

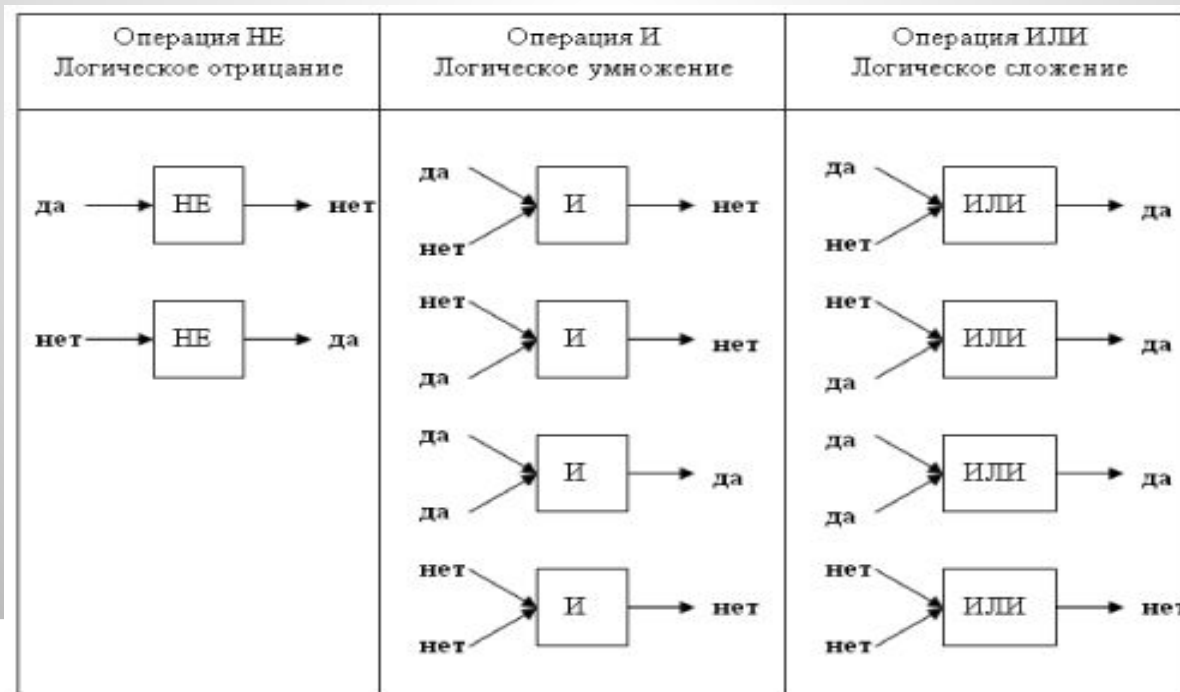


# Логические схемы

**Логические схемы** нужны для того чтобы в наглядной графической форме отобразить последовательность выполнения операций при вычислении логических формул.

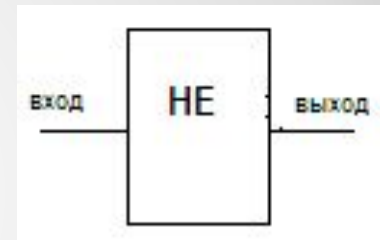
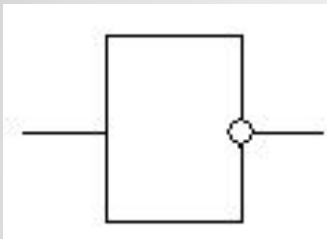
Входящие слева линии и цифры около них обозначают значения операндов, линия справа и соответствующая цифра - результат операции (значение на выходе логических элементов). 1 - это логическая единица (истина), 0 - логический ноль (ложь).

Таблицы истинности в форме логических схем будут выглядеть т.о.



## Логический элемент НЕ (инвертор)

Простейшим логическим элементом является *инвертор*, выполняющий функцию отрицания (инверсию). У этого элемента один вход и один выход. На функциональных схемах он обозначается:

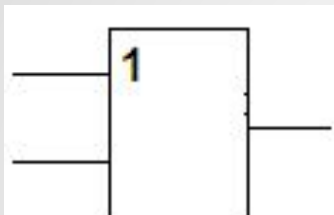


Если на вход поступает сигнал, соответствующий 1, то на выходе будет 0. И наоборот.

<i>вход</i>	<i>выход</i>
1	0
0	1

# Логический элемент ИЛИ (дизъюнктор)

Логический элемент, выполняющий логическое сложение, называется **дизъюнктор**. Он имеет, как минимум, два входа. На функциональных схемах он обозначается:

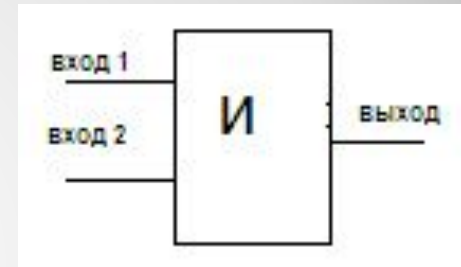
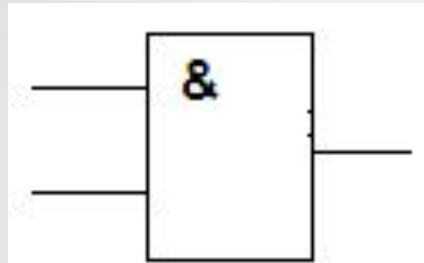


Если хотя бы на один вход поступает сигнал 1, то на выходе будет сигнал 1.

<i>вход 1</i>	<i>вход 2</i>	<i>выход</i>
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

# Логический элемент И (конъюнктор)

Логический элемент, выполняющий логическое умножение, называется **конъюнктор**. Он имеет, как минимум, два входа. На функциональных схемах он обозначается:



На выходе этого элемента будет сигнал 1 только в том случае, когда на все входы поступает сигнал 1. Когда хотя бы на одном входе будет ноль, на выходе также будет ноль.

<i>вход 1</i>	<i>вход 2</i>	<i>выход</i>
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

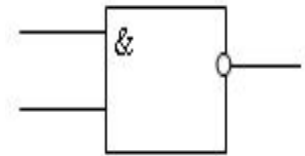
Другие логические элементы построены из трех простейших базовых элементов и выполняют более сложные логические преобразования информации.

Рассмотрим еще два логических элемента, которые играют роль базовых при создании более сложных элементов и схем.

### Логический элемент И-

Логический элемент И-НЕ выполняет логическую функцию штрих Шеффера (И-НЕ), он имеет, как минимум, два входа. На функциональных схемах он обозначается:

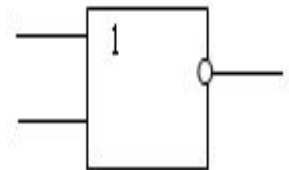
<i>вход 1</i>	<i>вход 2</i>	<i>выход</i>
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0



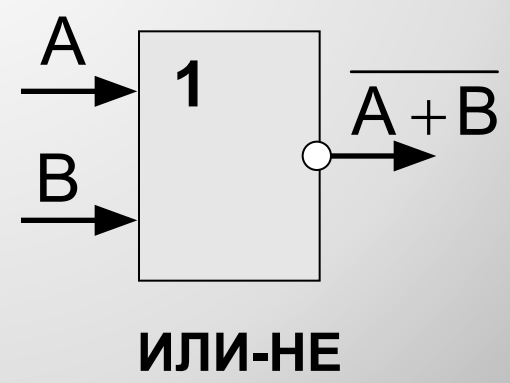
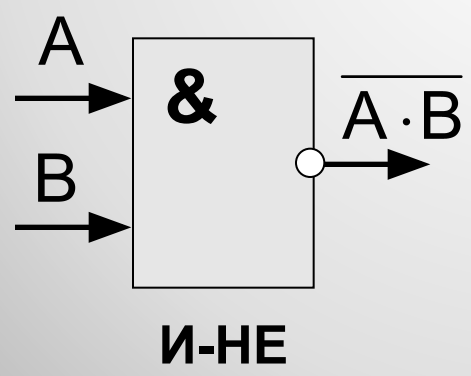
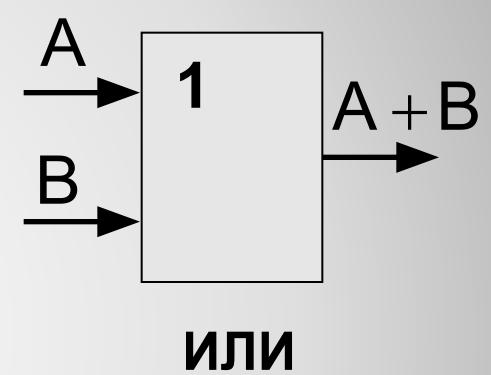
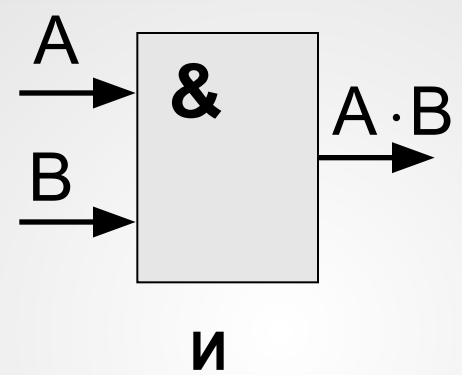
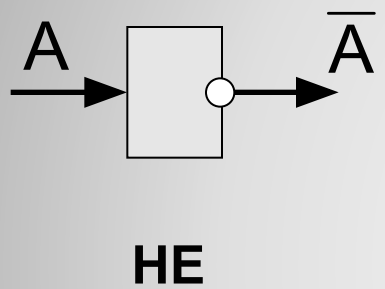
### Логический элемент

Логический элемент ИЛИ-НЕ выполняет логическую функцию стрелка Пирса (ИЛИ-НЕ), он имеет, как минимум, два входа. На функциональных схемах он обозначается:

<i>вход 1</i>	<i>вход 2</i>	<i>выход</i>
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0



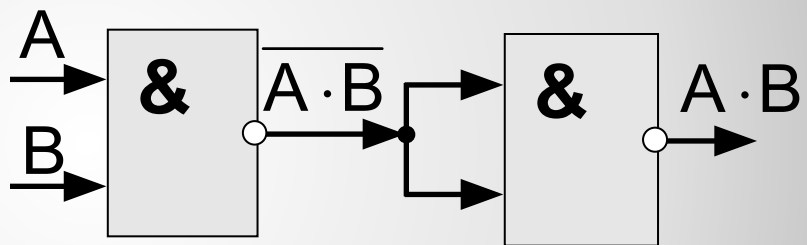
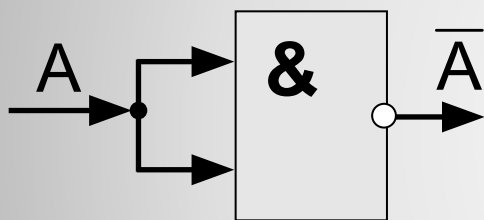
значок инверсии



Любое логическое выражение можно реализовать на элементах **И-НЕ** или **ИЛИ-НЕ**.

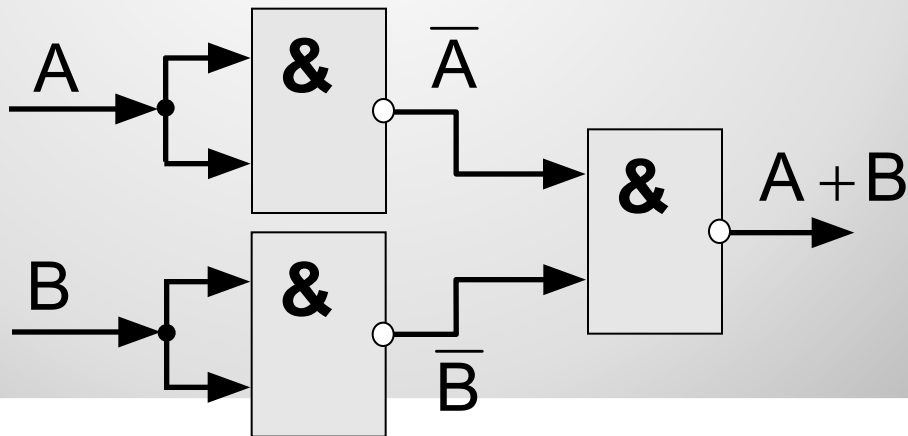
**НЕ:**  $\bar{A} = \bar{A} + \bar{A} = \overline{A \cdot A}$

**И:**  $A \cdot B = \overline{\overline{A \cdot B}}$



**ИЛИ:**

$A + B = \overline{\overline{A \cdot B}}$

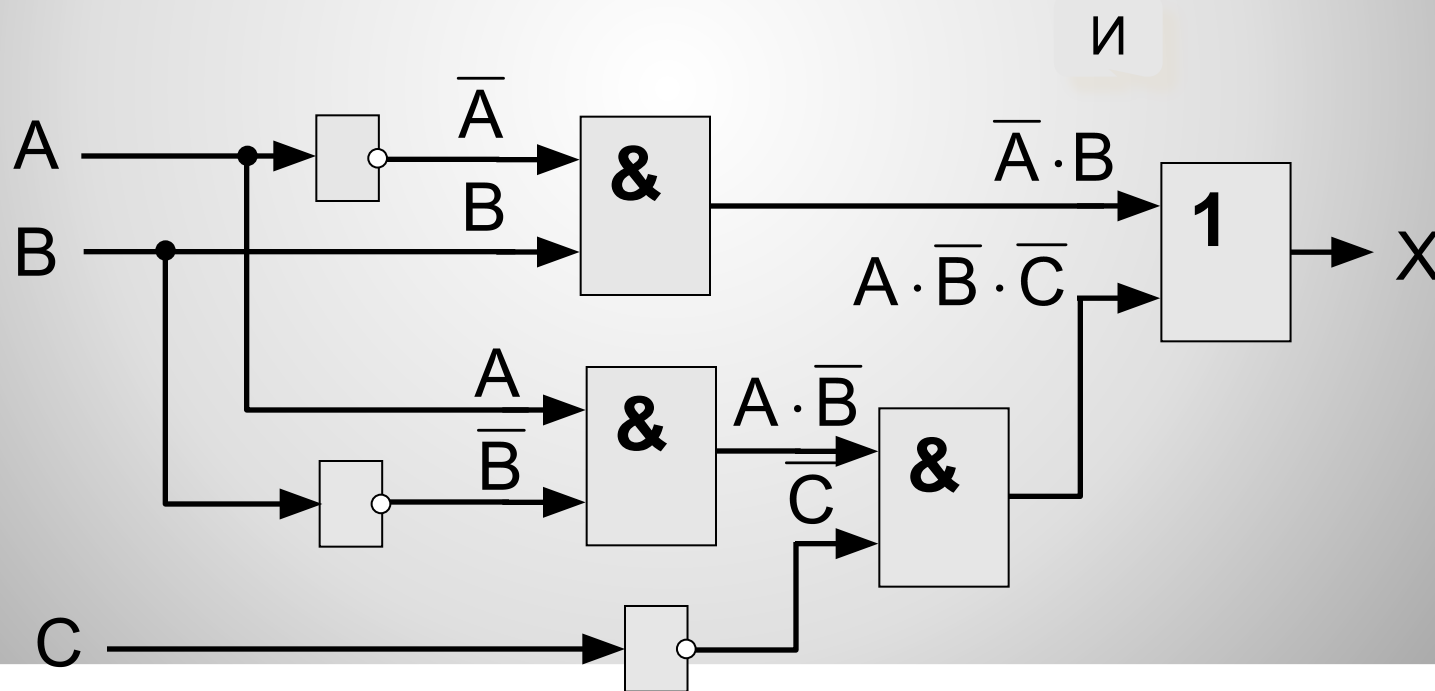




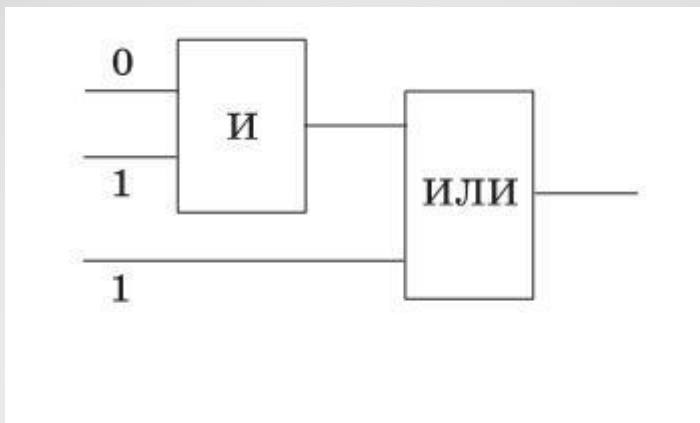
# Составление схем

последняя операция - ИЛИ

$$X = \bar{A} \cdot B + A \cdot \bar{B} \cdot \bar{C}$$



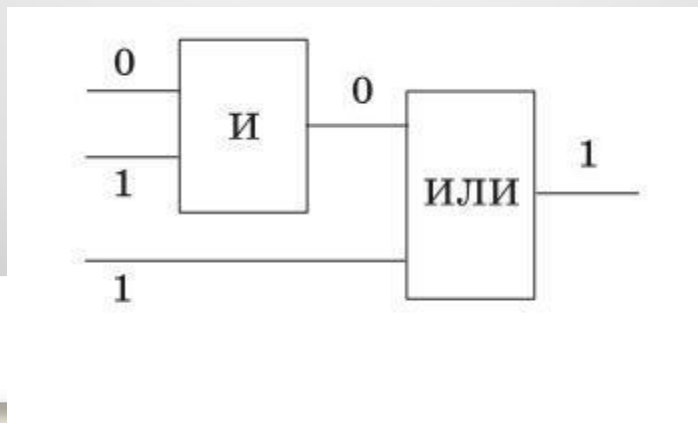
**Пример 1.** Нарисовать схему для логического выражения: **1 ИЛИ 0 и 1.**



Читать эту схему надо слева направо. Первой выполняется операция И (что наглядно видно на схеме), затем ИЛИ.

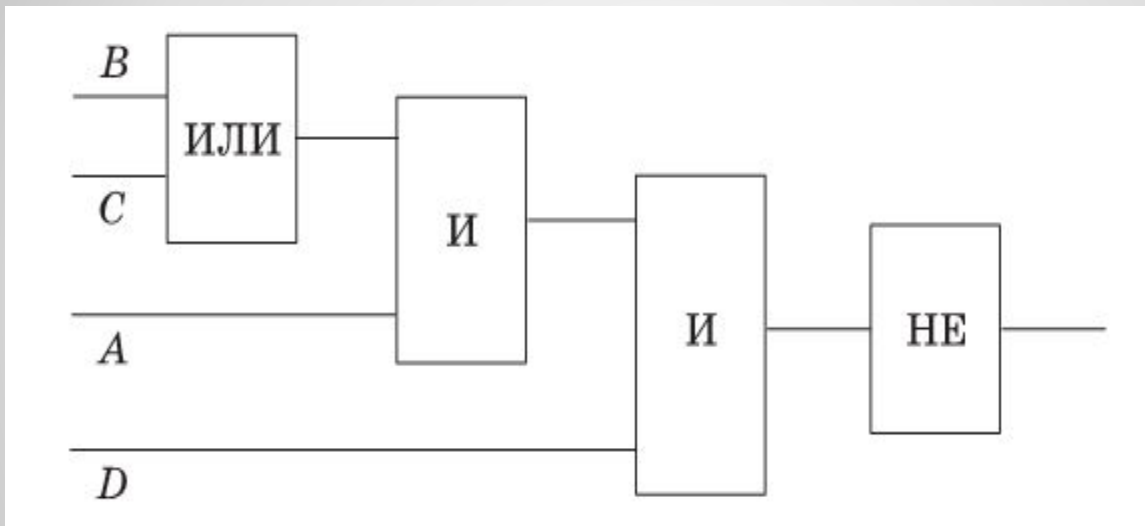
Теперь в порядке слева направо припишем к выходящим линиям результаты операций:

В результате получилась 1, т.е. "истина".



**Пример 2.** Представить в виде логической схемы логическую формулу:  
**НЕ (А И (В ИЛИ С) И D)**

Логическая схема будет выглядеть так:



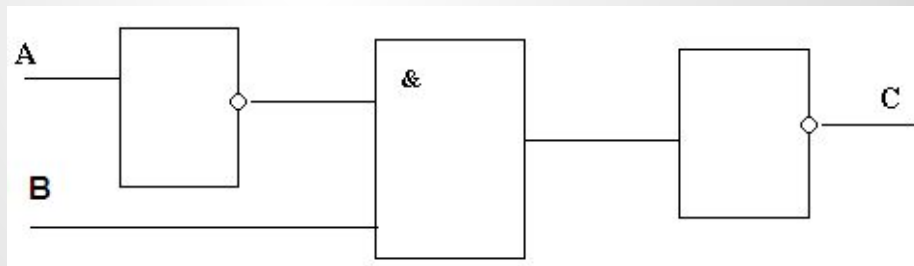
Теперь с помощью схемы рассчитаем значение формулы при  $A=C=D=1$ ,  
 $B=0$

В результате получится логический ноль, т.е. "ложно".

# Функциональные схемы

Сигнал, выработанный одним логическим элементом, можно подавать на вход другого элемента, это дает возможность образовывать цепочки из отдельных логических элементов — *функциональные схемы*.

**Функциональная (логическая) схема** – это схема, состоящая из логических элементов, которая выполняет определённую функцию. Анализируя функциональную схему, можно понять, как работает логическое устройство, т.е. дать ответ на вопрос: какую функцию она выполняет. Важной формой описания функциональных схем является структурная формула. Покажем на примере, как выписывают формулу по заданной функциональной схеме.



Ясно, что элемент “И” осуществляет логическое умножение значений  $\neg A$  и B. Над результатом в элементе “НЕ” осуществляется операция отрицания, т.е. вычисляется значение выражения:

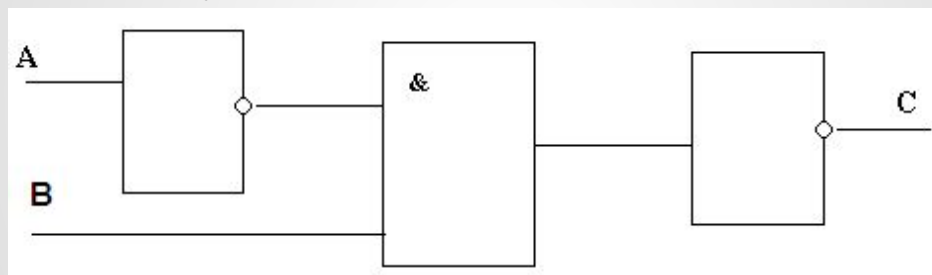
$$\overline{\overline{A} \& B}$$

Таким образом структурной формулой данной функциональной схемы является формула:

$$C = \overline{\overline{A} \& B}$$

# Таблица истинности функциональной схемы

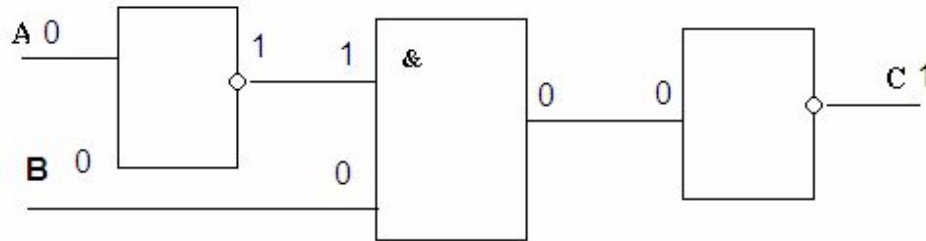
Для функциональной схемы можно составить таблицу истинности, то есть таблицу значений сигналов на входах и выходах схемы, по которой можно понять какую функцию выполняет данная схема. **Таблица истинности** - это табличное представление логической (функциональной) схемы в котором перечислены все возможные сочетания значений входных сигналов вместе со значением выходного сигнала для каждого из этих сочетаний. Составим таблицу истинности для данной логической схемы:



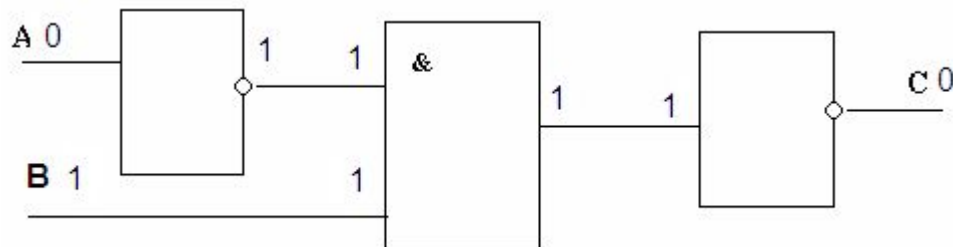
Начертим таблицу: количество столбцов = количество входов + количество выходов, количество строк =  $2^{\text{количество входов}}$ . В данной таблице 3 столбца и 4 строки. Заполним первые столбцы всеми возможными вариантами входных сигналов

A (вход 1)	B (вход 2)	C (выход)
0	0	
0	1	
1	0	
1	1	

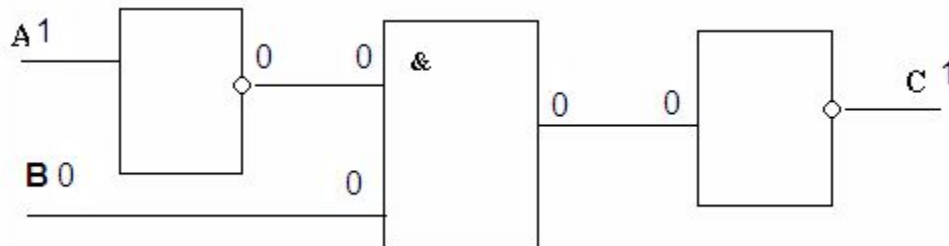
Рассмотрим первый вариант входных сигналов:  $A=0$ ,  $B=0$ . Проследим по схеме, как проходят и преобразуются входные сигналы. Результат, полученный на выходе ( $C=1$ ), запишем в таблицу.



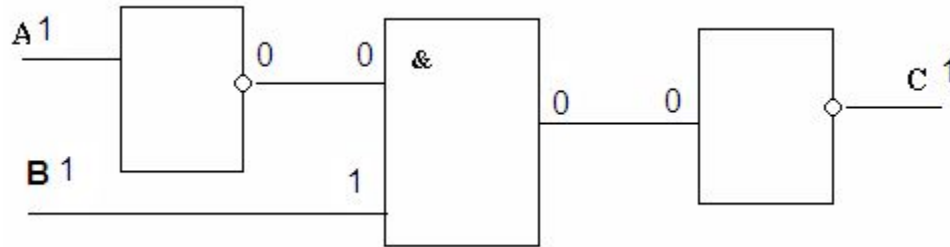
Рассмотрим второй вариант входных сигналов:  $A=0$ ,  $B=1$ . Проследим по схеме, как проходят и преобразуются входные сигналы. Результат, полученный на выходе ( $C=0$ ), запишем в таблицу.



Рассмотрим третий вариант входных сигналов:  $A=1$ ,  $B=0$ . Проследим по схеме, как проходят и преобразуются входные сигналы. Результат, полученный на выходе ( $C=1$ ), запишем в таблицу.



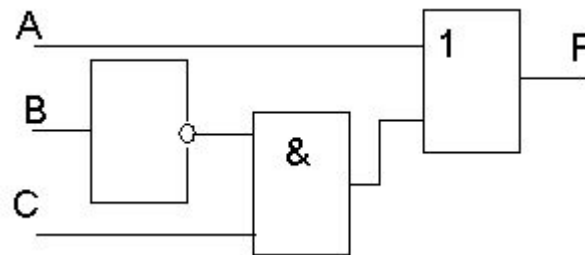
Рассмотрим четвёртый вариант входных сигналов:  $A=1$ ,  $B=1$ . Проследим по схеме, как проходят и преобразуются входные сигналы. Результат, полученный на выходе ( $C=1$ ), запишем в таблицу.



В результате получаем таблицу истинности данной логической схемы:

A (вход 1)	B (вход 2)	C (выход)
0	0	1
0	1	0
1	0	1
1	1	1

**Задание.** Построить таблицу истинности для данной логической схемы и записать формулу для данной схемы:



Обработка любой информации на компьютере сводится к выполнению процессором различных арифметических и логических операций. Для этого в состав процессора входит так называемое арифметико-логическое устройство (АЛУ). Оно состоит из ряда устройств, построенных на рассмотренных выше логических элементах. Важнейшими из таких устройств являются **триггеры, полусумматоры, сумматоры, шифраторы, дешифраторы, счетчики, регистры.**

Выясним , как из логических элементов разрабатываются логические устройства.

## **Логическая реализация типовых устройств компьютера**



## Этапы конструирования логического устройства.

Конструирование логического устройства состоит из следующих этапов:

1. Построение таблицы истинности по заданным условиям работы проектируемого узла (т.е. по соответствию его входных и выходных сигналов).
2. Конструирование логической функции данного узла по таблице истинности, ее преобразование (упрощение), если это возможно и необходимо.
3. Составление функциональной схемы проектируемого узла по формуле логической функции.

После этого остается только реализовать полученную схему.

**Задание.** Построить логическую схему для заданной таблицы истинности:

Запишем логическую функцию по данной таблице истинности:

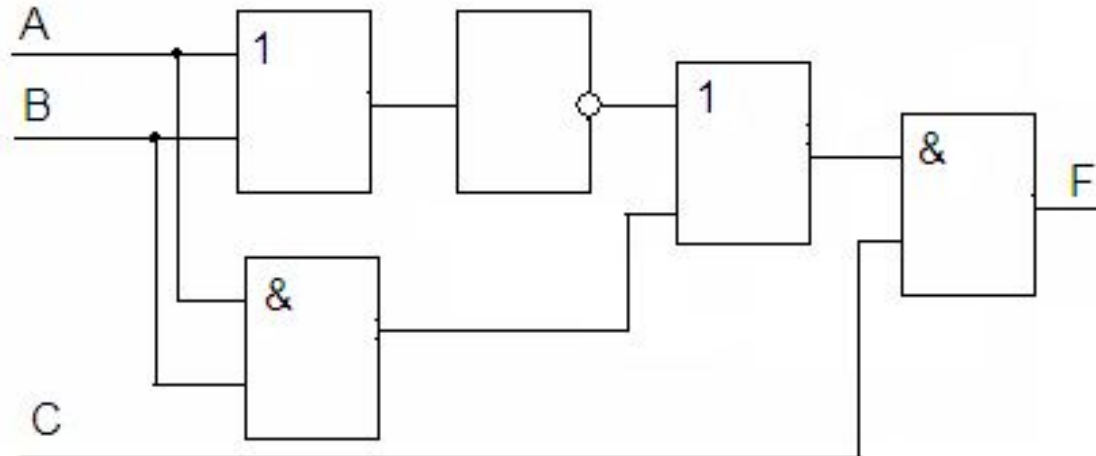
$$F = \bar{A} \& \bar{B} \& C \vee A \& B \& C$$

Упростим полученное логическое выражение:

$$F = C \& (\bar{A} \& \bar{B} \vee A \& B) = C \& ((A \vee B) \vee A \& B)$$

Построим логическую схему для данного выражения:

A	B	C	F
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	0
1	1	1	1



Попробуем, действуя по этому плану, сконструировать устройство для сложения двух двоичных чисел (**одноразрядный полусумматор**).

Пусть нам необходимо сложить двоичные числа **A** и **B**. Через **P** и **S** обозначим первую и вторую цифру суммы: **A + B = PS**. Вспомните таблицу сложения двоичных чисел.

1. Таблица истинности, определяющая результат сложения, имеет вид:

Слагаемые		Перенос	Сумма
A	B	P	S
0	0	0	0
0	1	0	1
1	0	0	1
1	1	1	0

2. Сконструируем функции  $P(A, B)$  и  $S(A, B)$  по этой таблице:

$$P(A, B) = A \& B$$

$$S(A, B) = \bar{A} \& B \vee A \& \bar{B}$$

Преобразуем вторую формулу, пользуясь законами

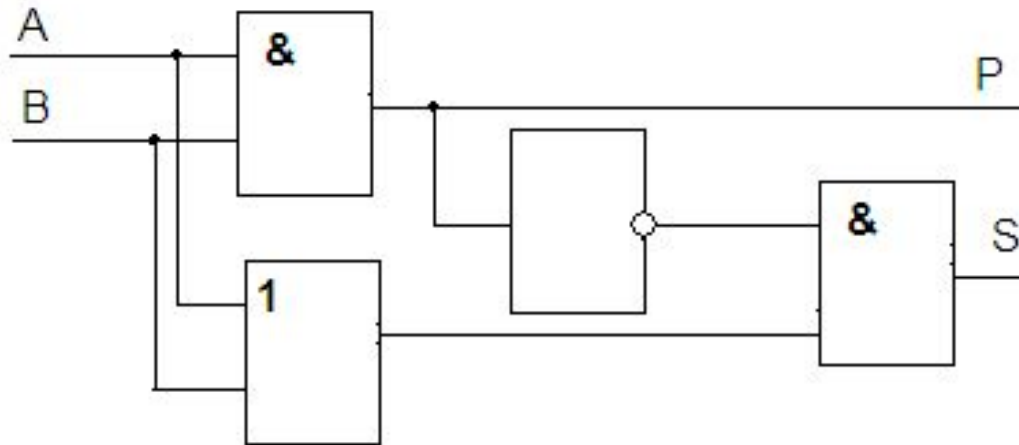
логики:

$$\begin{aligned} S(A, B) &= \bar{A} \& B \vee A \& \bar{B} = \bar{A} \& B \vee A \& \bar{B} \vee A \& \bar{A} \vee B \& \bar{B} = (\bar{A} \& A \vee \bar{A} \& B) \vee (A \& \bar{B} \vee B \& \bar{B}) = \\ &= \bar{A} \& (A \vee B) \vee \bar{B} \& (A \vee B) = (A \vee B) \& (\bar{A} \& \bar{B}) = (A \vee B) \& \overline{(A \& B)} \end{aligned}$$

3. Теперь можно построить функциональную схему одnorазрядного полусумматора:

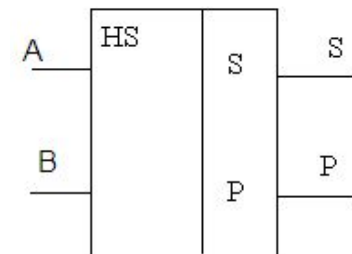
$$P(A, B) = A \& B$$

$$S(A, B) = (A \vee B) \& \overline{(A \& B)}$$



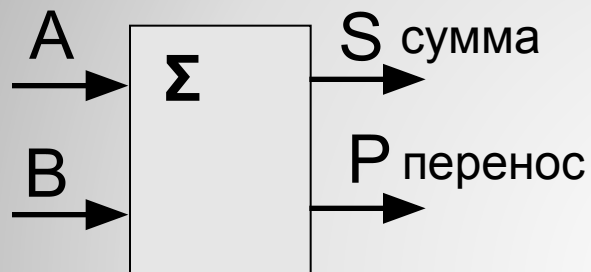
Чтобы убедиться в том, как работает схема, проследите за прохождением сигналов в каждом из четырёх случаев и составьте таблицу истинности данной логической схемы.

**Условное обозначение одnorазрядного сумматора:**



# Полусумматор

**Полусумматор** – это логическая схема, способная складывать два одноразрядных двоичных числа.



A	B	P	S
0	0	0	0
0	1	0	1
1	0	0	1
1	1	1	0

$$P = A \cdot B$$

$$S = A \oplus B = A \cdot \bar{B} + \bar{A} \cdot B$$

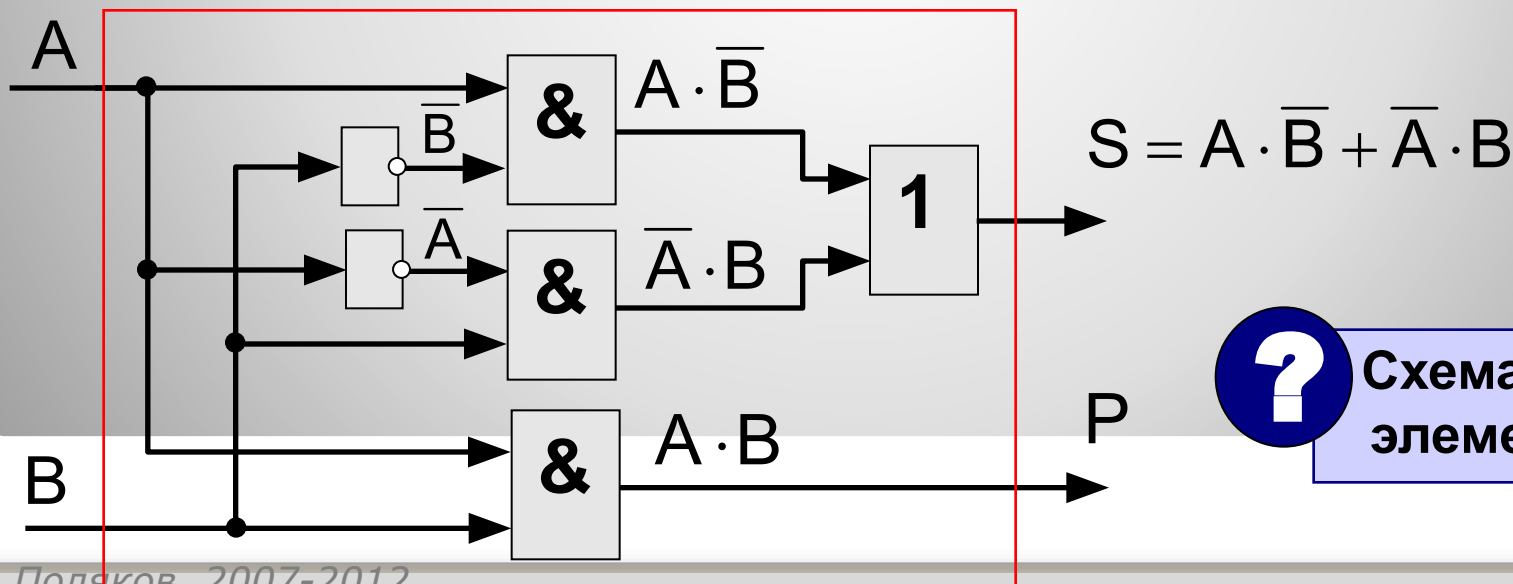


Схема на 4-х элементах?

## Полный одноразрядный сумматор.

Одноразрядный двоичный сумматор на три входа и два выхода называется *полным одноразрядным сумматором*.

Логика работы одноразрядного сумматора на три входа или полного сумматора приведена в таблице, где **A**, **B** - суммируемые двоичные цифры, **P<sub>0</sub>** - перенос из младшего разряда, **S** - образующаяся сумма данного разряда и осуществляет перенос **P** в следующий старший разряд.

Слагаемые		Перенос из младшего разряда	Сумма	Перенос
A	B	P <sub>0</sub>	S	P
0	0	0	0	0
0	0	1	1	0
0	1	0	1	0
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	1
1	1	0	0	1
1	1	1	1	1

Формула переноса  $P = A \& B \& \bar{P}_0 \vee \bar{A} \& B \& P_0 \vee A \& \bar{B} \& P_0 \vee A \& B \& P_0$

Формула для вычисления  
суммы:

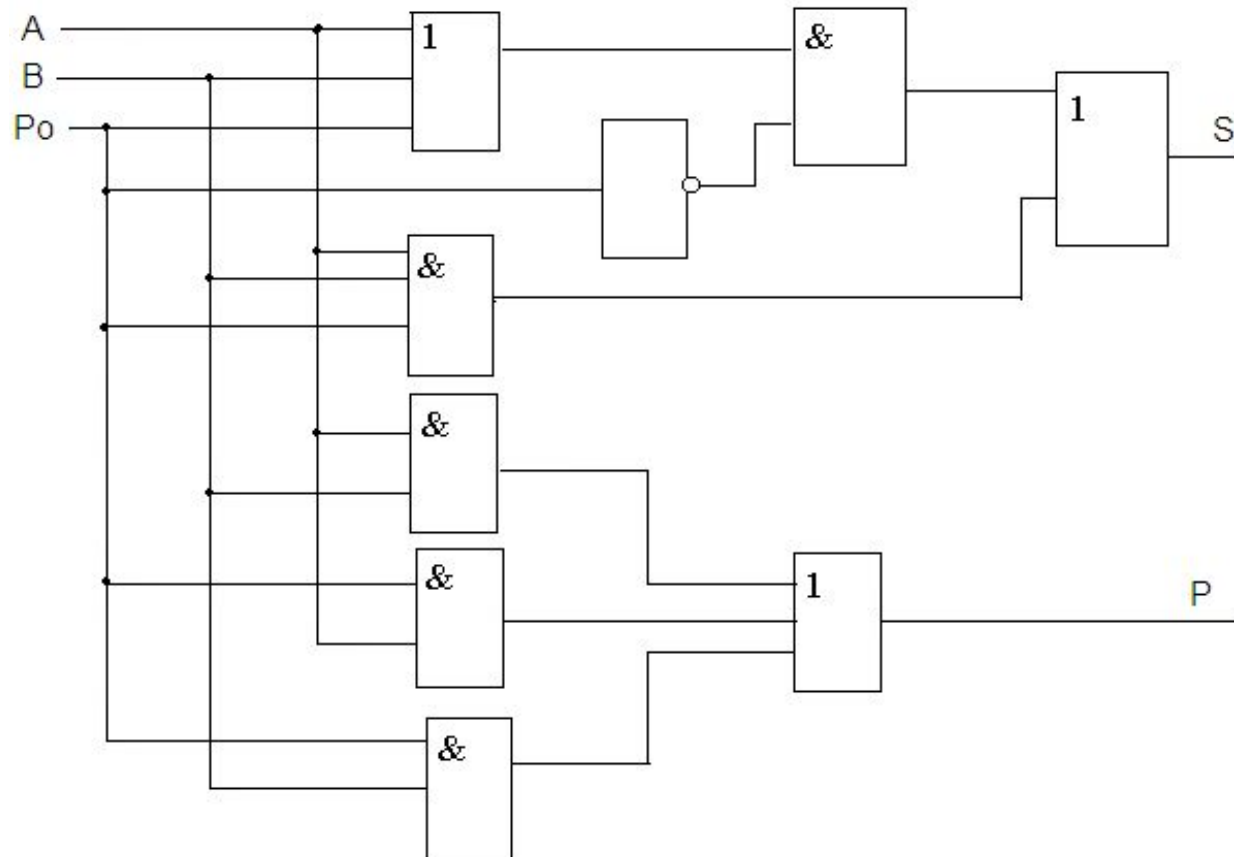
$$S = \bar{A} \& B \& \bar{P}_0 \vee A \& \bar{B} \& \bar{P}_0 \vee \bar{A} \& \bar{B} \& P_0 \vee A \& B \& P_0$$

После преобразования формулы переноса и суммы принимают вид:

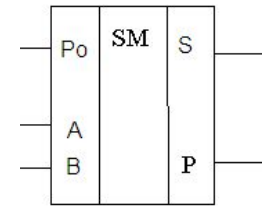
$$P = A \& B \vee A \& P_0 \vee B \& P_0$$

$$S = (A \vee B \vee P_0) \& \bar{P}_0 \vee (A \& B \& P_0)$$

Теперь можно построить схему полного одноразрядного сумматора с учётом переноса из младшего разряда.

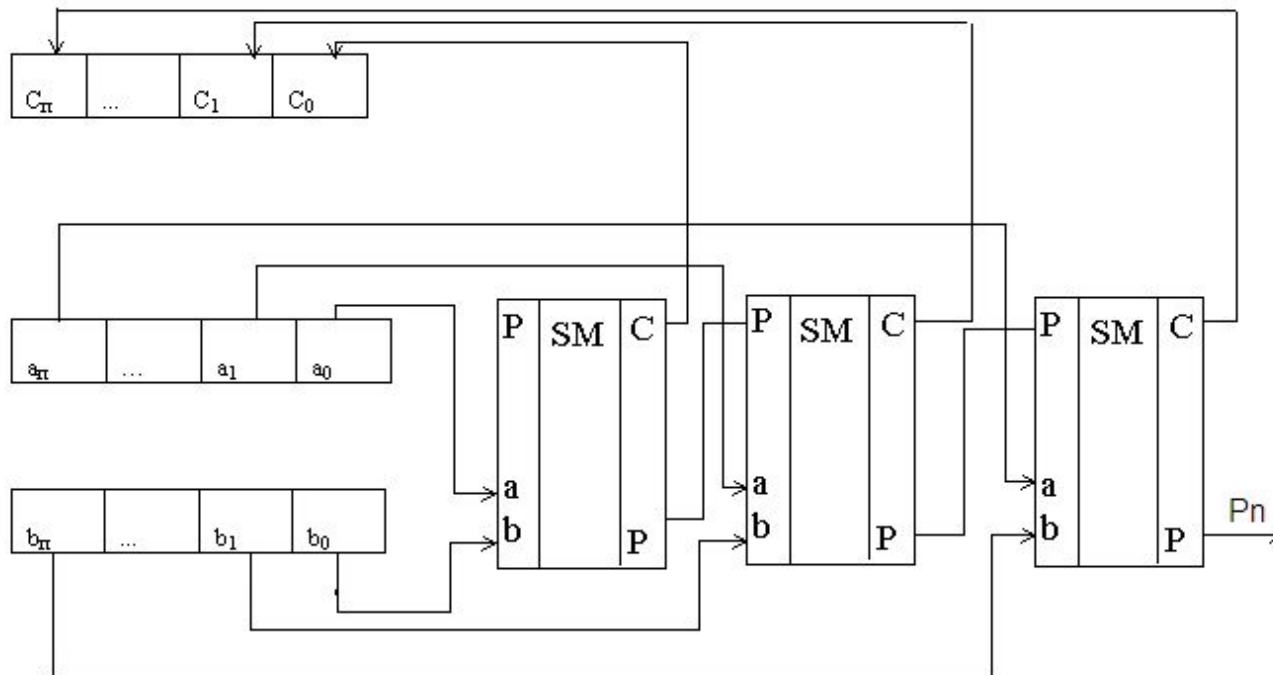


**Сумматор** - это электронная логическая схема, выполняющая суммирование двоичных чисел поразрядным сложением. Сумматор является центральным узлом арифметико-логического устройства процессора. Находит он применение и в других устройствах компьютера. В реальных электронных схемах сумматор изображается так:



Сумматор выполняет сложение *многозначных двоичных чисел*. Он представляет собой последовательное соединение *одноразрядных двоичных сумматоров*, каждый из которых осуществляет сложение в одном разряде. Если при этом возникает переполнение разряда, то перенос суммируется с содержимым старшего соседнего разряда.

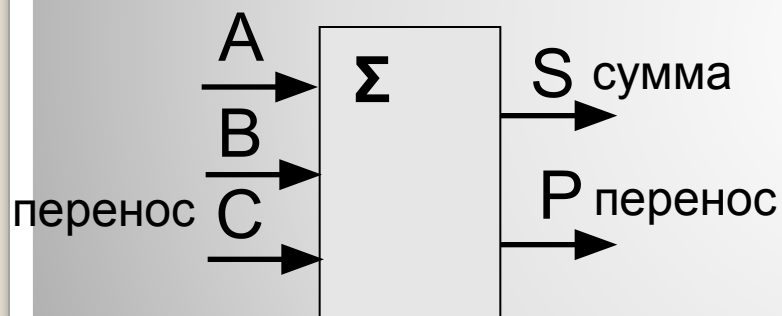
На рисунке показано, как из  $N$  сумматоров можно составить устройство для сложения двух  $N$ -разрядных двоичных кодов, это схема *многоразрядного сумматора*.





# Сумматор

**Сумматор** – это логическая схема, способная складывать два одноразрядных двоичных числа с переносом из предыдущего разряда.

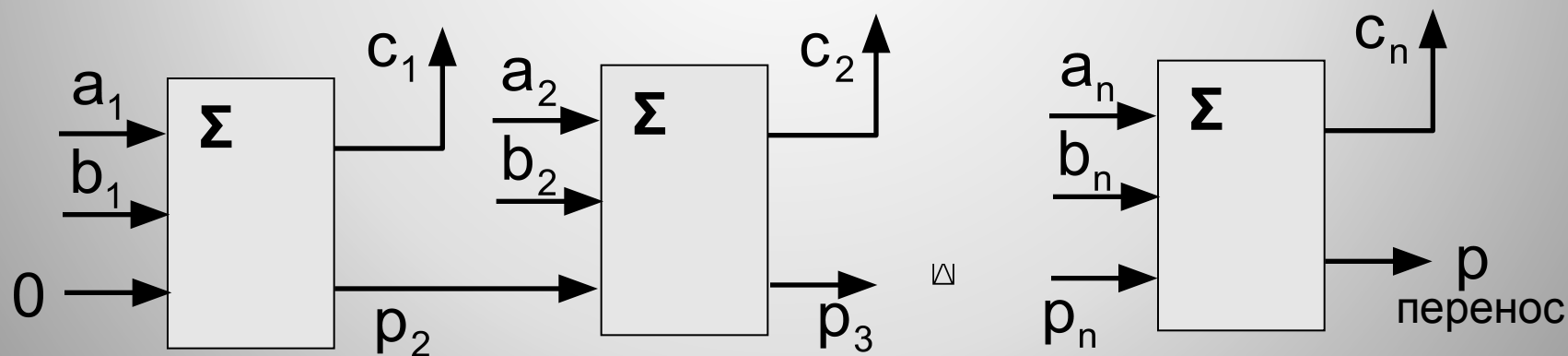


A	B	C	P	S
0	0	0	0	0
0	0	1	0	1
0	1	0	0	1
0	1	1	1	0
1	0	0	0	1
1	0	1	1	0
1	1	0	1	0
1	1	1	1	1

# Многоразрядный сумматор

это логическая схема, способная складывать два  $n$ -разрядных двоичных числа.

$$\begin{array}{r}
 A = \quad a_n \quad a_{n-1} \quad \boxtimes \quad a_1 \\
 + \quad B = \quad b_n \quad b_{n-1} \quad \boxtimes \quad b_1 \\
 \hline
 C = \quad \boxed{p} \quad c_n \quad c_{n-1} \quad \boxtimes \quad c_1 \\
 \text{перенос}
 \end{array}$$



# ТРИГГЕР

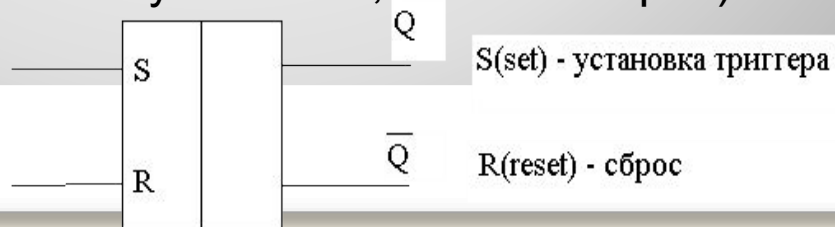
**Триггер** - электронная схема, применяемая для хранения значения одноразрядного двоичного кода.

Воздействуя на входы триггера, его переводят в одно из двух возможных состояний (0 или 1). С поступлением сигналов на входы триггера в зависимости от его состояния либо происходит переключение, либо исходное состояние сохраняется. При отсутствии входных сигналов триггер сохраняет свое состояние сколь угодно долго.

Термин *триггер* происходит от английского слова *trigger* - защёлка, спусковой крючок. Для обозначения этой схемы в английском языке чаще употребляется термин *flip-flop*, что в переводе означает "хлопанье". Это звукоподражательное название электронной схемы указывает на её способность почти мгновенно переходить ("перебрасываться") из одного электрического состояния в другое.

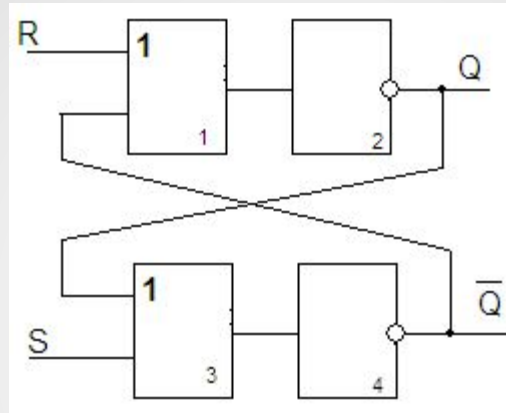
Существуют разные варианты исполнения триггеров в зависимости от элементной базы (И-НЕ, ИЛИ-НЕ) и функциональных связей между сигналами на входах и выходах (*RS*, *JK*, *T*, *D* и другие).

Самый распространённый тип триггера - это *RS*-триггер (*S* и *R* соответственно от английских *set* - установка, и *reset* - сброс). Условное обозначение *RS*-триггера:



# RS-триггер

RS-триггер построен на 2-х логических элементах: ИЛИ - НЕ либо И - НЕ. Как, правило, триггер имеет 2 выхода: прямой и инверсный ( $\bar{Q}$ )



## Как он работает?

Пусть на вход элемента №1 подан сигнал 1, а на вход элемента №3 - 0. На выходе элемента №1 независимо от того, какой второй сигнал поступит на вход, будет 1, т.к. это элемент ИЛИ (по свойствам дизъюнкции). Пройдя через элемент №2 сигнал примет значение 0 ( $Q=0$ ).

Следовательно, и на втором входе элемента №3 установится сигнал 0. На выходе элемента №3 - 0. Пройдя через элемент №4 сигнал изменится на 1. Следовательно,  $\bar{Q}=1$ .

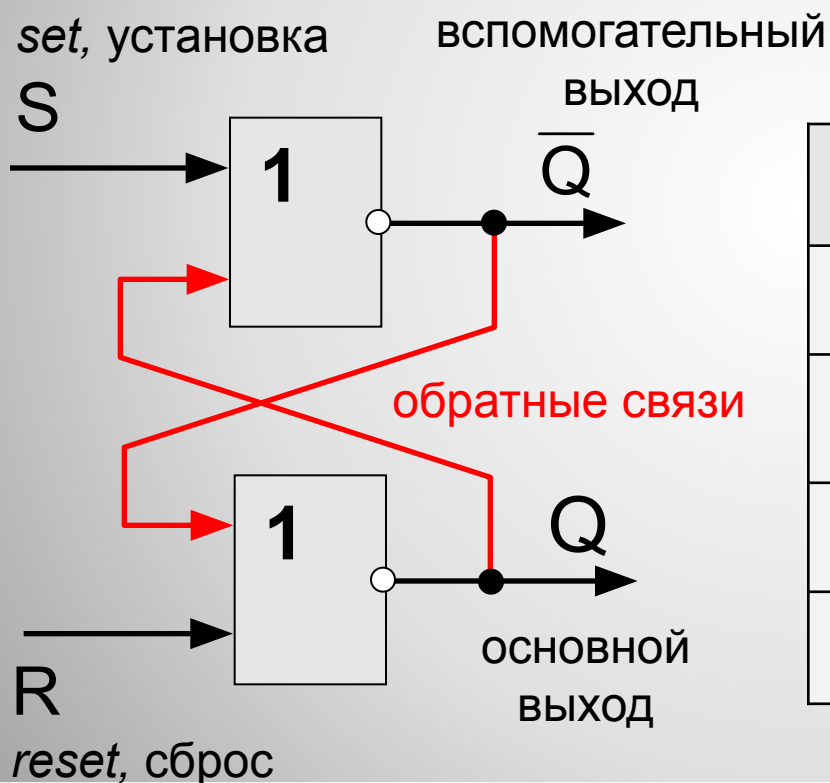
Убедимся, что данное устройство сохраняет информацию. Запомним, что  $S=0$ ,  $R=1$ ,  $Q=0$ ,  $\bar{Q}=1$ .

В момент прекращения входных сигналов ( $S=0$ ,  $R=0$ ) на выходе  $\bar{Q}=1$ . Это напряжение подается на вход элемента №1. На выходе элемента №1 сохраняется 1, и на  $Q$  - сигнал 0. На входах

элемента №3 - 0, следовательно  $\bar{Q}=1$ . Таким образом, при отсутствии на внешних входах сигналов 1 триггер поддерживает постоянное напряжение на своих выходах. Чтобы изменить напряжение на выходах триггера, надо подать сигнал 1 на вход элемента №3. Тогда  $Q=1$ ,  $\bar{Q}=0$ .

# Триггер (англ. *trigger* – защёлка)

**Триггер** – это логическая схема, способная хранить 1 бит информации (1 или 0). Строится на 2-х элементах **ИЛИ-НЕ** или на 2-х элементах **И-НЕ**.



S	R	Q	$\bar{Q}$	режим
0	0	Q	$\bar{Q}$	хранение
0	1	0	1	сброс
1	0	1	0	установка 1
1	1	0	0	запрещен