
ЛОГИЧЕСКИЕ ОСНОВЫ ПОСТРОЕНИЯ ЭВМ



ЛИСТ ОПОРНЫХ СИГНАЛОВ 1 (ЛОС1)

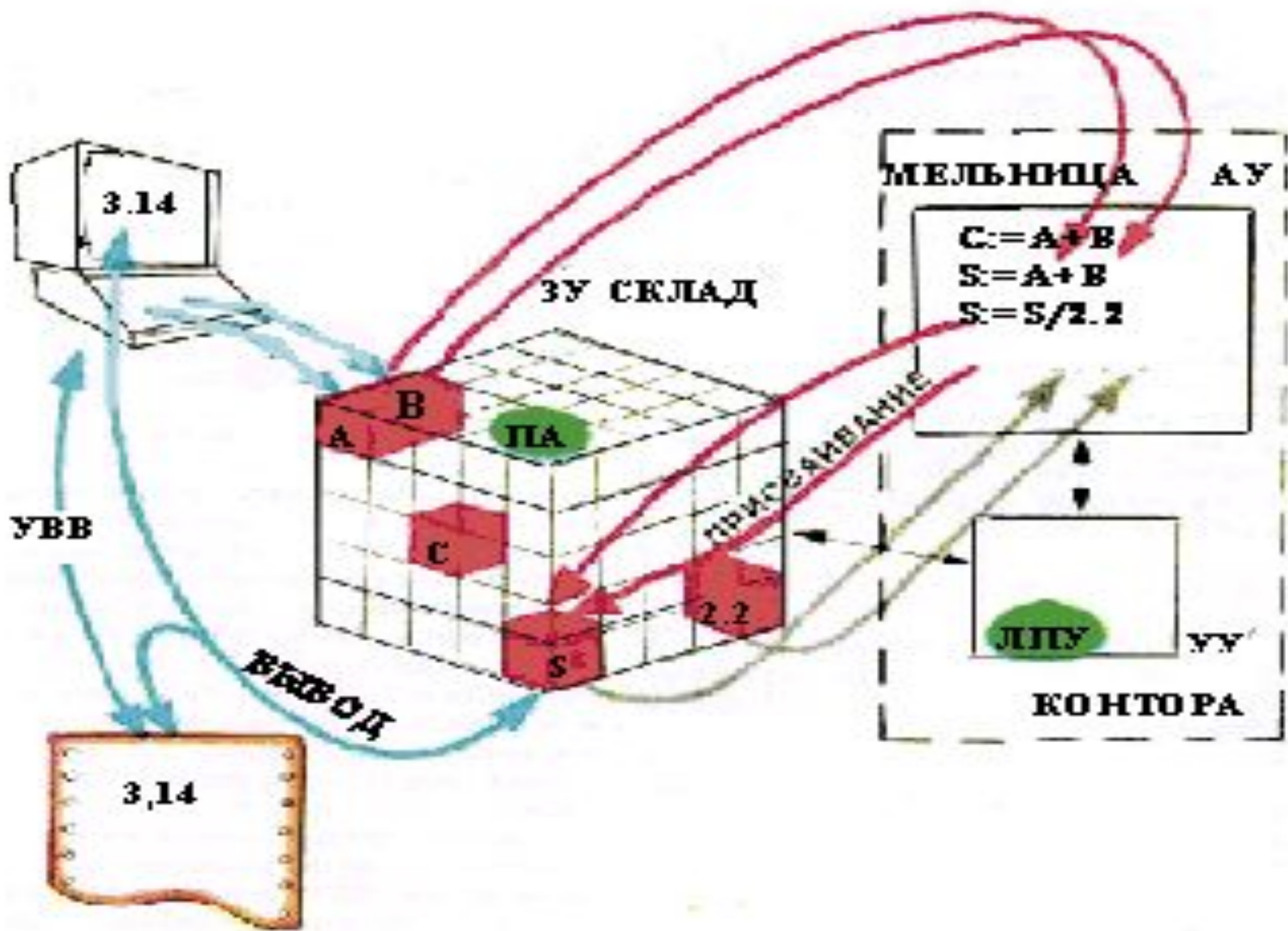
ИНФО №3, 1997 Г., С. 26,
презентация
РАБОТА.PPT



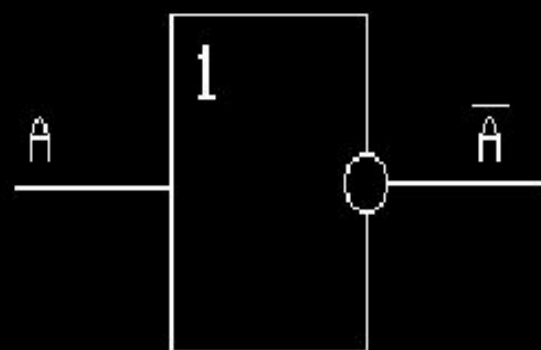
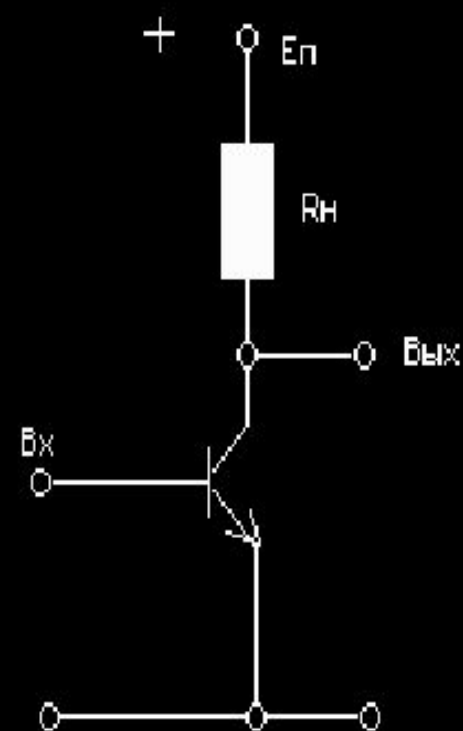
ИНФОРМАЦИЯ НА ЛОС1 - ЭТО СИСТЕМАТИЗИРОВАННОЕ НАГЛЯДНОЕ ПРЕДСТАВЛЕНИЕ СЛЕДУЮЩИХ ПОНЯТИЙ.

- Функциональная схема ЭВМ.
- Структура оперативной памяти.
- Принцип адресации ячеек памяти.
- Принцип программного управления ЭВМ.
- Операция ввода информации и операция присваивания, их роль в алгоритмах.





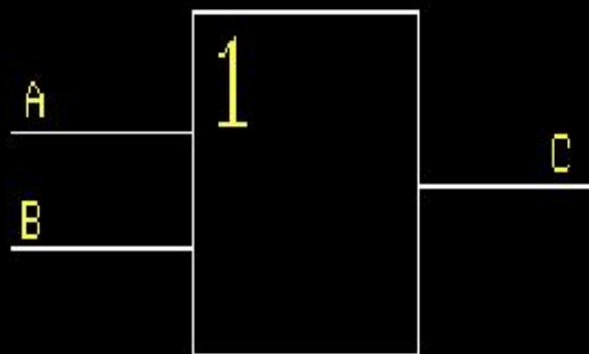
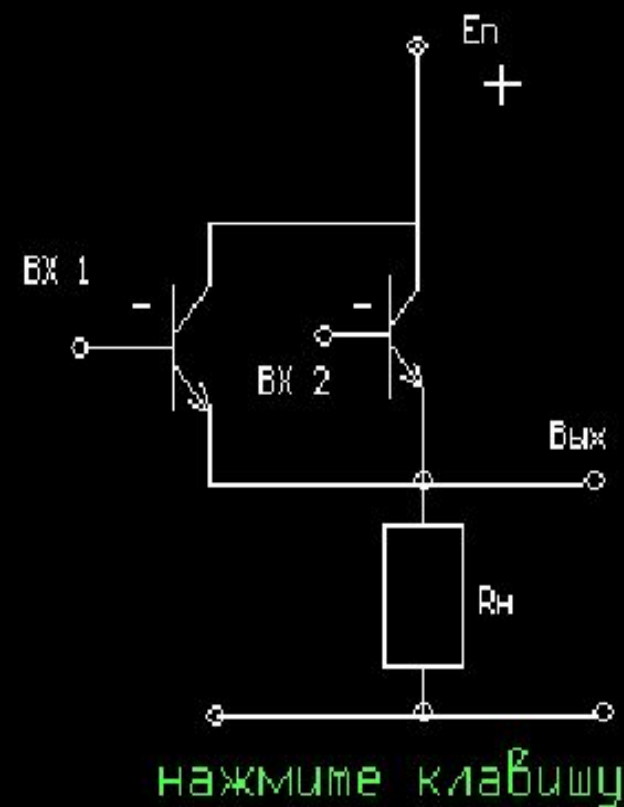
Элемент НЕ



A	\overline{A}
0	1
1	0

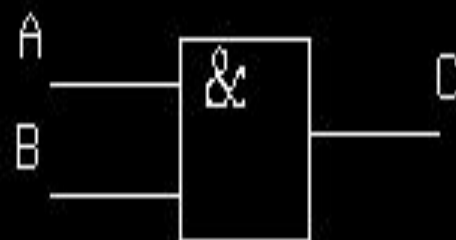
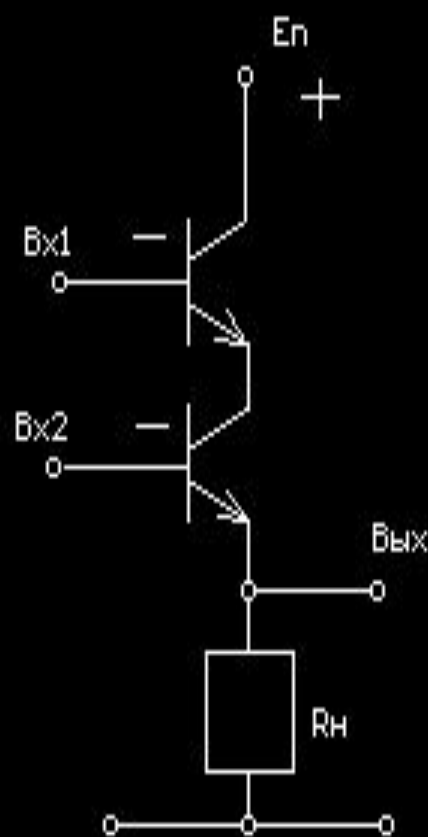
для продолжения – клавиша

Элемент ИЛИ



А	В	С
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

Элемент И



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

нажмите клавишу

Урок «Структурные формулы и функциональные схемы»

1. INFO (Обучающая программа)

2. ПРЕЗЕНТАЦИИ:

*** Схемы.ppt**

*** Лог_выражение.ppt**



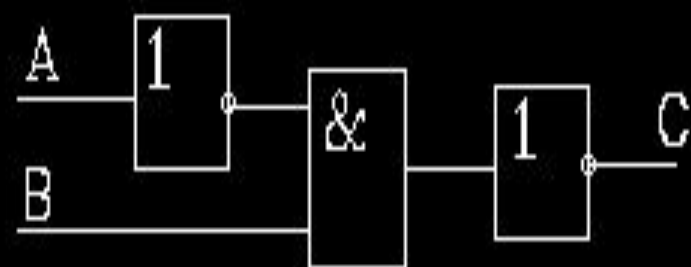


рис. 1

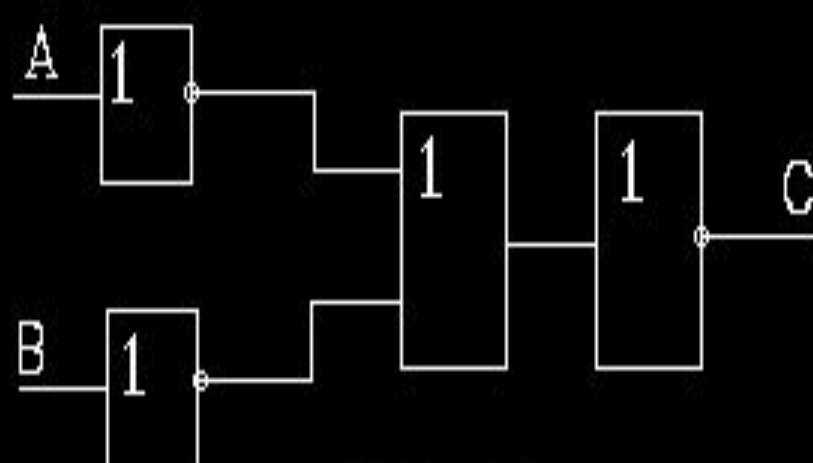


рис. 2

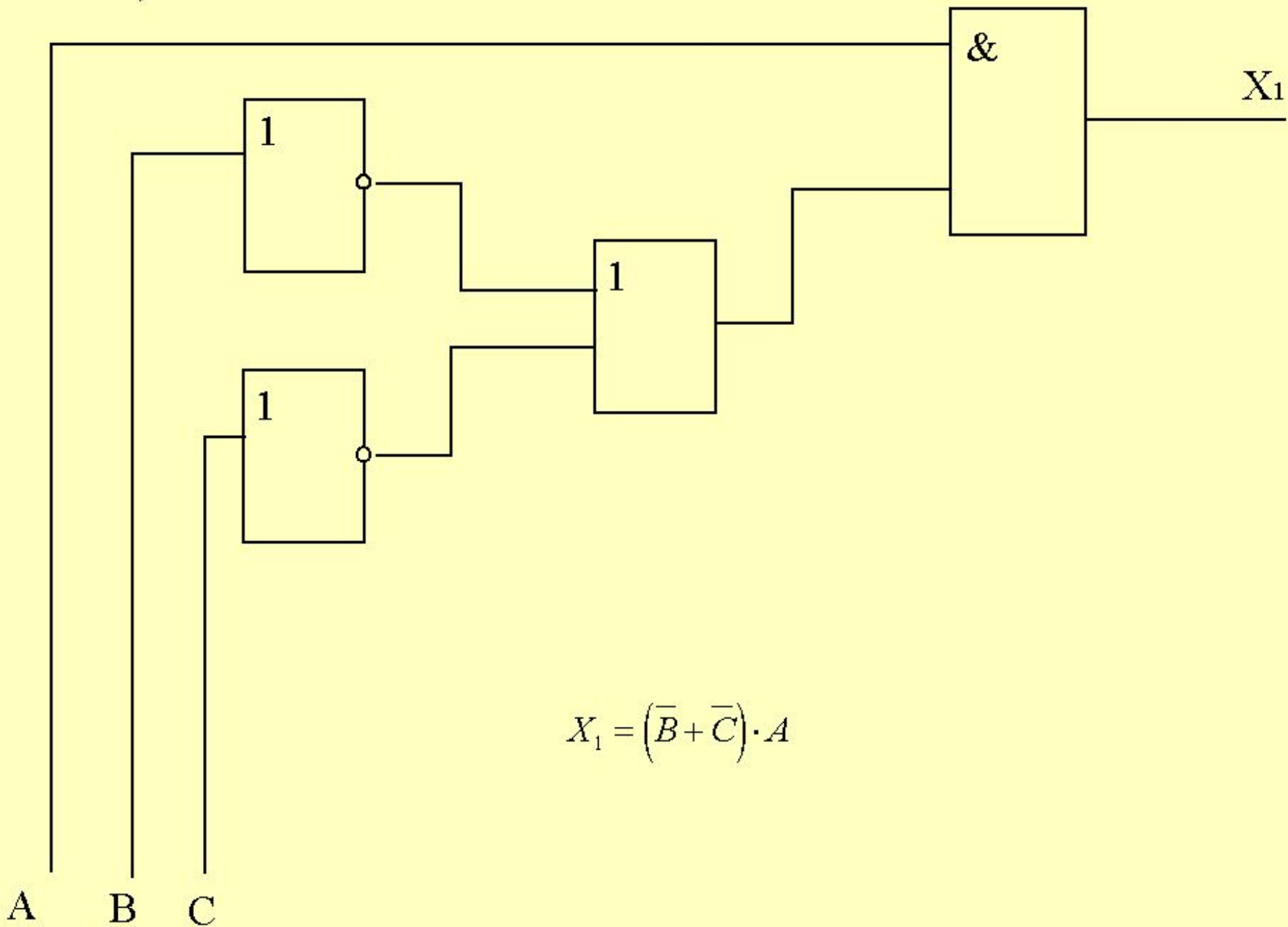
Соответствующие схемы называются функциональными. Анализируя функциональную схему, можно понять, как работает логическое устройство, т.е. дать ответ на вопрос: какую функцию она выполняет.

нажмите клавишу

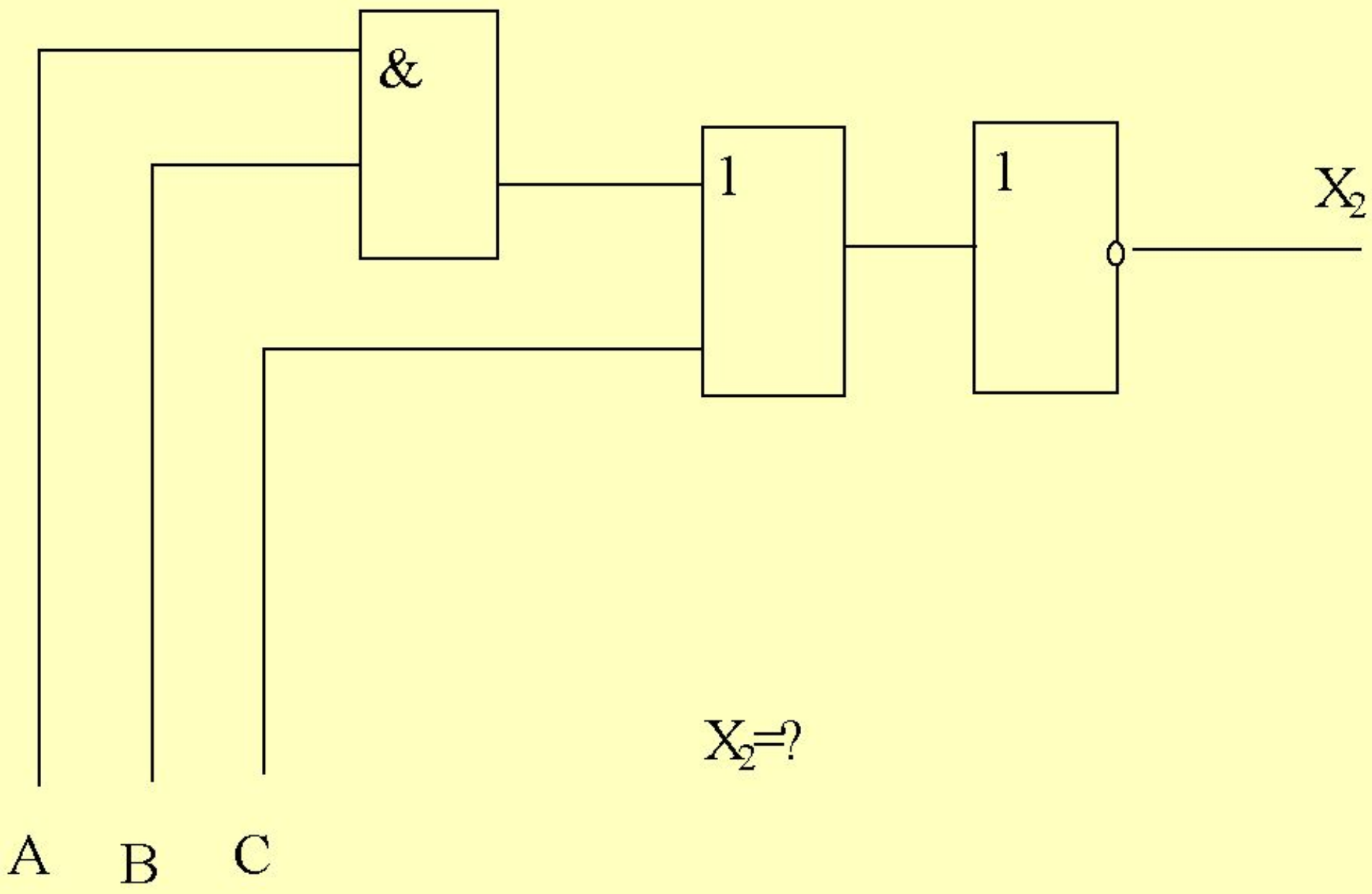
СТРУКТУРНЫЕ ФОРМУЛЫ И ФУНКЦИОНАЛЬНЫЕ СХЕМЫ



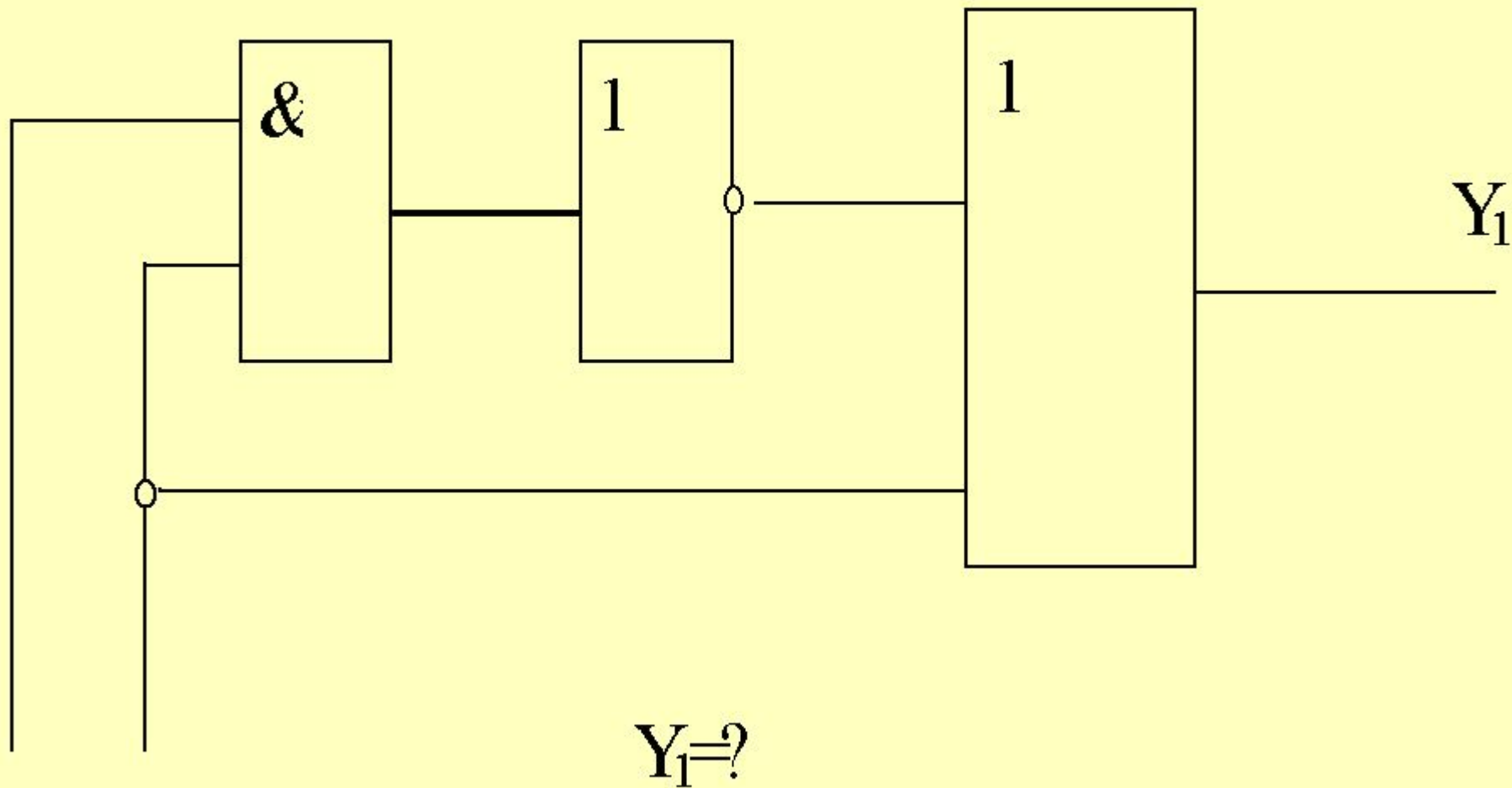
a)



6)



B)

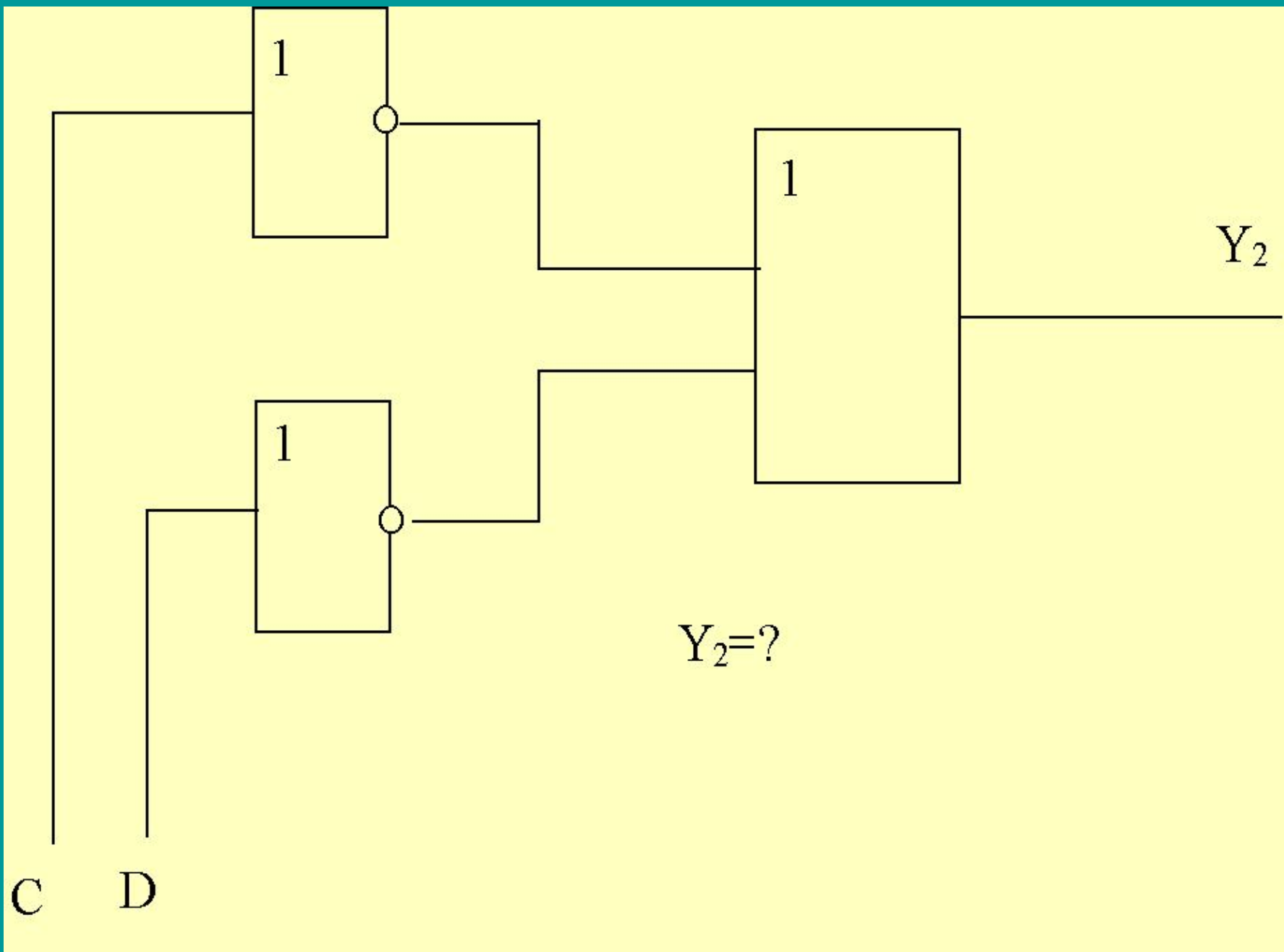


A

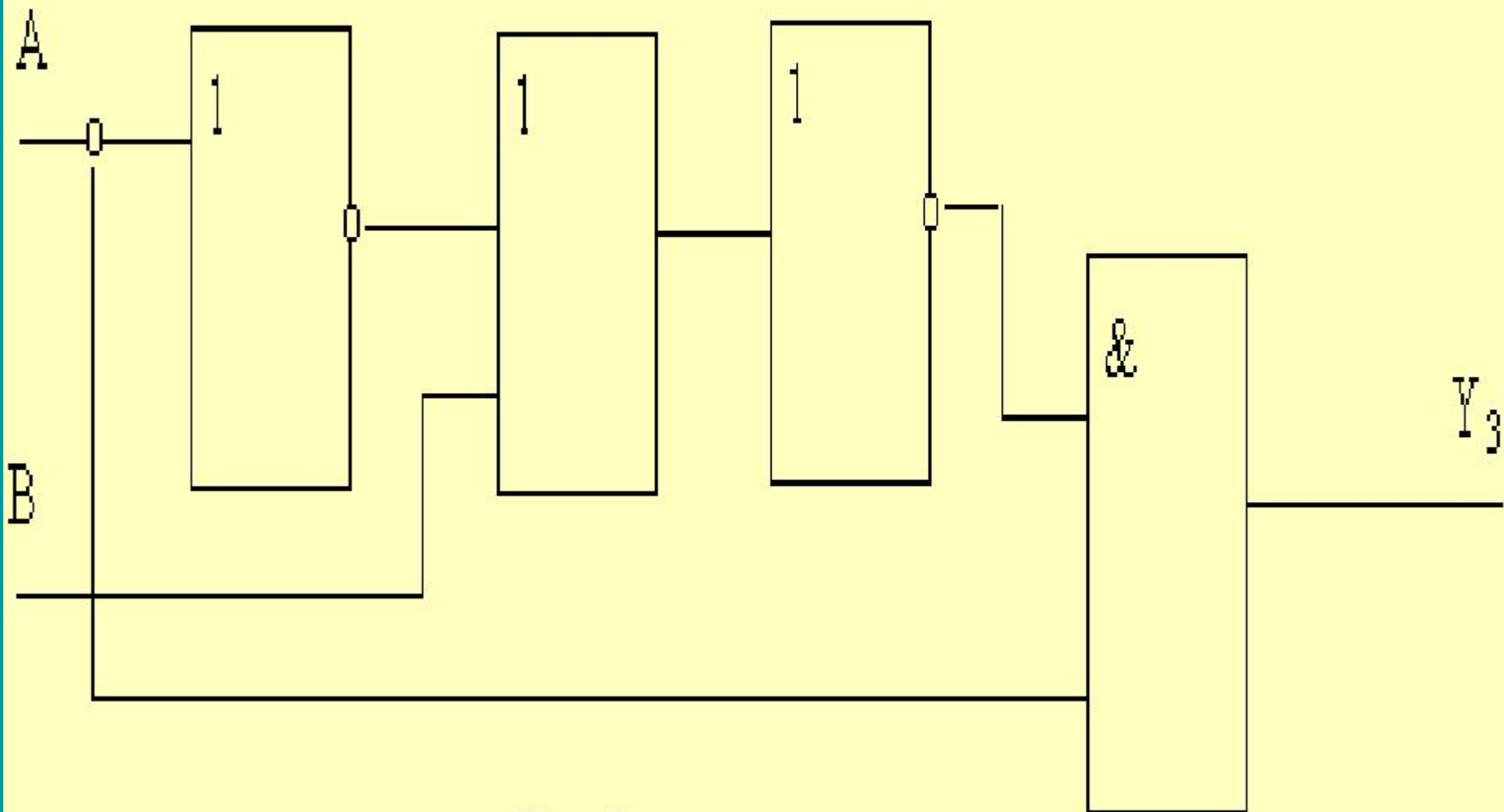
B

$Y_1 = ?$

Γ)



Д)



$Y_3 = ?$

ПОСТРОЕНИЕ ЛОГИЧЕСКИХ ВЫРАЖЕНИЙ ПО ТАБЛИЦЕ ИСТИННОСТИ



АЛГОРИТМ:

1. Для каждой строки таблицы истинности с единичным значением функции построить минтерм. (Минтермом называется терм-произведение (конъюнкция), в котором каждая переменная встречается только один раз – либо с отрицанием, либо без него). Переменные, имеющие нулевые значения в строке, входят в минтерм с отрицанием, а переменные со значением единица – без отрицания.
2. Объединить все минтермы операцией дизъюнкции.

A)

X1	X2	X3	F
0	0	0	1
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



1. Выбираем строки, в которых $F=1$, и строим для них минтермы.

$$1 \quad \overline{x_1} \cdot \overline{x_2} \cdot \overline{x_3}$$

строка
2 $\overline{x_1} \cdot \overline{x_2} \cdot x_3$

строка
8 $x_1 \cdot x_2 \cdot x_3$

строка
2. минтермы.

Объединяем

$$F(x_1, x_2, x_3) = \overline{x_1} \cdot \overline{x_2} \cdot \overline{x_3} + \overline{x_1} \cdot \overline{x_2} \cdot x_3 + x_1 \cdot x_2 \cdot x_3$$

3.

Упрощаем логическое выражение.

$$\begin{aligned} F(x_1, x_2, x_3) &= \overline{x_1} \cdot \overline{x_2} \cdot \overline{x_3} + \overline{x_1} \cdot \overline{x_2} \cdot x_3 + x_1 \cdot x_2 \cdot x_3 \equiv \overline{x_1} \cdot \overline{x_2} \cdot (\overline{x_3} + x_3) + x_1 \cdot x_2 \cdot x_3 \equiv \\ &\equiv \overline{x_1} \cdot \overline{x_2} + x_1 \cdot x_2 \cdot x_3 \equiv \overline{(x_1 + x_2)} + x_1 \cdot x_2 \cdot x_3 \end{aligned}$$

A)

B)

X1	X2	X3	F
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	1
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	0

Решение.

1. Выбираем строки, в которых $F=1$, и строим для них минтермы.

$$4 \quad \overline{x_1} \cdot x_2 \cdot x_3 \quad 5 \quad x_1 \cdot \overline{x_2} \cdot \overline{x_3}$$

$$\text{строка } 6 \quad x_1 \cdot \overline{x_2} \cdot x_3 \quad \text{строка } 7 \quad x_1 \cdot x_2 \cdot \overline{x_3}$$

$$\text{строка} \quad \text{строка}$$

2.

Объединяем минтермы.

$$F(x_1, x_2, x_3) = x_1 \cdot x_2 \cdot x_3 + x_1 \cdot \overline{x_2} \cdot \overline{x_3} + x_1 \cdot \overline{x_2} \cdot x_3 + x_1 \cdot x_2 \cdot \overline{x_3}$$

3.

Упрощаем логическое выражение

$$F(x_1, x_2, x_3) = \overline{x_1} \cdot x_2 \cdot x_3 + x_1 \cdot \overline{x_2} \cdot \overline{x_3} + x_1 \cdot \overline{x_2} \cdot x_3 + x_1 \cdot x_2 \cdot \overline{x_3} \equiv$$

$$\equiv \overline{x_1} \cdot x_2 \cdot x_3 + x_1 \cdot \overline{x_2} \cdot \overline{x_3} + x_1 \cdot \overline{x_2} \cdot x_3 + x_1 \cdot x_2 \cdot \overline{x_3} \equiv \overline{x_1} \cdot x_2 \cdot x_3 + x_1 \cdot \overline{x_3} \cdot (\overline{x_2} + x_2) + x_1 \cdot \overline{x_2} \cdot x_3 \equiv$$

$$\equiv \overline{x_1} \cdot x_2 \cdot x_3 + x_1 \cdot \overline{x_3} + x_1 \cdot \overline{x_2} \cdot x_3 \equiv \overline{x_1} \cdot x_2 \cdot x_3 + x_1 \cdot (\overline{x_3} + \overline{x_2} \cdot x_3) \equiv \overline{x_1} \cdot x_2 \cdot x_3 + x_1 \cdot (\overline{x_3} + x_2 + \overline{x_3}) \equiv$$

$$\equiv \overline{x_1} \cdot x_2 \cdot x_3 + x_1 \cdot (\overline{x_3} + x_2) \equiv \overline{x_1} \cdot x_2 \cdot x_3 + x_1 \cdot \overline{x_2 \cdot x_3}$$