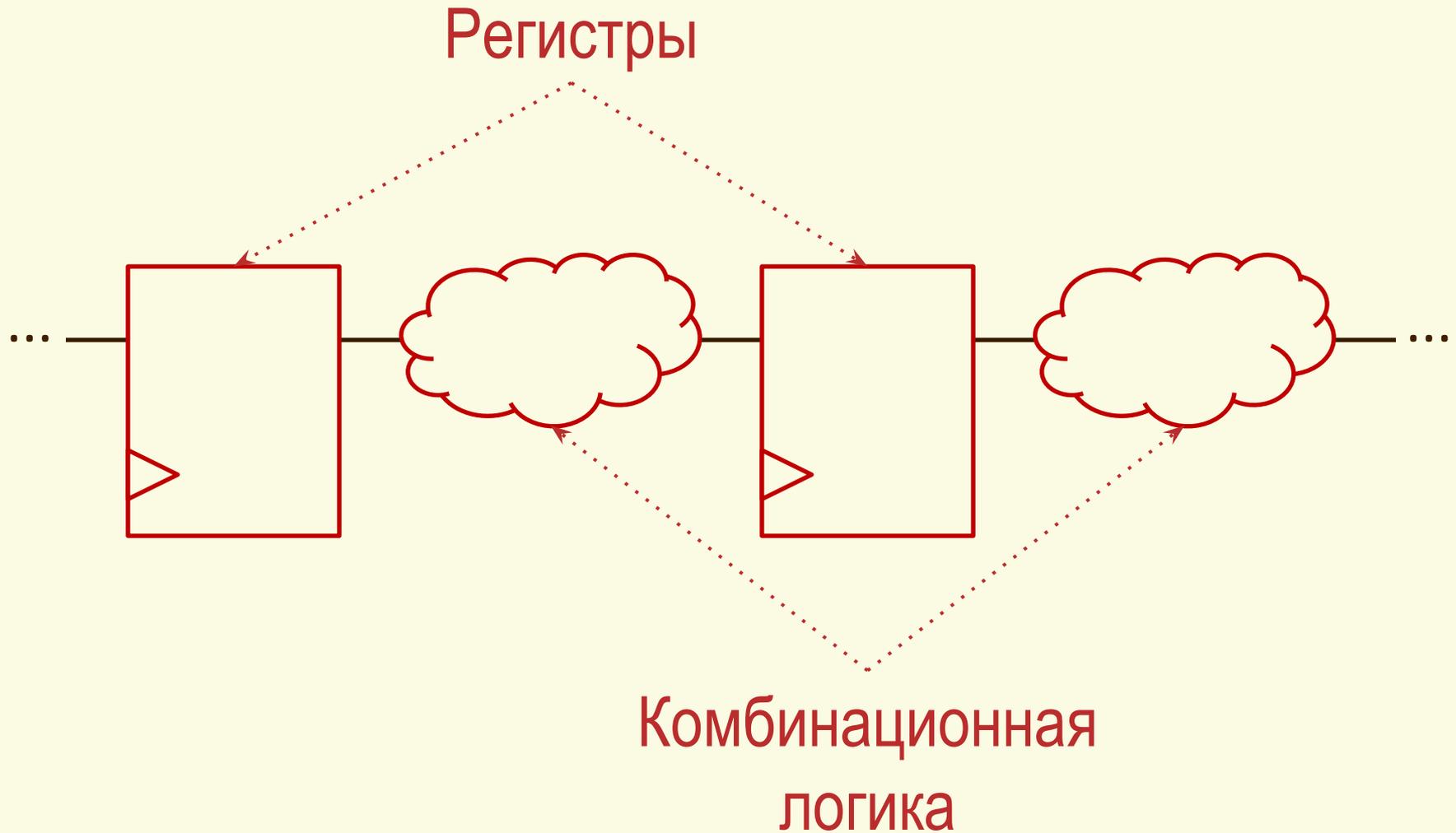




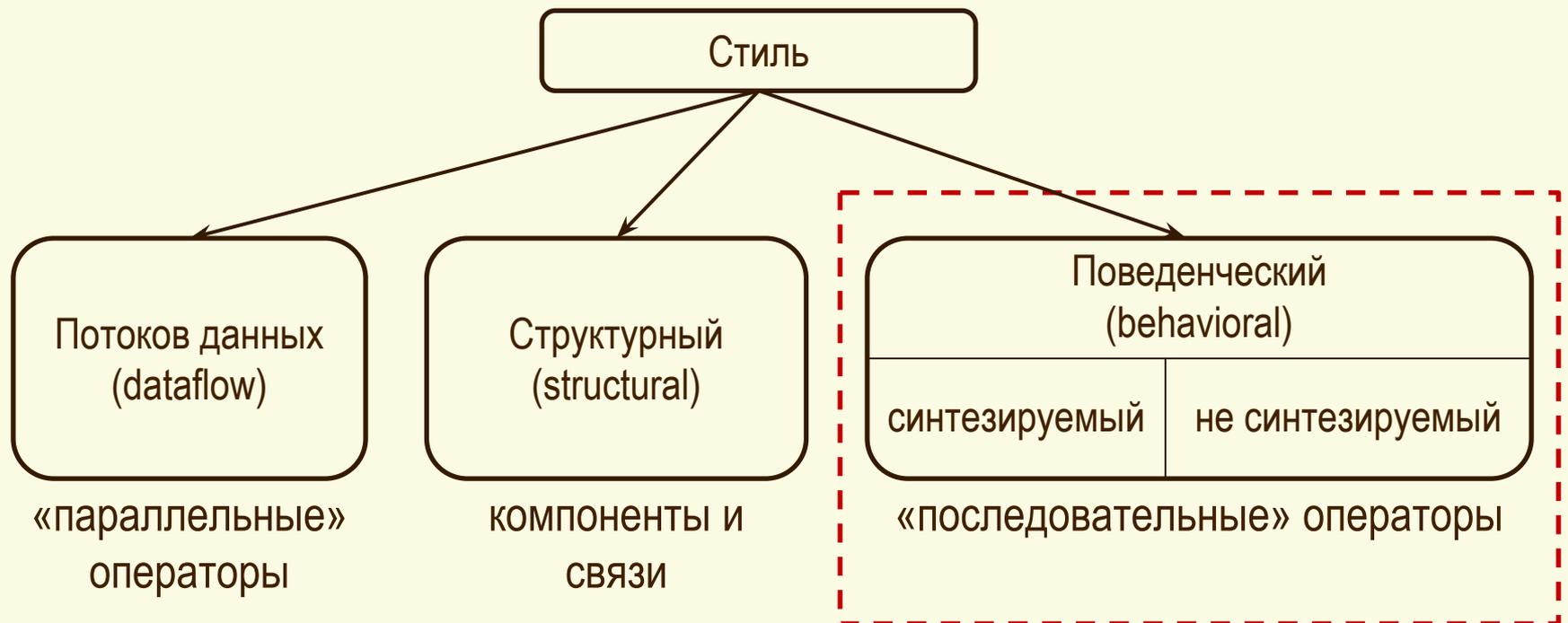
# Проектирование цифровых устройств на языке VHDL

Описание схем с памятью

# Структура цифрового устройства



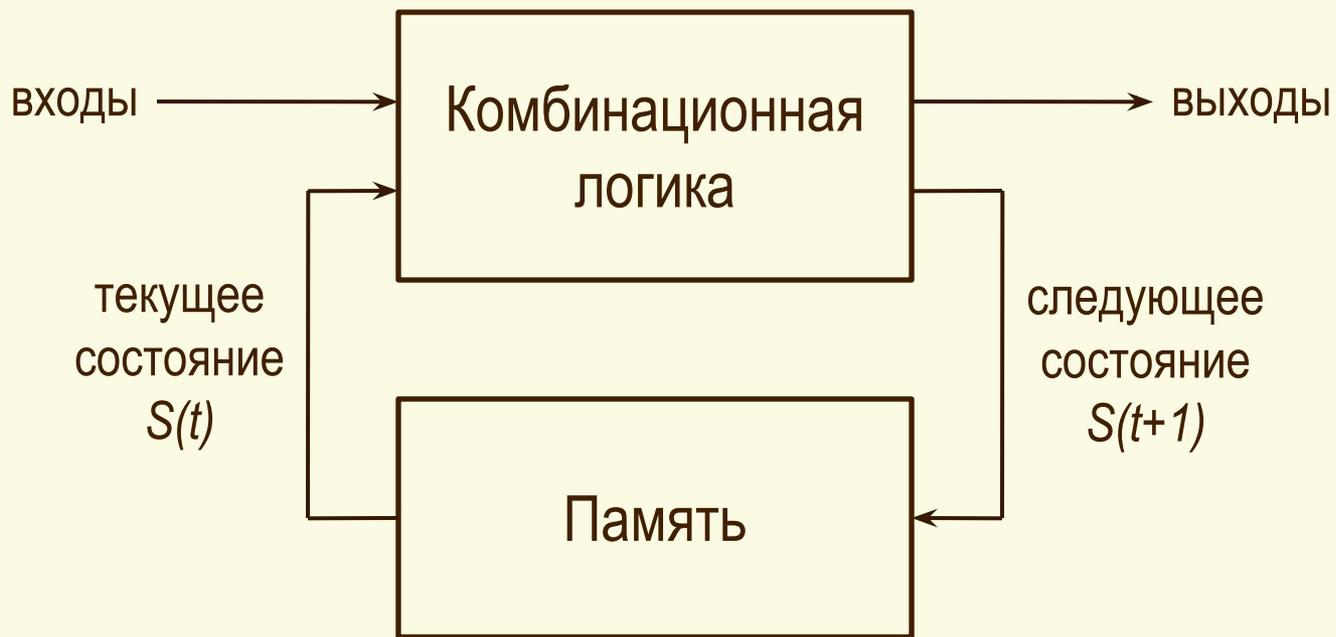
# Стили описания на VHDL





## Особенности схем с памятью

# Структура схемы с памятью



# Особенности схем с памятью

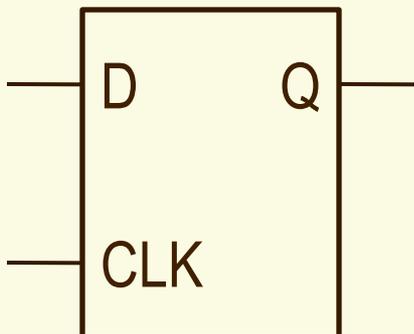
## Комбинационная схема

- Модель описания – система булевых уравнений
- Выход зависит только от текущих входов
- Данные распространяются по схеме от входов к выходам
- Значения изменяются при изменении входов
- Для хранения значений могут использоваться статические триггеры (latches)

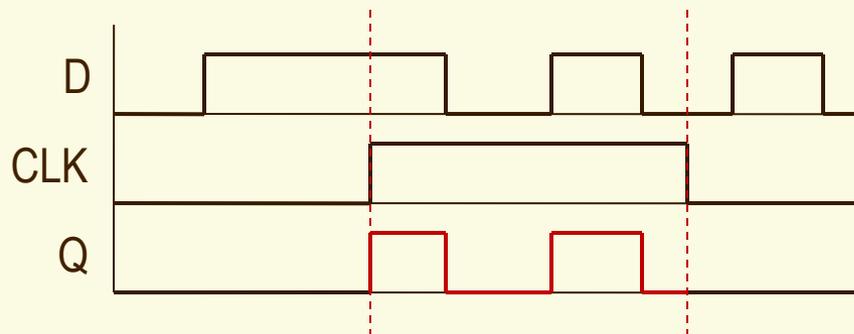
## Схема с памятью

- Модель описания – **конечный автомат**
- Выход зависит от текущих входов и их **истории**
- В схеме присутствуют **обратные связи**
- Значения изменяются по **фронту синхросигнала**
- Для хранения значений используются **динамические триггеры** (flip-flops) и **память** (RAM)

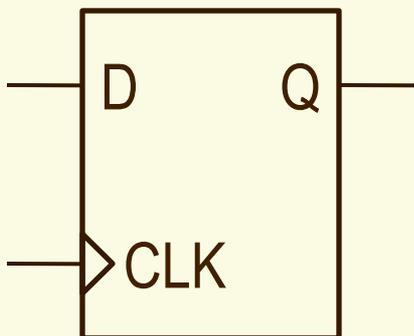
# Статические и динамические триггеры



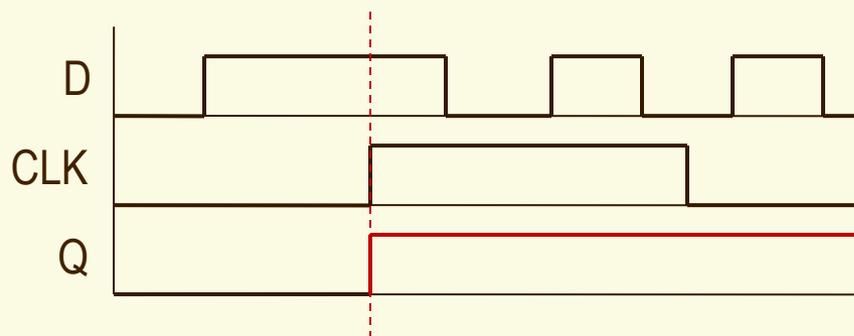
latch



Статический триггер «прозрачен» при высоком уровне синхросигнала



flip-flop

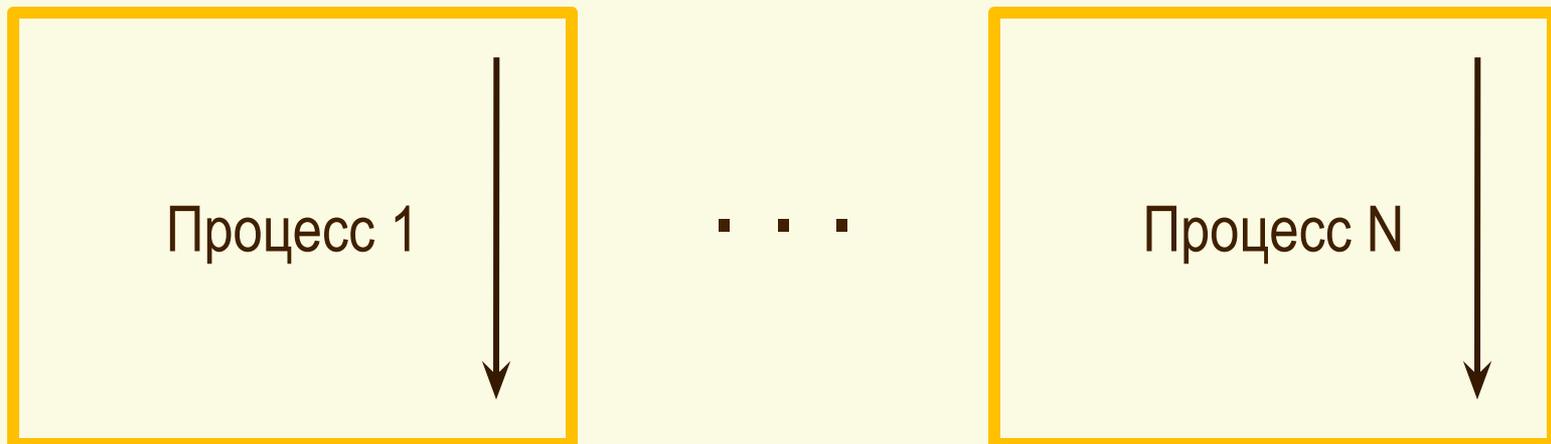


Динамический триггер запоминает значение в момент прихода фронта синхросигнала



# Поведенческий стиль

- Поведенческое описание  $\leftrightarrow$  алгоритм
- Для описания используются блоки **PROCESS**
  - **Внутри** процесса весь код выполняется **последовательно**
  - **Между собой** процессы выполняются **параллельно**



# Процессы – синтаксис

СПИСОК  
ЧУВСТВИТЕЛЬНОСТИ

```
process (sensitivity_list)
  declarations
begin
  statements
end process;
```

объявления  
переменных

тело процесса

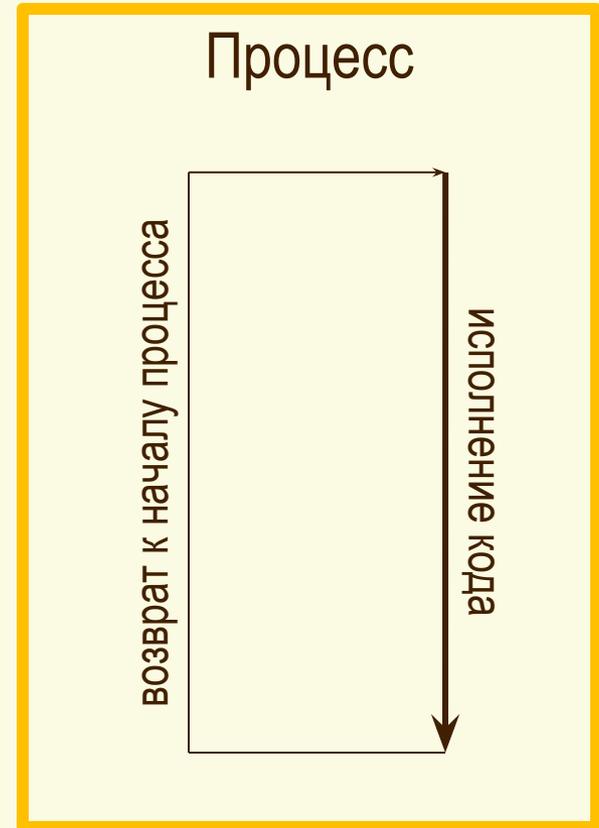
# Тело процесса

- Содержит **последовательные** операторы
  - Выполняются по очереди (один за другим) → возможна организация **ветвлений и циклов**
  - Синтаксис операторов отличается от их параллельных аналогов
- Семантика близка к традиционным языкам программирования

```
process (sensitivity_list)
    declarations
begin
    statements
end process;
```

# Тело процесса

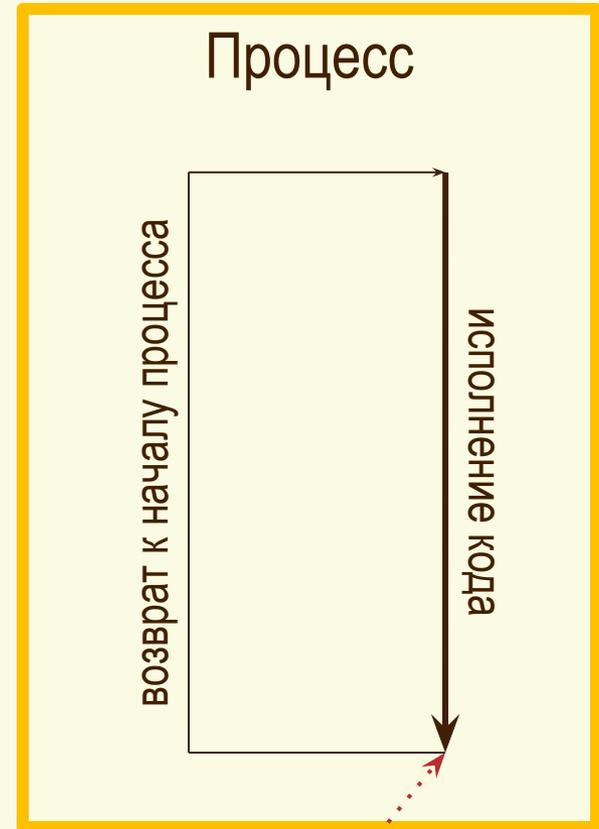
- Внутри процесса все операторы выполняются **последовательно**
  - Порядок имеет значение
- Процесс выполняется в **бесконечном цикле**
  - Исполнение **начинается** при изменении сигналов, к которым **чувствителен** процесс
  - Исполнение **приостанавливается** в конце процесса



# Список чувствительности (sensitivity list)

- Описывает сигналы, к которым чувствителен процесс
  - Сигналы перечисляются через запятую
  - Процесс начинает исполняться при **изменении** сигнала из списка чувствительности и приостанавливается по достижении **end process**
  - Эквивалентен оператору **wait on**
- Обязателен в **синтезируемом** коде
  - Может не использоваться в testbench

```
process (sensitivity_list)  
    declarations  
begin  
    statements  
end process;
```

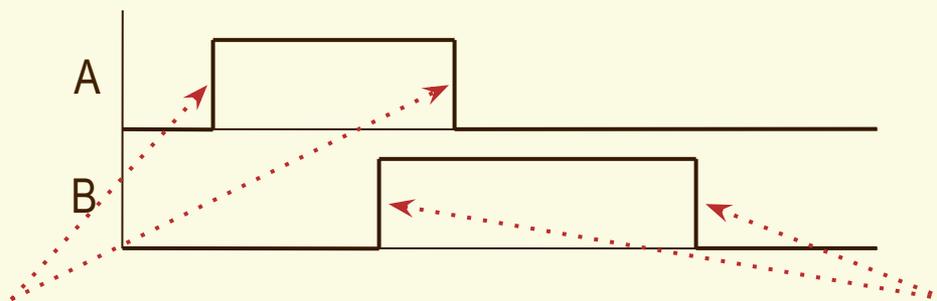


ожидание изменения  
сигнала из списка

# Список чувствительности (sensitivity list)

```
process  
begin  
    wait on a, c;  
    ...  
end process;
```

```
process (a, c)  
begin  
    ...  
end process;
```



сигнал **a** в списке  
чувствительности – код  
процесса будет выполнен

сигнал **b** не в списке  
чувствительности –  
процесс не выполнится

# Объявления переменных (declarations)

- Содержит описание **локальных переменных** процесса
  - Не может содержать объявления сигналов
- Синтаксис объявления переменной

```
variable var_name : type [ := default_value ] ;
```

имя переменной

тип переменной

значение по  
умолчанию  
(опционально)

```
process (sensitivity_list)  
    declarations  
begin  
    code  
end process;
```

# Сигналы и переменные

## Сигналы

- Могут быть объявлены в интерфейсе объекта или в архитектуре
- Оператор присваивания **<=**
- Значение присваивается при **приостановке процесса**
- Имеют «историю» (можно узнать, например, время последнего изменения)

## Переменные

- Могут быть объявлены и **использованы** только внутри процесса
- Оператор присваивания **:=**
- Значение присваивается **немедленно**
- Характеризуются только текущим значением

И сигналы, и переменные **сохраняют** свое значение между итерациями процесса

# Присваивание значений сигналам

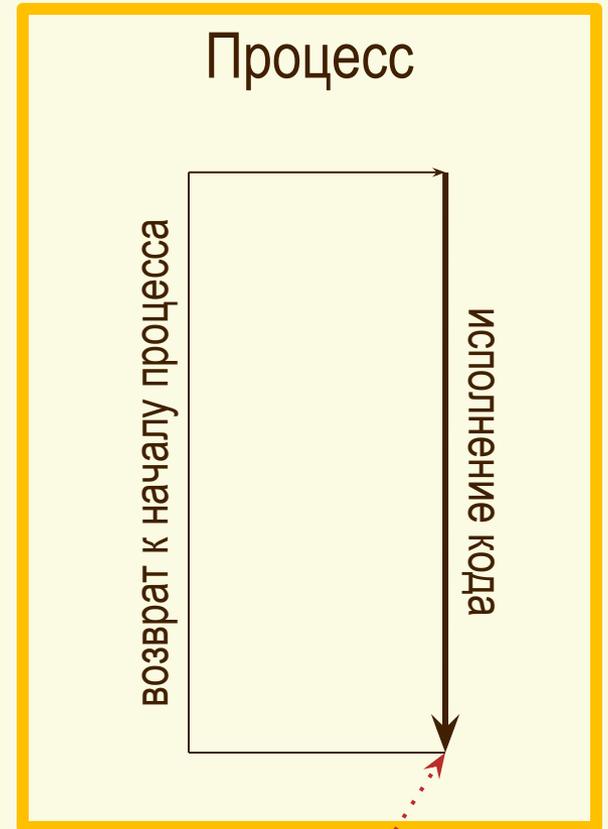
- Значения присваиваются сигналам при **приостановке** процесса:
  - По инструкции **wait**
  - По достижении **конца** процесса

```
process (clk)
begin
  ...
  sig <= "0010";
  if (sig = "0010") then
    ...
  end if;
  ...
end process;
```

сигнал

проверяется  
предыдущее значение

←



значения сигналам  
будут присвоены здесь



# Условный оператор

- Оператор **if-elsif-else**
  - Ветви **elsif** и **else** являются опциональными
- Выполняет **первый** блок кода **statements<sub>i</sub>**, для которого условие **ИСТИННО**
  - Если все условия ложны, выполняется безусловная ветвь **else**

```
if (condition1) then
    statements1
elsif (condition2) then
    statements2
...
elsif (conditionN) then
    statementsN
else
    statementsN+1
end if;
```

# Описание фронта сигнала – функция `rising_edge`

## `rising_edge(sig_name)`

- Возвращает **истинное** значение в момент **восходящего фронта** сигнала
  - Иначе возвращает значение «ложь»
  - Для описания **нисходящего** фронта может использоваться функция **`falling_edge(sig_name)`**
- Используется для описания синхронных схем
  - Аппаратная модель – **динамический триггер**

```
process(clk)
```

```
begin
```

```
    if rising_edge(clk) then
```

```
        ...
```

```
    присвоены
```

```
        -- значения сигналов и переменных будут  
        -- по фронту сигнала CLK
```

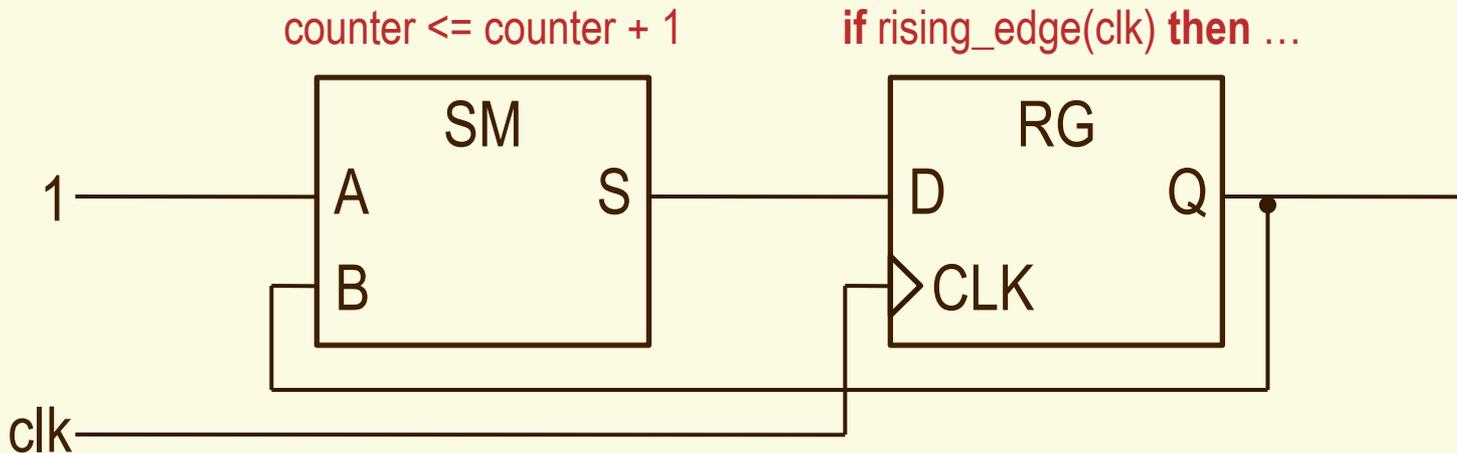
```
    end if;
```

```
end process;
```

шаблон описания  
синхронной схемы

# Описание фронта сигнала – функция rising\_edge

```
process(clk)
begin
  if rising_edge(clk) then
    counter <= counter + 1;
  end if;
end process;
```



# rising\_edge и sig\_name'event

- Альтернативное условие на фронт синхросигнала

`sig_name'event and sig_name = '1'`

- Различия между `rising_edge` и `sig_name'event`

- `rising_edge` определяет переходы  $0 \rightarrow 1$ ,  $L \rightarrow 1$
- `sig_name'event and sig_name='1'` определяет любые переходы `sig_name` вида  $* \rightarrow 1$ , кроме  $1 \rightarrow 1$

# Синхронные и асинхронные операции

- **Синхронные операции** – «привязаны» к фронту синхросигнала
  - Пример: запись в регистр
- **Асинхронные операции** – выполняются в произвольный момент времени (обычно по условию)
  - Пример: асинхронный сброс (reset)
- В условном операторе **if-else-elsif** как правило:
  - асинхронные операции **предшествуют** условию `rising_edge(sig_name)`
  - синхронные операции **соответствуют** условию `rising_edge(sig_name)`

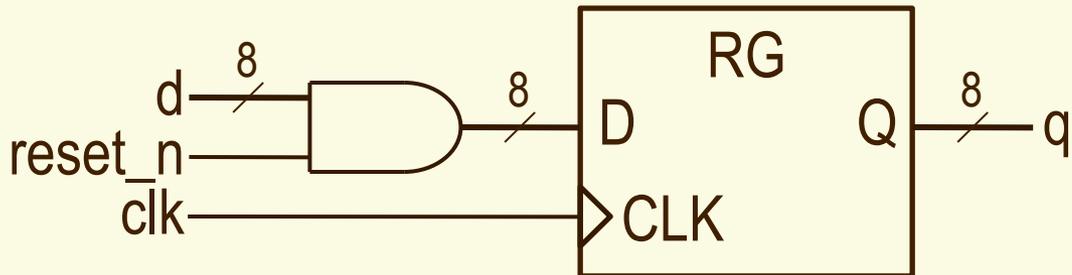
# Пример 1

## 8-разрядный регистр с **синхронным** сбросом

```
library ieee;
use ieee.std_logic_1164.all;

entity reg8 is
  port (
    clk, reset_n : in std_logic;
    d             : in std_logic_vector(7 downto 0);
    q            : out std_logic_vector(7 downto 0));
end entity;

architecture behav of reg8 is
begin
  process(clk)
  begin
    if rising_edge(clk) then
      if (reset_n = '0') then
        q <= x"00";
      else
        q <= d;
      end if;
    end if;
  end process;
end architecture;
```



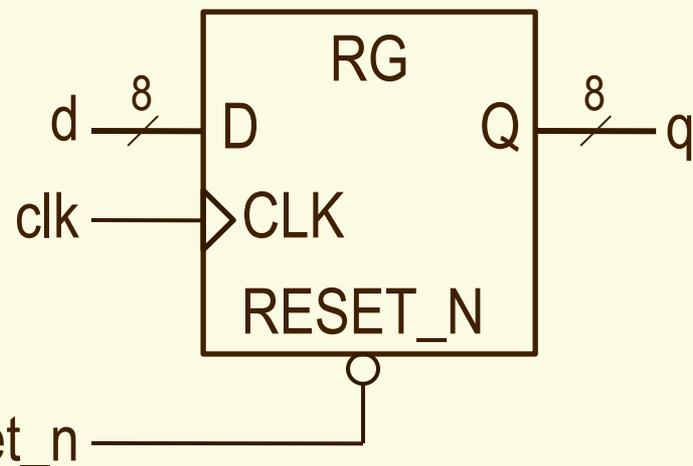
# Пример 2

## 8-разрядный регистр с **асинхронным сбросом**

```
library ieee;
use ieee.std_logic_1164.all;

entity reg8 is
  port (
    clk, reset_n : in std_logic;
    d              : in std_logic_vector(7 downto 0);
    q              : out std_logic_vector(7 downto 0));
end entity;

architecture behav of reg8 is
begin
  process(clk, reset_n)
  begin
    if (reset_n = '0') then
      q <= x"00";
    elsif rising_edge(clk) then
      q <= d;
    end if;
  end process;
end architecture;
```





# Оператор множественного ветвления case

# Оператор множественного ветвления

- Оператор **case**
  - Аналог в традиционных языках программирования – оператор **switch**
  - Аналог параллельного оператора **<=** с конструкцией **with-select-when**
- Выполняется блок **statements<sub>i</sub>**, для которого совпало значение **choise<sub>i</sub>** анализируемого выражения
  - Значения должны быть известны на момент компиляции
  - Значения должны покрывать **все возможные** варианты **expression**
  - Несколько значений можно разделять **вертикальной чертой |**
  - Вариант **others** включает все **явно не описанные** значения
- В блоке **statements<sub>i</sub>** может содержаться **один или более** последовательных операторов

```
case expression is
  when choise1 =>
    statements1
  ...
  when choiseN =>
    statementsN
  when others =>
    statementsN+1
end case;
```

# Пустой оператор

**null;**

- Не выполняет никаких действий
  - Используется там, где оператор требуется формально

**process(clk)**

**begin**

**if rising\_edge(clk) then**

**case mode is**

**when "00"           => result     <= op\_a + op\_b;**

**when "01"           => result     <= op\_a - op\_b;**

**when "10"           => result     <= 0;**

**when others       => null;           -- Описывает все прочие**

варианты mode

-- и реализует

режим хранения

**end case;**

**end if;**

**end process;**



# Оператор цикла for

- Оператор **for-loop**
  - Аналог в традиционных языках программирования – оператор **for**
- Выполняет блок **statements** заданное количество раз
  - На каждой итерации изменяется значение счетчика **counter** типа **integer**
  - Переменную **counter** заранее **объявлять не нужно**; она является **локальной** для цикла
- Диапазон **range**:
  - low **to** high
  - high **downto** low

```
for counter in range loop
    statements
end loop;
```

# Оператор цикла for

- Пример – генерация тестовых воздействий в testbench

```
process
begin
    test_value <= "00";
    test_mode <= "00";
    for mode in 0 to 3 loop
        for value in 0 to 3 loop
            wait for 10 ns;
            test_value <= test_value + 1;
        end loop;
        test_mode <= test_mode + 1;
    end loop;
end process;
```



# Оператор цикла while

- Оператор **while-loop**
  - Аналог в традиционных языках программирования – оператор **while**
  - Условие проверяется **перед** выполнением блока statements
- Выполняет блок statements, пока условие **ИСТИННО**

```
while condition loop  
    statements  
end loop;
```



# Оператор приостановки процесса

- Оператор **wait**
- Используется для приостановки выполнения процесса:
  - **wait for time** – на определенное время
  - **wait until condition** – до выполнения условия
  - **wait on signals** – до определенного события (изменения сигнала)
  - **wait** без параметров – завершение выполнения процесса
- Полная форма оператора:

```
wait on signals until condition for time;
```

- **Синтезируемое** ожидание фронта синхронизации:

```
wait until rising_edge(clk);
```