику, что можно запустить
        // другие потоки
        std::this_thread::yield();
    }
}
```

## Метод wait\_and\_pop()

```
std::shared_ptr<T> wait_and_pop(){
    std::unique_lock<std::mutex> lk(mx);
    while (true) {
        lk.lock();
        if (!data_queue.empty()) {
            std::shared_ptr<T>
                res(std::make_shared<T>(data_queue.front()));
            data_queue.pop();
            return res;
        }
        lk.unlock();
        // Поток засыпает на заданное время
        std::this_thread::sleep_for(...);
    }
}
```

## Метод `wait_and_pop()`

```
std::shared_ptr<T> wait_and_pop(){
    std::unique_lock<std::mutex> lk(mx);
    while (true) {
        lk.lock();
        if (!data_queue.empty()) {
            std::shared_ptr<T>
                res(std::make_shared<T>(data_queue.front()));
            data_queue.pop();
            return res;
        }
        lk.unlock();
        // Поток засыпает на заданное время
        std::this_thread::sleep_for(...);
    }
}
```

Как определить, на какое время потоку нужно уснуть?

# Условные переменные

`std::condition_variable`

Методы:

- `wait()` – поток засыпает до выполнения определенного условия
- `notify_one()` – оповестить один из ожидающих потоков
- `notify_all()` – оповестить все ожидающие потоки

В метод `wait` передается:

- Мьютекс (или `unique_lock`)
- Функция, которая проверяет выполнение условий ожидания

# Условные переменные

```
template<typename T> class concurrent_queue {  
private:  
    mutable std::mutex mx;  
    std::queue<T> data_queue;  
    // Добавляем условную переменную в класс  
    std::condition_variable data_cond;  
    ...  
}
```

## Условная переменная в `wait_and_pop()`

```
std::shared_ptr<T> wait_and_pop(){
    std::unique_lock<std::mutex> lk(mx);
    // Ожидание на условной переменной. Передаем в wait:
    // 1. unique_lock lk для блокировки
    // 2. Лямбда выражение для проверки условия завершения
    // ожидания: очередь не пуста
    data_cond.wait(lk, [this]{return !data_queue.empty();});
    std::shared_ptr<T>
        res(std::make_shared<T>(data_queue.front()));
    data_queue.pop();
    return res;
}
```

# Условная переменная в `wait_and_pop()`

```
void push(T new_value) {  
    std::lock_guard<std::mutex> lk(mx);  
    data_queue.push(new_value);  
    // Будим один из ожидающих потоков  
    data_cond.notify_one();  
}
```



# Пример использования

```
const int NUMBER_COUNT = 100;

int main(){
    concurrent_queue<int> cq;
    std::thread p(producer, std::ref(cq));
    std::thread c1(consumer, std::ref(cq), NUMBER_COUNT / 2);
    std::thread c2(consumer, std::ref(cq), NUMBER_COUNT / 2);
    p.join();
    c1.join();
    c2.join();
}
```

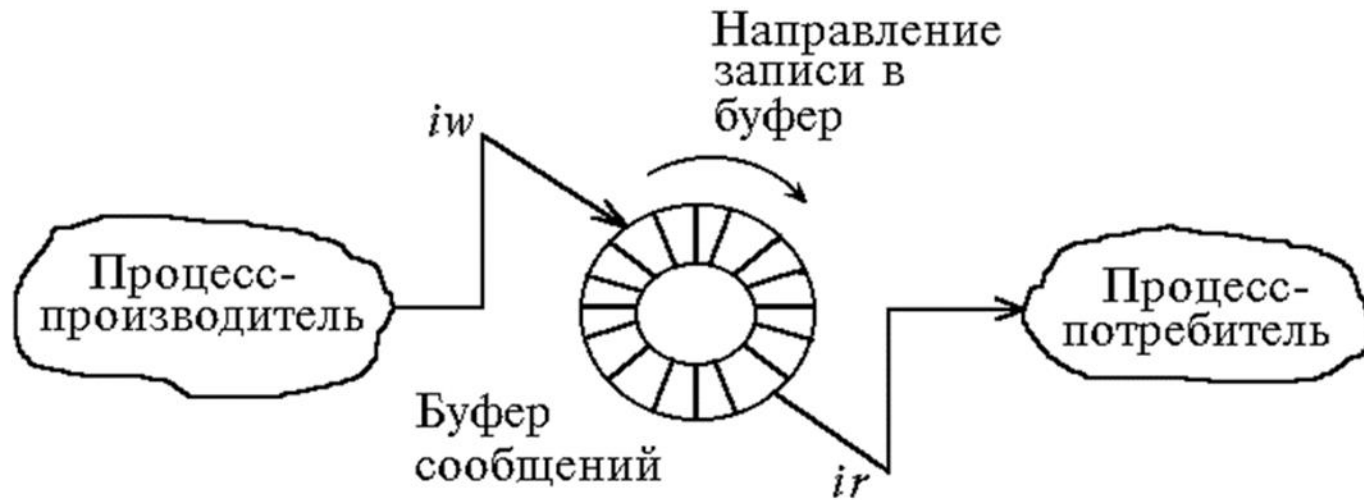
# Пример производителя

```
void producer(concurrent_queue<int>& cq){  
    for (int i = 0; i < NUMBER_COUNT; i++){  
        std::stringstream ss;  
        ss << "[" << std::this_thread::get_id()<< "] Putting value "  
        << i << std::endl;  
        std::cout << ss.str();  
        cq.push(i);  
    }  
}
```

# Пример потребителя

```
void consumer(concurrent_queue<int>& cq, int n){  
    for (int i = 0; i < n; i++){  
        auto number = cq.wait_and_pop();  
        std::stringstream ss;  
        ss << "[" << std::this_thread::get_id() <<  
            "] Extracting value " << *number << std::endl;  
        std::cout << ss.str();  
    }  
}
```

# Как сделать очередь с «кольцевым буфером»?



# Готовые многопоточные коллекции

## Boost.Lockfree

- [http://www.boost.org/doc/libs/1\\_57\\_0/doc/html/lockfree.html](http://www.boost.org/doc/libs/1_57_0/doc/html/lockfree.html)
- queue, stack, spsc\_queue

## Intel Threading Building Blocks

- Коммерческая версия с техподдержкой
- Версия с открытыми исходными кодами:  
[www.threadingbuildingblocks.org](http://www.threadingbuildingblocks.org)
- Контейнеры: concurrent\_queue, concurrent\_vector,  
concurrent\_hash\_map

## ДЗ № 1, часть 2

Поисковый робот

- обход Web-графа в ширину и сохранение на диск всех посещенных страниц

При запуске передаются параметры

- адрес начальной страницы
- максимальная глубина обхода
- максимальное количество загружаемых страниц
- путь к директории, в который сохраняются посещенные страницы

Попытайтесь добиться максимальной скорости обхода и обоснуйте используемый подход

Можно писать на C++ или Java

## ДЗ № 1

Как сдавать

- [anytask.org](https://anytask.org)

Кроме кода, нужно включить отчет

- Описание выбранных подходов
- Тестирование производительности с разным количеством потоков

Дедлайн

- 30 марта (до 24:00)

После проверки и замечаний можно отправить ОДНУ улучшенную версию ПОСЛЕ дедлайна

# Вопросы?