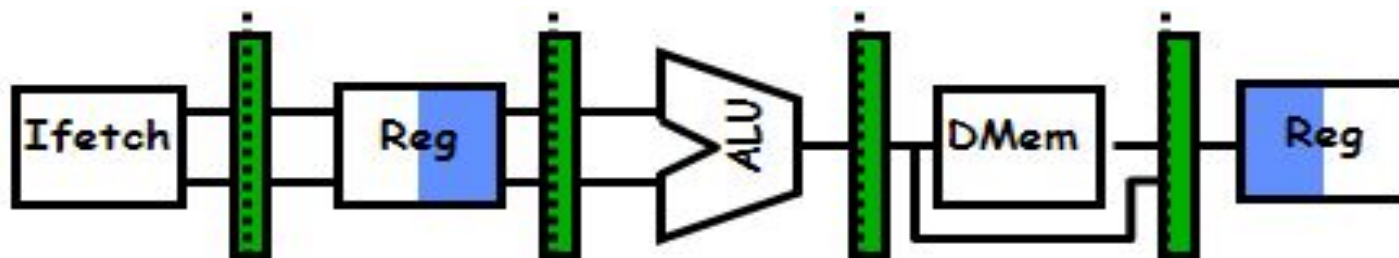


# Конвейер

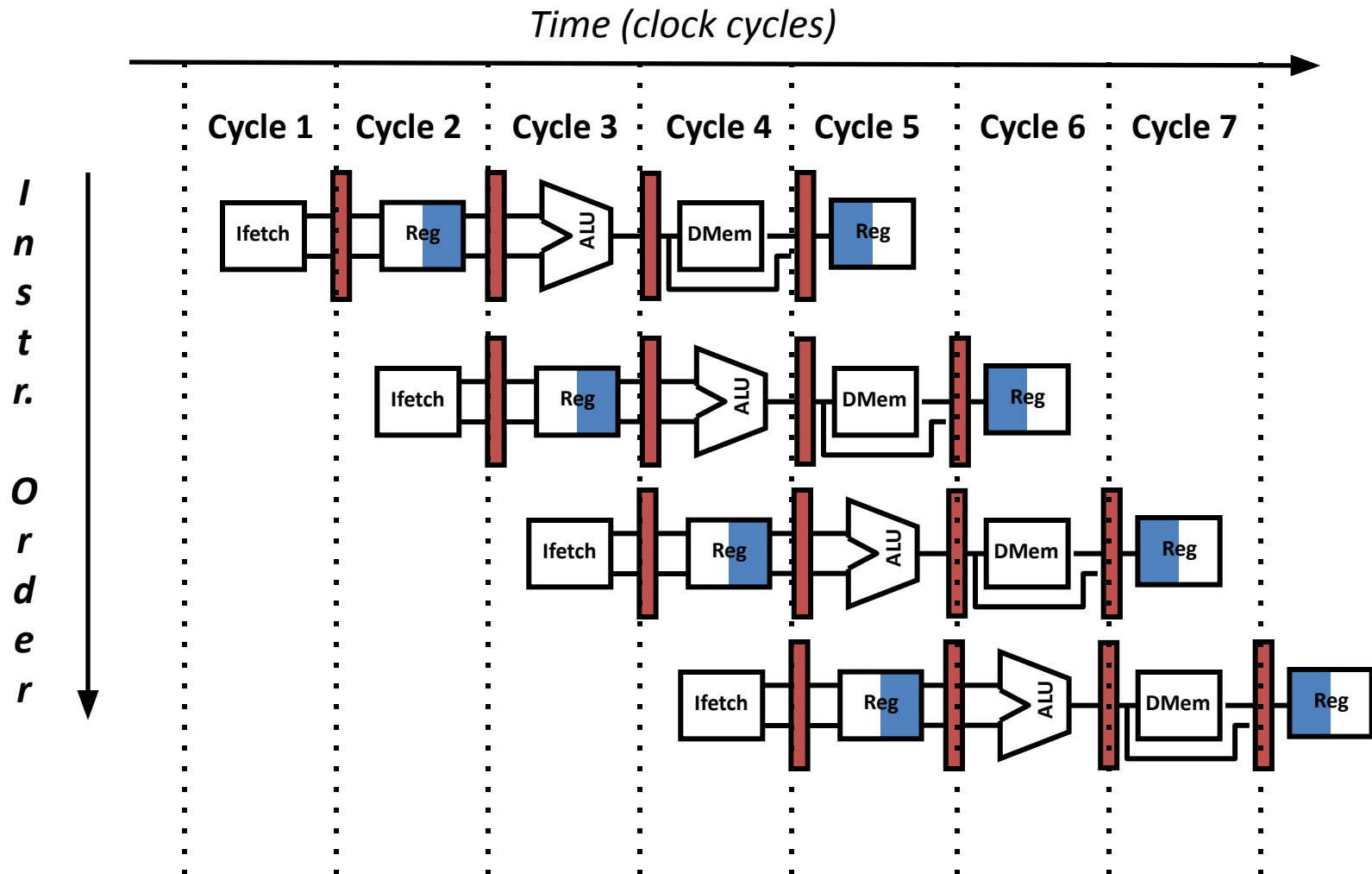
- Характеристики:
  - Латентность
  - Пропускная способность
- Не конвейер
  - Для быстрого выполнения малого количества операций
- Конвейер
  - Для быстрого выполнения большого количества повторяющихся операций.
  - Время выполнения одной операции больше чем у не конвейерной реализации.

# Конвейер инструкций

- Стадии:
  - Выборка инструкций.
  - Выборка данных из регистров и декодирование инструкции.
  - Исполнение инструкции (вычисление адреса).
  - Обращение к памяти (загрузка и сохранение).
  - Запись данных в регистры



# Диаграмма конвейерного исполнения



# Что препятствует эффективному исполнению инструкций на конвейере?

- Зависимости между инструкциями.
- Наличие зависимостей приводит к возникновению *конфликтов (hazard)*.

# Конфликт

- Конфликты – это некоторая ситуация, при которой не возможно запустить следующую инструкцию непосредственно за предыдущий, не нарушив *критерия сохранения корректности программы*.
- Запуск инструкции происходит спустя  $n$  тактов.
- Конфликты – это не атрибут программы или алгоритма, это следствие параллельного исполнения зависимых инструкций на процессоре.

# Типы конфликтов.

- Структурные конфликты
  - Разным инструкциям требуется доступ к одному ресурсу процессора.
- Конфликты по данным
  - Следствие наличия зависимостей по данным именам.
- Конфликты по управлению
  - Следствие наличия зависимости по управлению.

# Конфликты по данным.

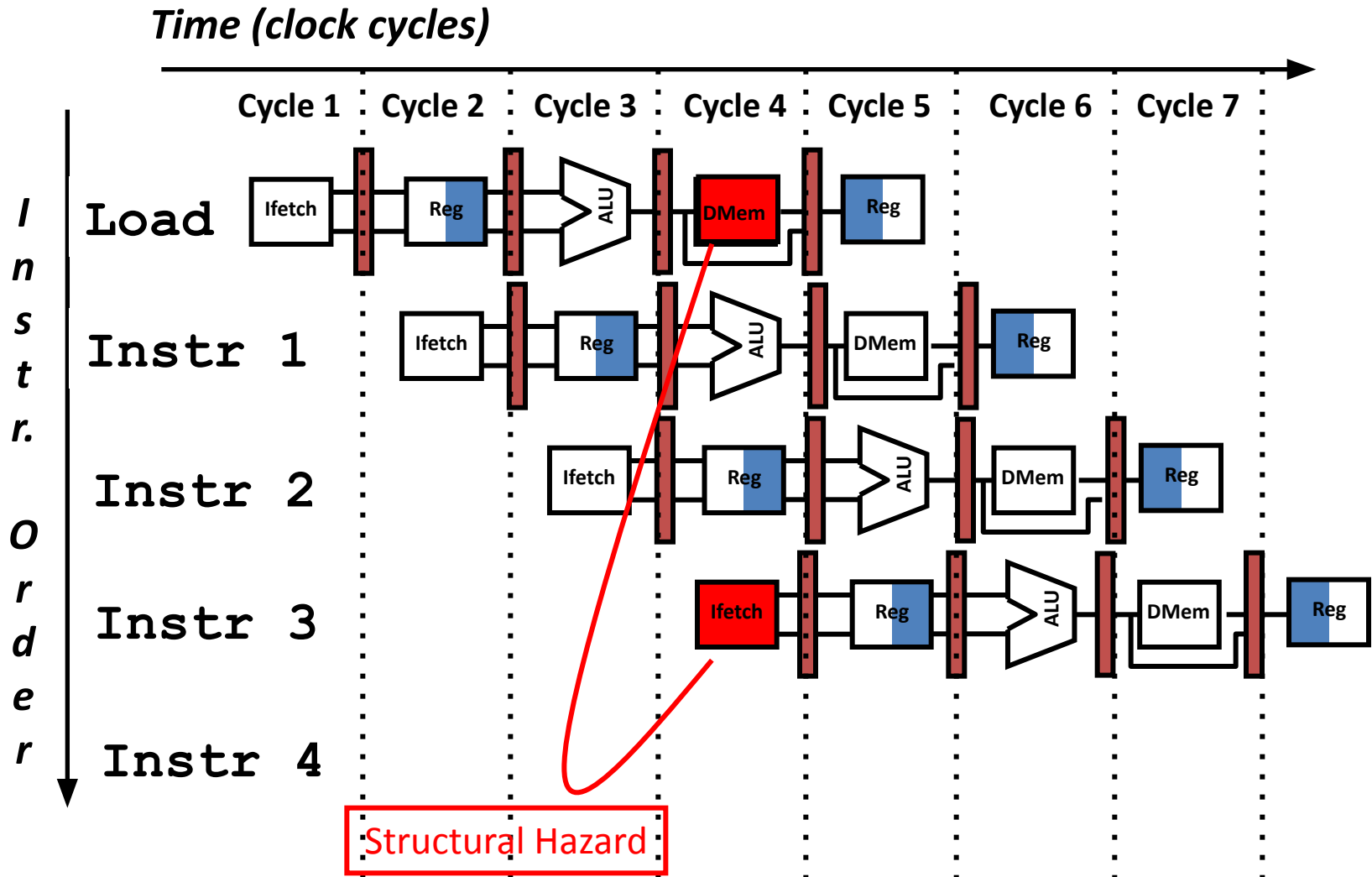
- RAW (read after write). Чтение после записи.
  - $i.R2 \leftarrow R1 + R3$   
 $j.R4 \leftarrow R2 + R3$
  - Возможен для скалярных и суперскалярных конвейерных процессоров.
- WAR (write after read) Запись после чтения.
  - $i.r1 \leftarrow r2 + r3$   
 $j. r3 \leftarrow r4 + r5$
  - Возможен для суперскалярных процессоров.
- WAW (write after write). Запись после записи.
  - $i.r2 \leftarrow r1 + r3$   
 $j.r2 \leftarrow r4 + r7$
  - Возможен для суперскалярных процессоров.

# Способы разрешения конфликтов.

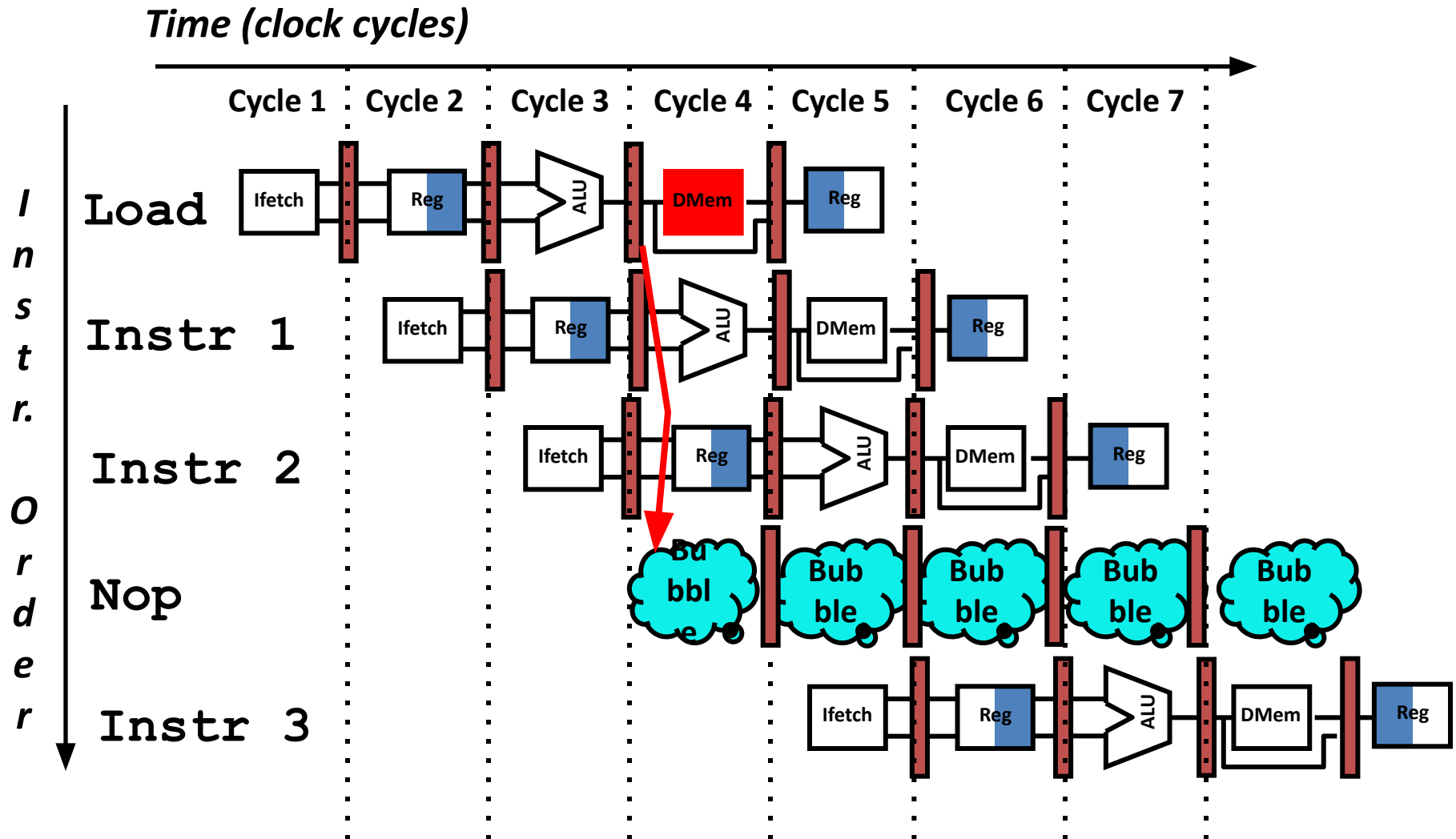
- Программные
  - Обнаружение конфликтов в процессе компиляции и добавление инструкций пор.
  - Статическое планирование конвейера.
- Аппаратные
  - Добавление устройства обнаружения конфликтов и остановка конвейера.
  - Добавление специфичных аппаратных решений.



# Структурные конфликты и механизмы их устранения.



# Структурные конфликты и механизмы их устранения.



# Структурные конфликты и механизмы их устранения.

- Второй способ устранения приводит к добавлению второго канала к памяти, разделению общего кэша на кэш данных и кэш инструкций.

# Конфликт RAW

Time (clock cycles)



*I  
n  
s  
t  
r.  
  
O  
r  
d  
e  
r*

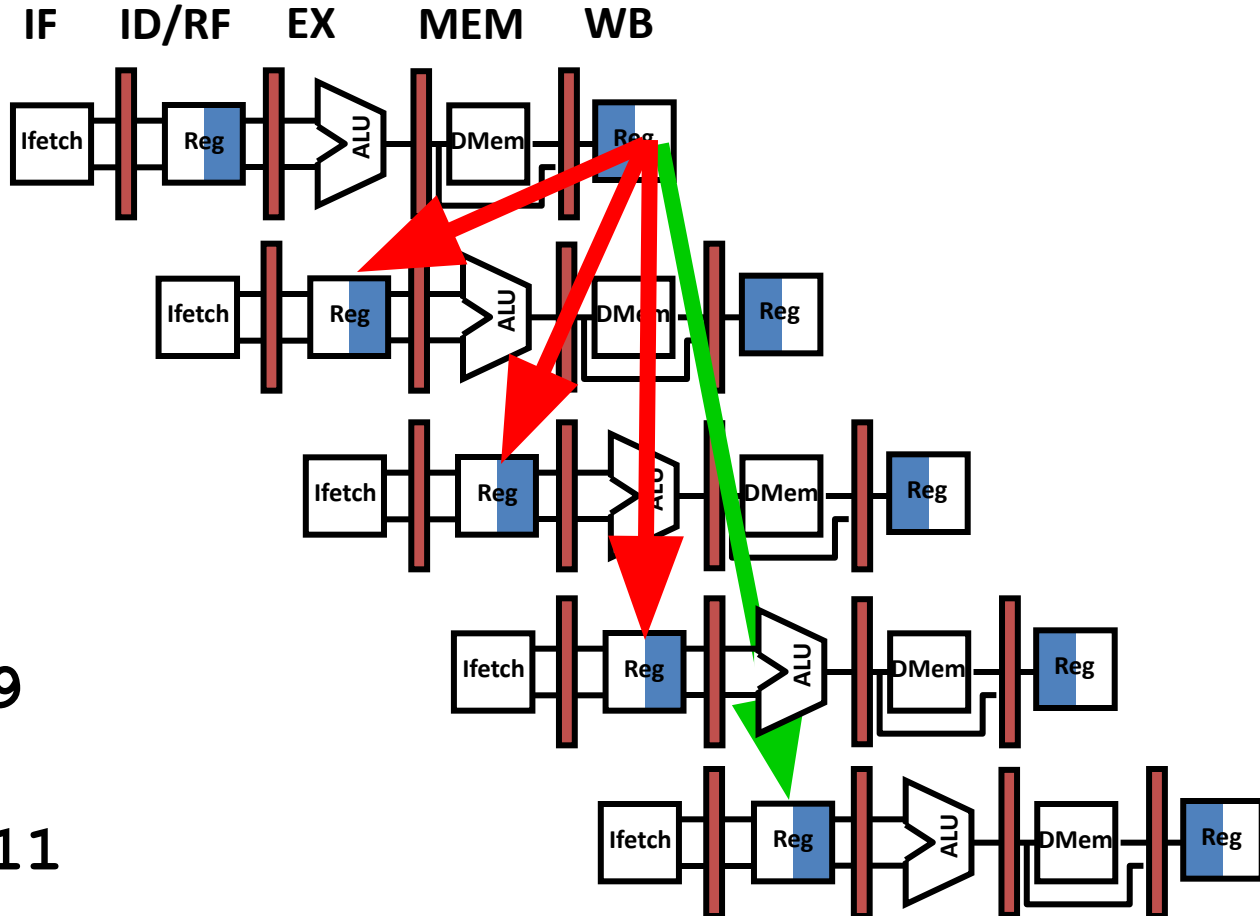
add r1, r2, r3

sub r4, r1, r3

and r6, r1, r7

or r8, r1, r9

xor r10, r1, r11

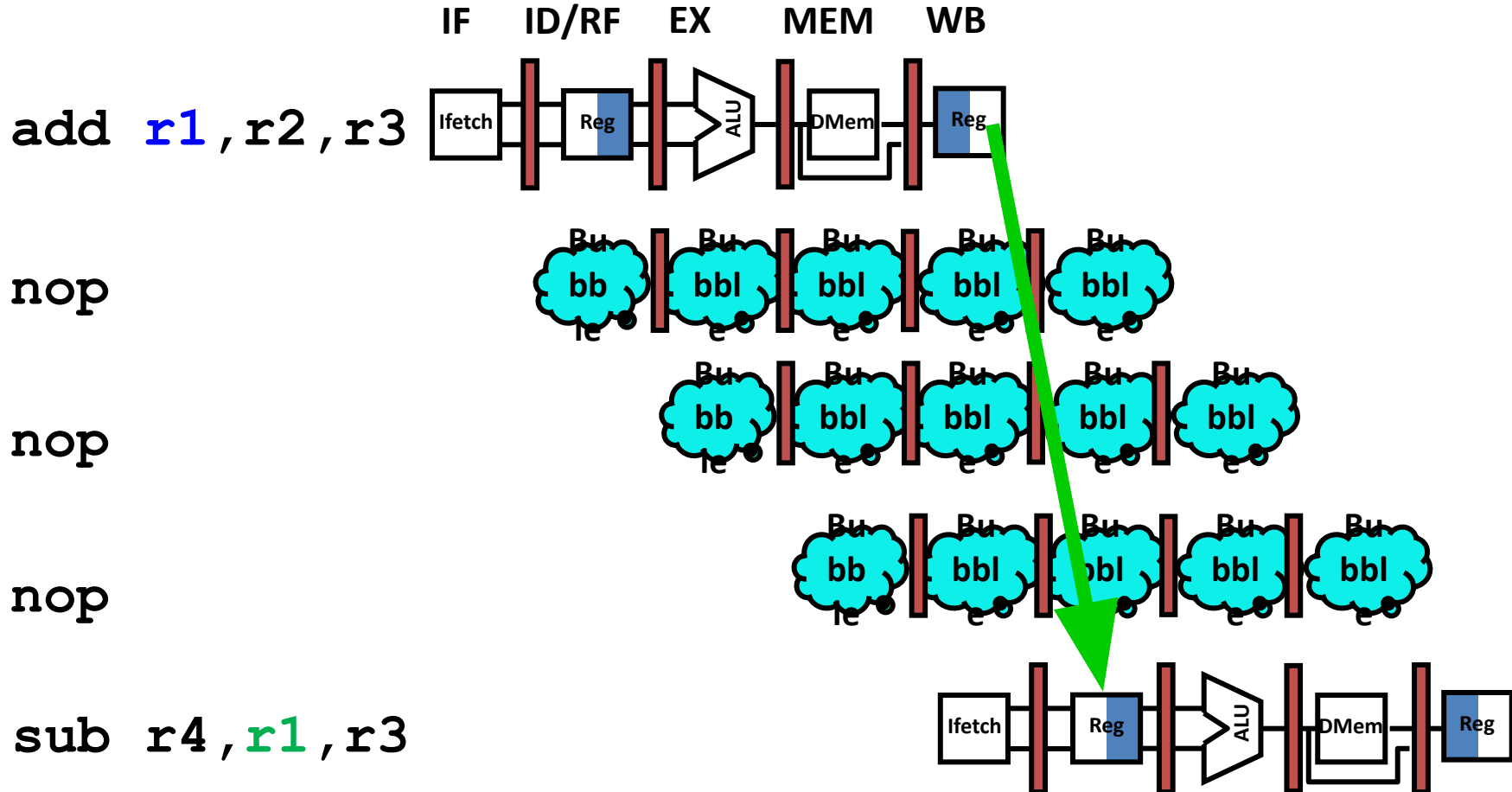


# Конфликт RAW

Time (clock cycles)



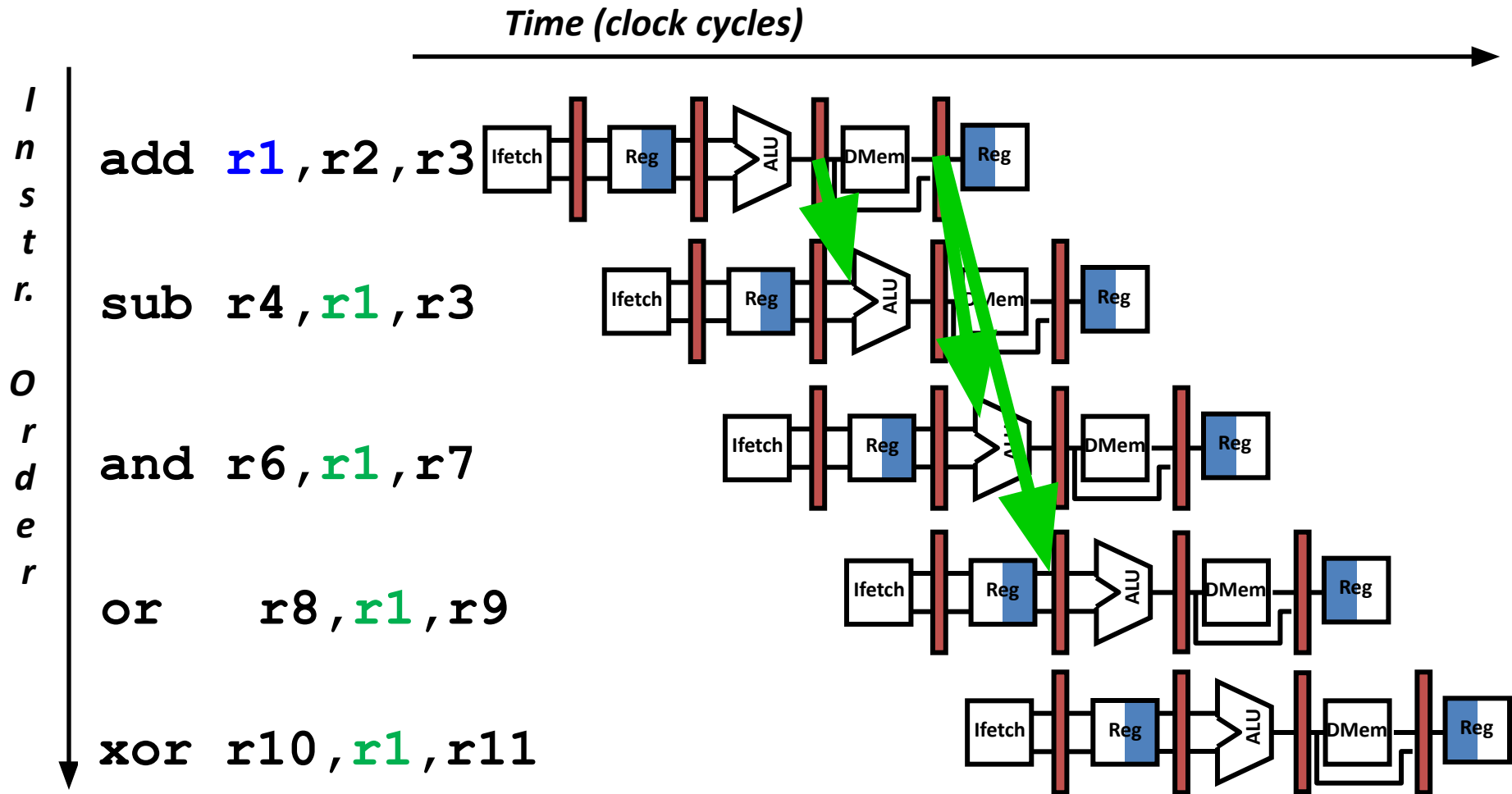
*I  
n  
s  
t  
r.  
  
O  
r  
d  
e  
r*



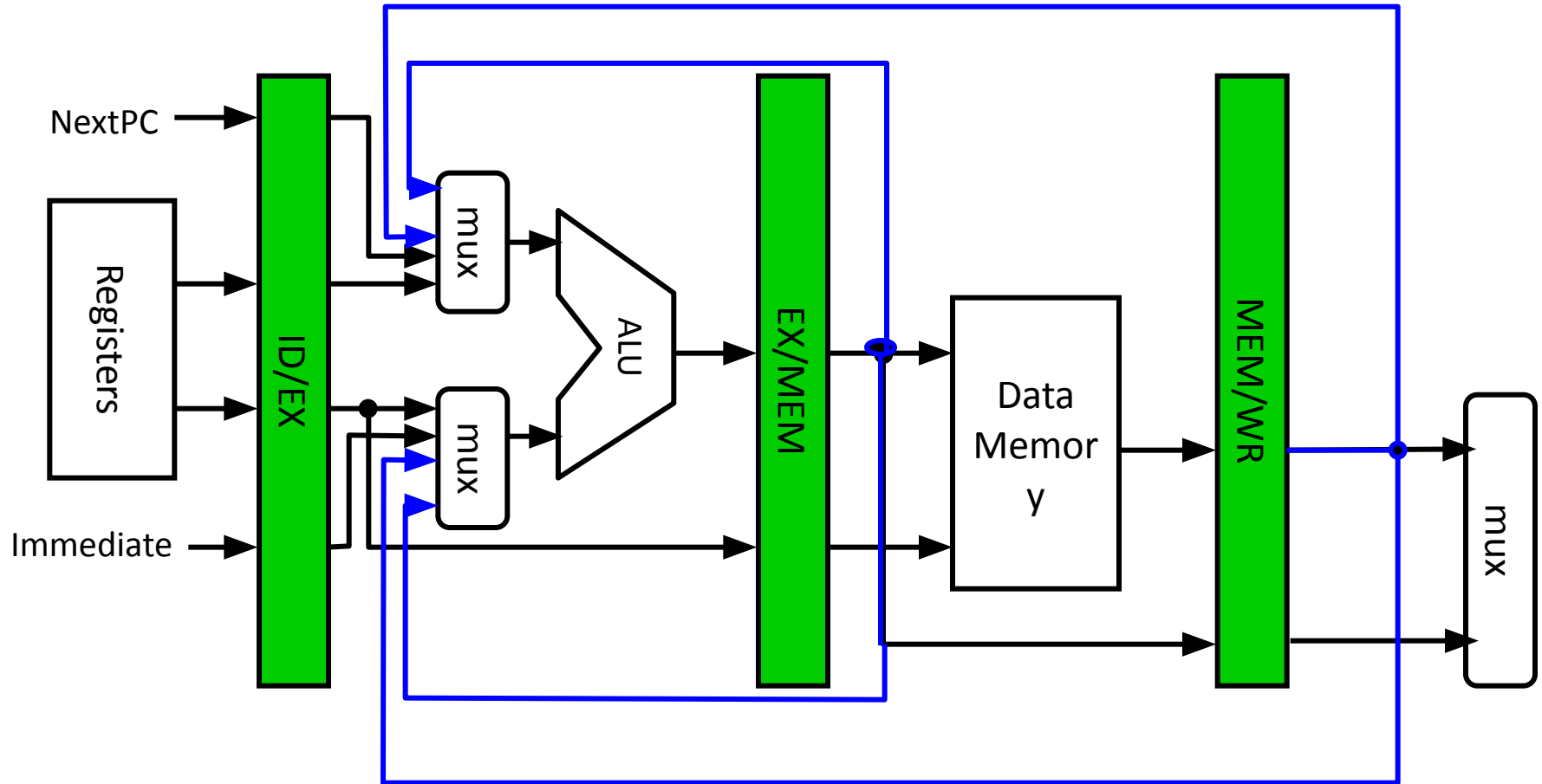
# Устранение RAW конфликтов методом bypass

- Метод Bypass сводиться к возможности передачи данных между стадиями конвейера напрямую.
- Вход стадии может быть соединен с выходом любой последующей стадии.

# Пример механизма bypass.



# Аппаратные изменения для работы bypass

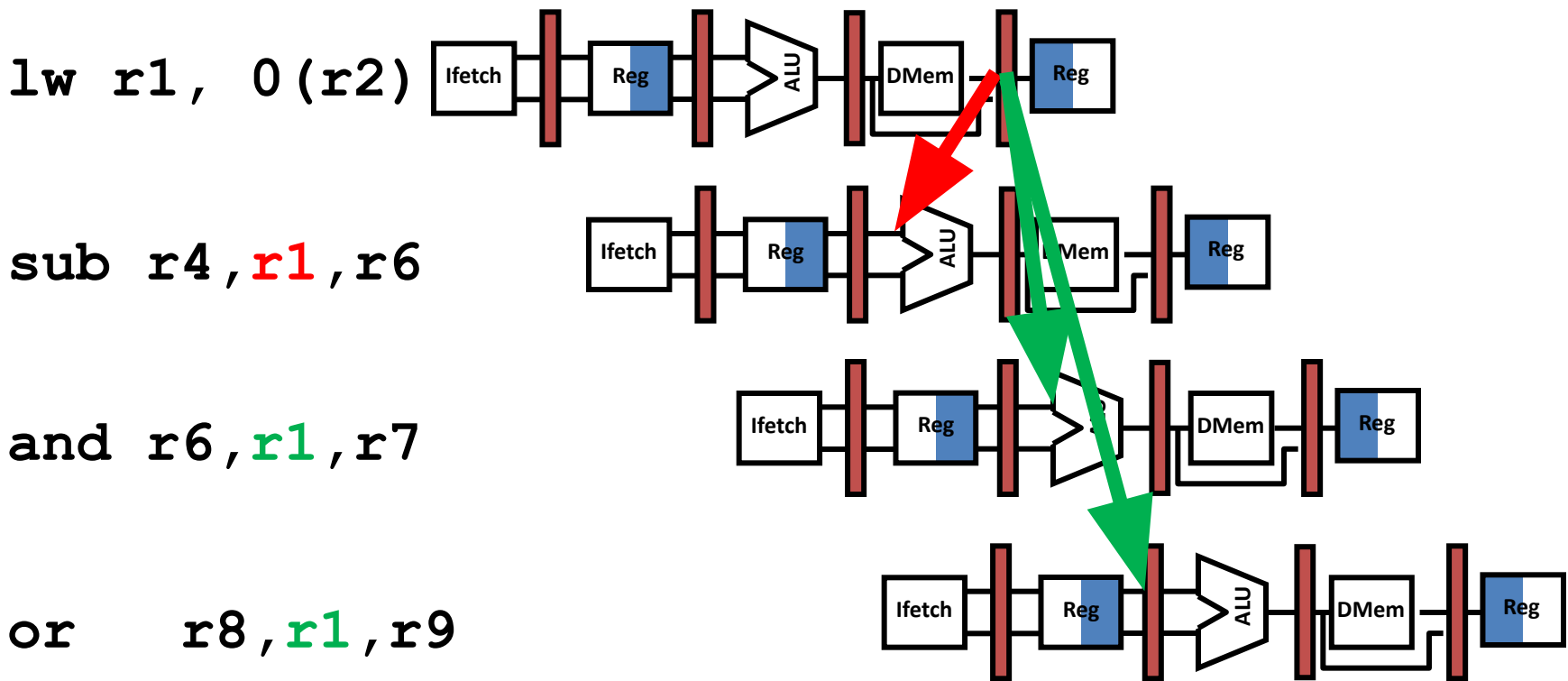




# Ограничения буфферов (проблема загрузки)

Time (clock cycles)

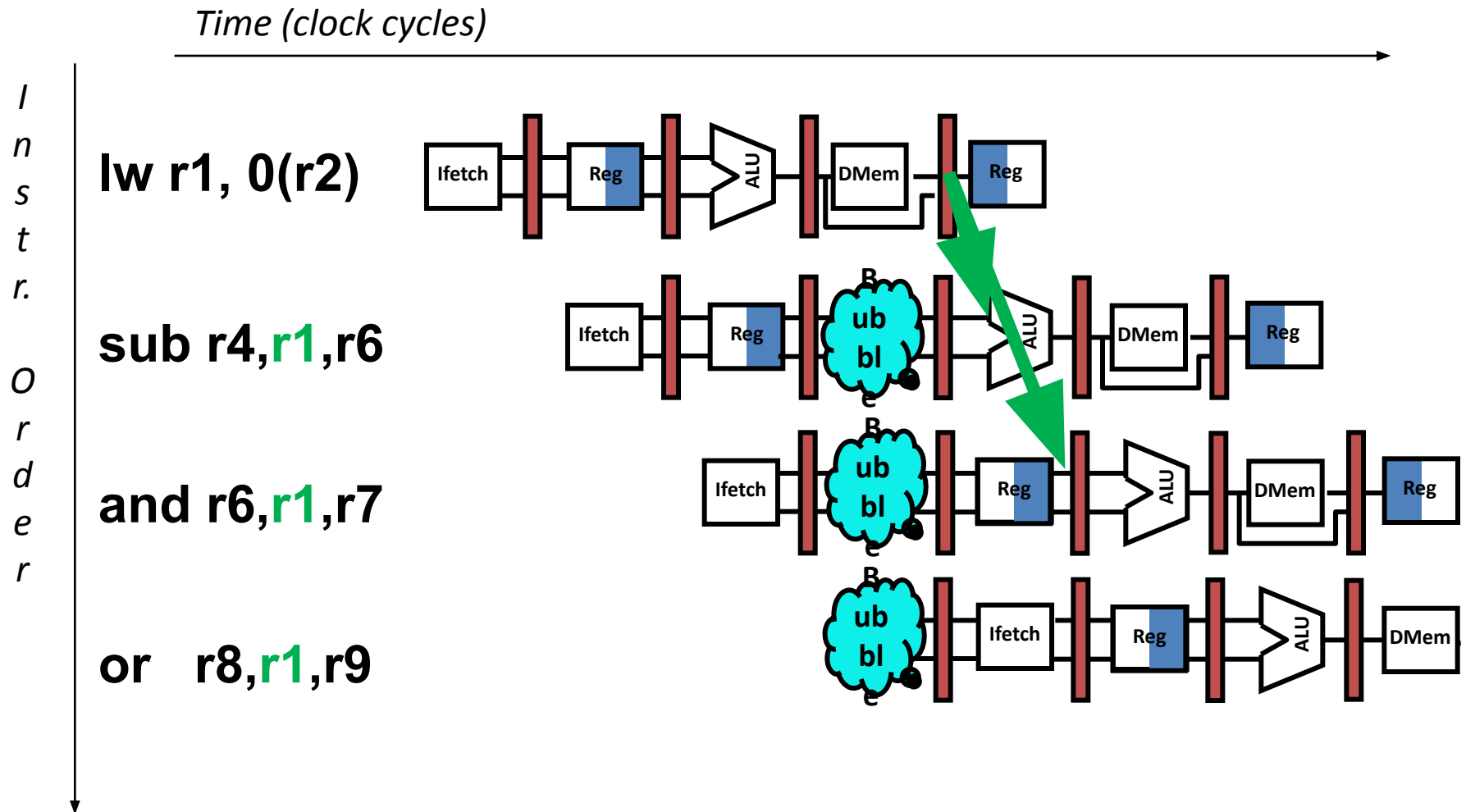
Instruction Order



# Ограничения bypass

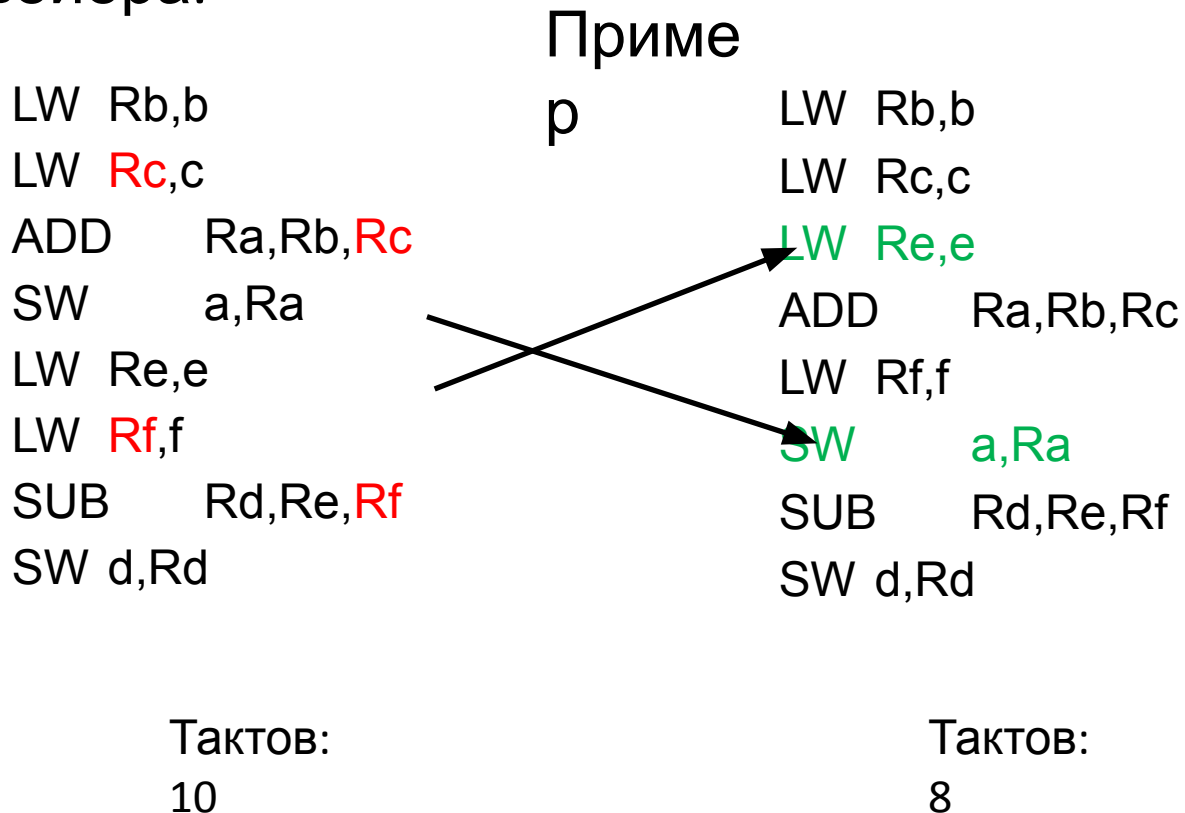
- Данные могут быть переданы на другую стадию, только в том случае, если они реально существуют.
- Необходимым и достаточным условием работы bypass механизма является наличие требуемых данных хотя бы на одной стадии конвейера к тому моменту, когда они действительно потребуются.

# Решение проблемы загрузки остановкой конвейера



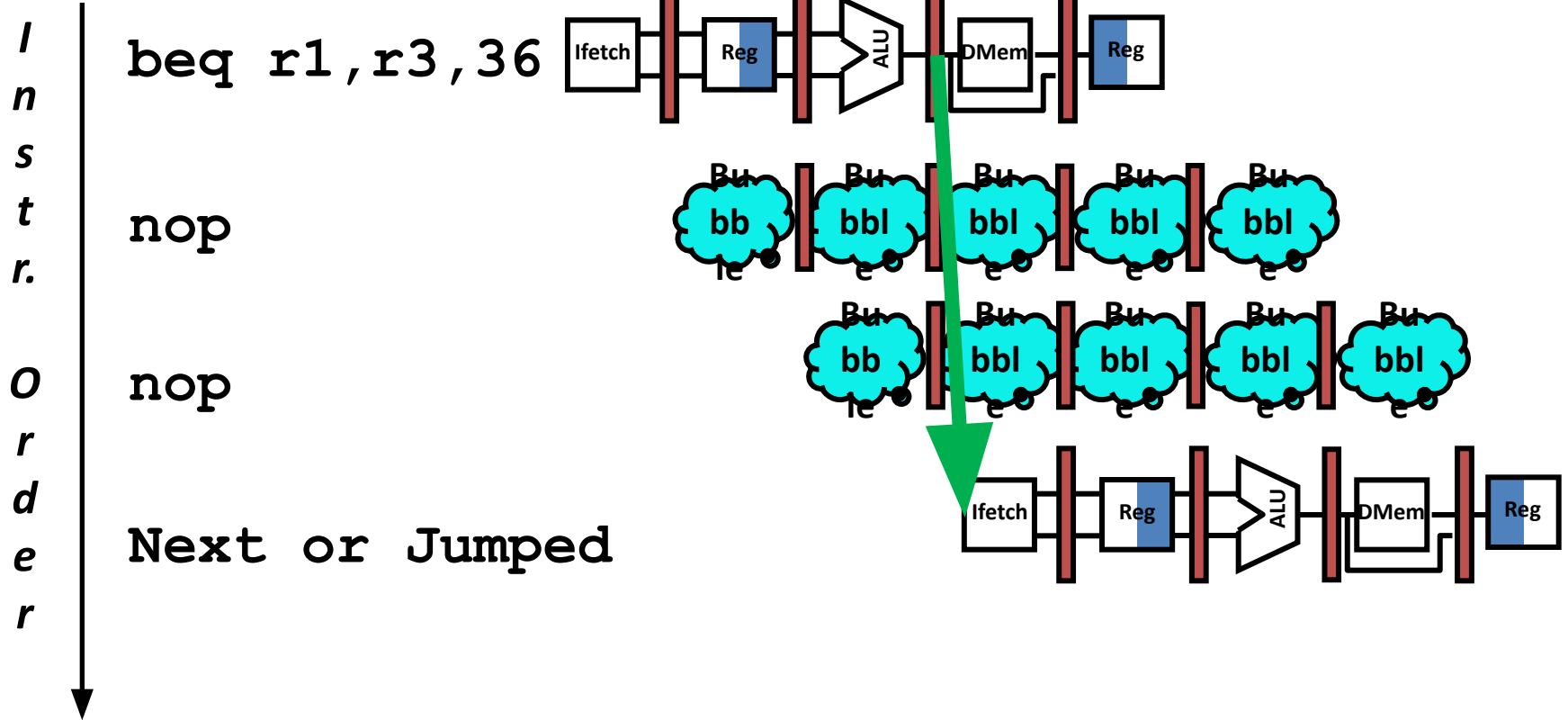
# Статическое планирование конвейера

- Это программный подход, который сводится к перестановке инструкций внутри программы для того, чтобы минимизировать количество тактов простоя конвейера.

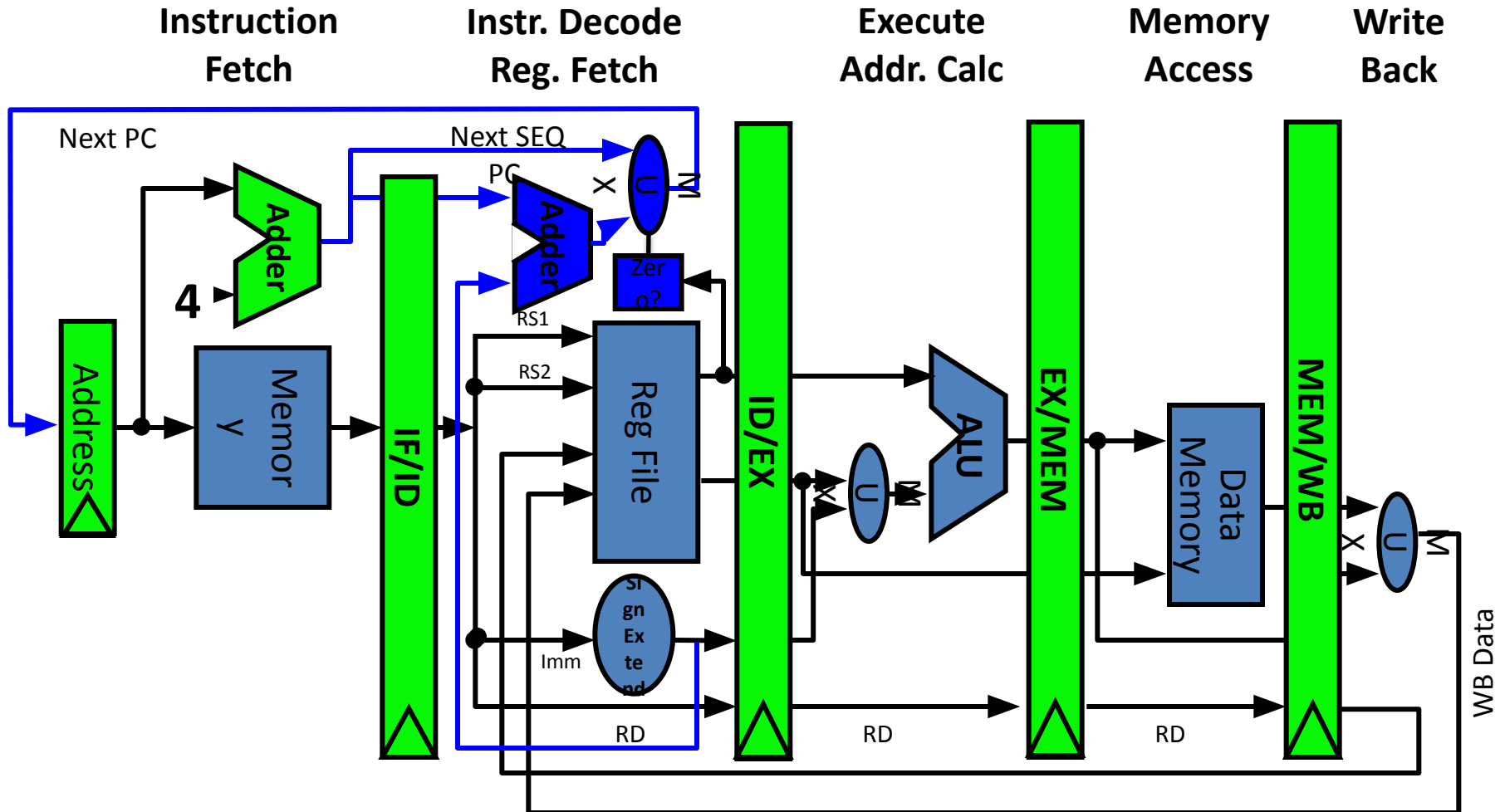


# Конфликт управления

Time (clock cycles)



# Как уменьшить количество тактов простоя



# Динамическое планирование исполнения инструкций

- Идея динамического планирования в том, что инструкции запускаются не по порядку их следования в программе, а по мере готовности их операндов и освобождения требуемых ресурсов процессора.
- Пример:
  - DIV.D F0,F2,F4
  - ADD.D F10,F0,F8
  - SUB.D F12,F8,F14

# Конфликты связанные с внеочередным исполнением

Пример:



- Несмотря на то, что 3,4 инструкции не зависят по данным от 1,2 они не могут быть запущены из-за возникновения WAR и WAW конфликтов.



# Неточное исключения

- Это исключение – которое сгенерировано не в своем регистровом контексте.
- Возникает при внеочередном исполнении инструкций.
- Причины:
  - На конвейере уже выполнилась инструкция, которая следует за инструкцией, сгенерировавшей исключение.
  - На конвейере еще выполняется инструкция, которая предшествует инструкции, сгенерировавшей исключение.