



- Учебная дисциплина
- Вычислительные средства
- АСОИУ
- (5 семестр)

Основная учебная литература

- В.Л. Бройдо, О.П. Ильина.
Архитектура ЭВМ и систем. Учебник
для ВУЗов. - СПб.: Питер, 2005. – 718
с.
- Э. Танненбаум. Архитектура
компьютера. 4-е издание. – СПб.:
Питер, 2006. – 699 с

Основная учебная литература

- К. Хамакер, Э. Вранешич, С. Заки. Организация ЭВМ. 5-е издание. – СПб.: Питер; Киев: Издательская группа ВНУ, 2003. – 848 с.

Дополнительная учебная литература

- М. Гук, Аппаратные интерфейсы ПК. Энциклопедия. – Питер 2003. – 523 с.
- Новожилов О.П., Архитектура ЭВМ и систем: учеб. Пособие для бакалавров / Новожилов О.П., М. : Юрайт, 2012. – 527 с.

Дополнительная учебная литература

- Столингс. Структурная организация и архитектура компьютерных систем. 5-е издание. – СПб.: Питер, 2002. – 896 с.
- Б.Ф. Томпсон, Р.Б. Томпсон. Железо ПК: Энциклопедия. 3-е издание. – СПб.: Питер, 2004. – 960 с.

Неймановские принципы построения ЭВМ

- 1. Вся информация в системе представляется и обрабатывается в двоичной системе счисления и разделяется на слова.
- Все типы слов (данные, адреса, команды) кодируются одинаково.

Неймановские принципы построения ЭВМ

- 3. Слова размещаются в ячейках памяти и идентифицируются номерами (адресами ячеек памяти).
- 4. Алгоритм решения задачи записывается в виде последовательности управляющих слов. Управляющее слово указывает на тип операции и операнды.

Неймановские принципы построения ЭВМ

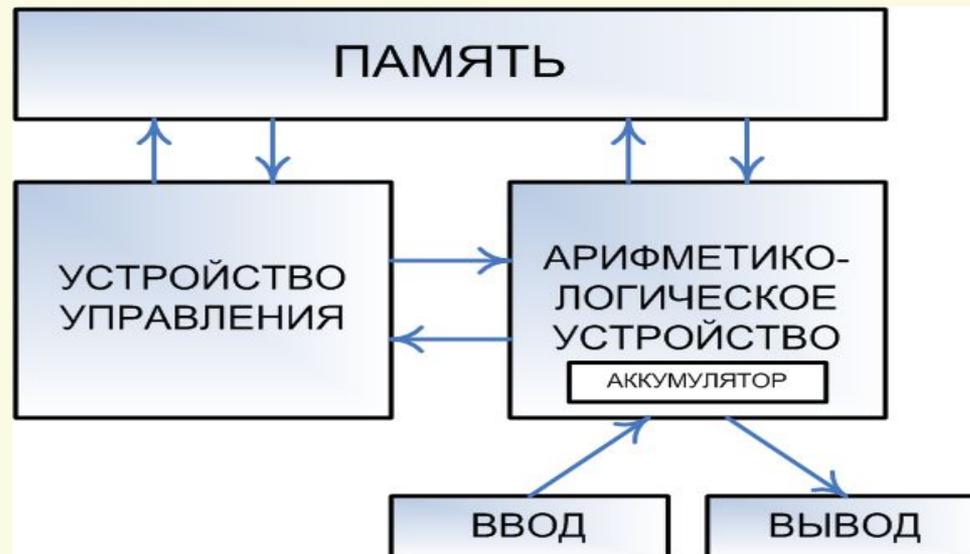
- Управляющее слово называется машинной командой.
Последовательность управляющих слов называется машинной программой.

Неймановские принципы построения ЭВМ

- 5. Выполнение вычислений в ЭВМ сводится к последовательному выполнению машинных команд в порядке, определяемом машинной программой.

Структура машины Фон-Неймана

- Операционная устройство
- Устройство управления
- Запоминающее устройство
- Устройство ввода-вывода



Структурная организация современных ЭВМ

- ЭВМ- инженерная система для выполнения вычислений по алгоритмам.
- ЭВМ характеризуется составом и структурой.
- Состав – набор устройств.
- Структура – устройства и связи между ними.

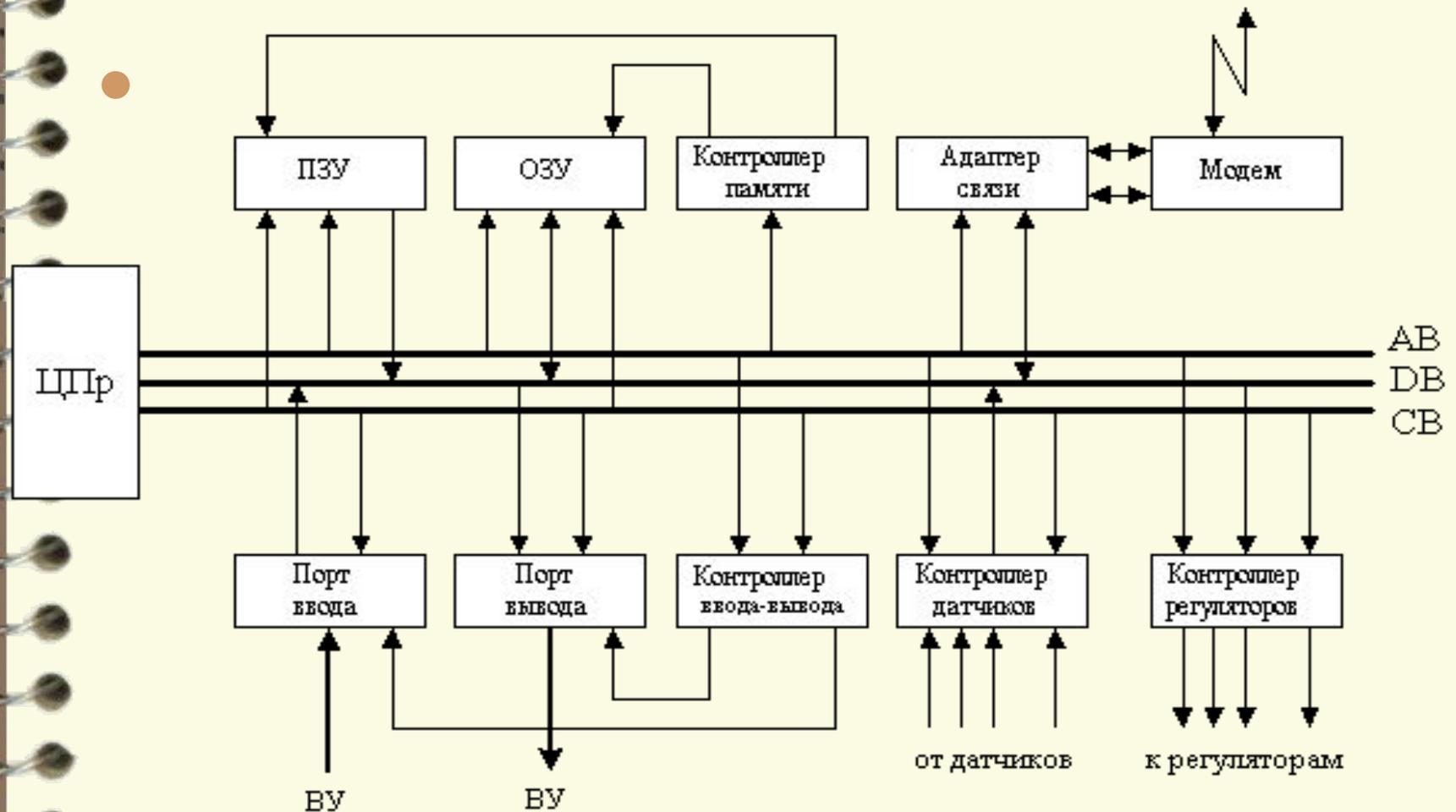
Структурная организация современных ЭВМ

- Совокупность связей двух взаимодействующих устройств по электрическим цепям называют интерфейсом.
- Основными характеристиками интерфейса являются: скорость надёжность, стоимость.

Типы интерфейсов

- Последовательный
- Параллельный
- Параллельно-последовательный
- Типовой шинный интерфейс:
 - ШУ-шина управления;
 - ША-шина адреса;
 - ШД-шина данных

Построение ЭВМ на основе единого интерфейса



Основные характеристики ЭВМ

- 1. ***Операционные ресурсы:***
- Способы представления данных; способы адресации; система машинных команд; средства контроля и диагностики; режимы работы ЭВМ (пакетный, запрос-ответ, разделение времени).

Основные характеристики ЭВМ

- ***2. Ёмкость памяти и организация памяти.***

Основные характеристики ЭВМ

- **3. Быстродействие.**
- Основная характеристика быстродействия: V [оп/сек];
- Длительность операции: $T_{оп} = 1/V$ [сек]

Основные характеристики ЭВМ

- **4. Производительность.**
- Характеризует время решения задачи в однопрограммном режиме:
 - $T_{задачи} = Q * T_{оп.среднее}$
- При мультипрограммном режиме: $T =$
- $T_{задачи} + T_{ожидания ресурса}$

Основные характеристики ЭВМ

- Т задачи в мультипрограммном режиме определяется:
 - - номинальным быстродействием;
 - - классом решаемых задач;
 - - организацией выполнения вычислительного процесса

Основные характеристики ЭВМ

- **5. Надёжность.**
- Надёжность характеризуется средним временем наработки на отказ и зависит от элементной базы и конструкции ЭВМ.
- Формула Тср и Лямда

Основные характеристики ЭВМ

- **6. Стоимость.**
- На стоимость влияют:
 - - элементная база;
 - - операционные ресурсы;
 - - быстродействие;
 - - производительность;
 - - надёжность.

Представление данных в ЭВМ

- 1. Типы данных.



Представление данных в ЭВМ

- **2. Целые двоичные числа**
- **Диапазон представления:**
- **от $-(2 \text{ в степ. } n-1)$ до $+(2 \text{ в степ } n-1)$**

Представление данных в ЭВМ

- **3. Двоичные числа с фиксированной запятой.**

Знак	Правильная дробь (целое)
------	--------------------------

Представление данных в ЭВМ

- Особенности выполнения арифметических операций:
- А) сложение и вычитание:
 - $A \pm B$ по модулю < 1 .
- Б) умножение: отображается n младших разрядов и округляется.

Представление данных в ЭВМ

- В). Деление. $A/B < 1$.
- Диапазон представления чисел:
- $-(1-2 \text{ в степени } -n)$ до $+(1-2 \text{ в степени } +n)$

Представление данных в ЭВМ

- **4. Числа с плавающей запятой.**

Знак мантиисы	Мантисса (дв. число с фикс. запятой)	Знак порядка	порядок
------------------	---	-----------------	---------

4. Числа с плавающей запятой

- Структура числа:
- Число с плавающей запятой состоит из:
- Знака мантиссы (указывающего на отрицательность или положительность числа)
- Мантиссы (выражающей значение числа без учёта порядка)
- Знака порядка
- Порядка (выражающего степень основания числа, на которое умножается мантисса)

4. Числа с плавающей запятой

- **Нормальная форма и нормализованная форма**
- *Нормальной формой* числа с плавающей запятой называется такая форма, в которой мантисса (без учёта знака) находится на полуинтервале $[0; 1)$ ($()$).

4. Числа с плавающей запятой

- Такая форма записи имеет недостаток: некоторые числа записываются неоднозначно (например, 0,0001 можно записать в 4 формах — $0,0001 \cdot 100$, $0,001 \cdot 10^{-1}$, $0,01 \cdot 10^{-2}$, $0,1 \cdot 10^{-3}$)

4. Числа с плавающей запятой

- Нормализованная форма, в которой мантисса десятичного числа принимает значения от 1 (включительно) до 10 (не включительно), а мантисса двоичного числа принимает значения от 1 (включительно) до 2 (не включительно) ($1 \leq m < 10$ и $1 \leq m < 2$). В такой форме любое число (кроме 0) записывается единственным образом.

4. Числа с плавающей запятой

- Недостаток заключается в том, что в таком виде невозможно представить 0, поэтому представление чисел в информатике предусматривает специальный признак (бит) для числа 0.

4. Числа с плавающей запятой

- Так как старший разряд (целая часть числа) мантиссы двоичного числа (кроме 0) в *нормализованном* виде равен «1», то при записи мантиссы числа в ЭВМ старший разряд можно не записывать, что и используется в стандарте IEEE 754.
<http://www.softelectro.ru/ieee754.html#>

Стандарт IEEE 754-1985 определяет:

- как представлять нормализованные положительные и отрицательные числа с плавающей точкой
- как представлять денормализованные положительные и отрицательные числа с плавающей точкой
- как представлять нулевые числа
- как представлять специальную величину бесконечность (Infinity)
- как представлять специальную величину "Не число" (NaN или NaNs)
- четыре режима округления

-
- **IEEE 754-1985** определяет четыре формата представления чисел с плавающей запятой:
 - с одинарной точностью (single-precision) 32 бита
 - с двойной точностью (double-precision) 64 бита
 - с одинарной расширенной точностью (single-extended precision) ≥ 43 бит (редко используемый)
 - с двойной расширенной точностью (double-extended precision) ≥ 79 бит (обычно используют 80 бит)

Основные понятия в представлении чисел с плавающей точкой.

- **Представление числа в нормализованном экспоненциальном виде.**
- Возьмем, к примеру, десятичное число 155,625
Представим это число в нормализованном экспоненциальном виде : $1,55625 \cdot 10^{+2}$
 $\cdot 10^{+2} = 1,55625 \cdot \exp 10^{+2}$
Число $1,55625 \cdot \exp 10^{+2}$ состоит из двух частей:
мантиссы $M=1.55625$ и экспоненты $\exp 10^{+2}$

- Если мантисса находится в диапазоне $1 \leq M < 10$, то число считается нормализованным.

Экспонента представлена основанием системы исчисления (в данном случае 10) и порядком (в данном случае +2).

Порядок экспоненты может иметь отрицательное значение, например число $0,0155625 = 1,55625 \cdot \exp 10^{-2}$.

Представление данных в ЭВМ

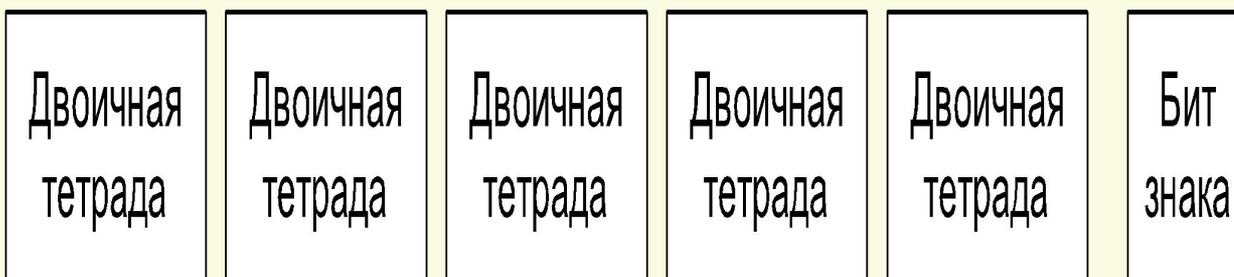
- $Z = \pm M \cdot d^p$ в степени плюс-минус P , где d - основание числа с плав. Запятой. $D = 2^r$ в степени r ,
- Где $r = 1, 2, 3, \dots$
- Число нормализовано, если r старших разрядов мантисс не равны 0.

Представление данных в ЭВМ

- Из-за ограничений на разрядность мантиссы и порядка возможны ситуации:
- - потеря значимости: $M=0$, $P \neq 0$ - машинный ноль;
- -исчезновение порядка $P < -2$ в степ. ($2^{\text{в степ } n-1}$)
- -деление на 0

Представление данных в ЭВМ

- **5. Десятичные целые числа.**
- **Числа обрабатываются последовательно разряд за разрядом начиная с разрядов младшей тетрады.**



Представление данных в ЭВМ

- **7. Логические значения.**

- **10000110100011**

- **1110001100100**

Машинные операции

- **1. Свойства машинных операций:**
- Машинная операция –это действие, инициированное машинной командой и реализованное оборудованием ЭВМ.
- Множеству машинных операций соответствует множество машинных команд. Машинная команда инициирует определённую машинную операцию.

Машинные операции

- Набор машинных операций характеризуется двумя свойствами:
- а) функциональной полнотой (лог. Функции, арифм. действия и т.д.)
- б) эффективность, которая определяется затратами на оборудования для достижения требуемой производительности.

Машинные операции

- **2. Классификация машинных операций.**
- а) арифметические и логические операции : +, -, *, /, извл. корня, ... И, Или, Не.....;
- б) посылочные: обмен между ОП-ЦП;
- в) операции прерывания;
- г) ввод-вывод;
- д) системные

Система команд ЭВМ

- По функциональному назначению в системе команд ЭВМ различают следующие группы:
- ***команды передачи данных*** (обмен входами между регистрами процессора, процессора и оперативной памятью, процессора и периферийными установками).

Система команд ЭВМ

- **Команды обработки данных**
(команды сложения, умножения, сдвига, сравнения).
- **Команды передачи управления**
(команды безусловного и условного перехода).

Система команд ЭВМ

- ***Команды дополнительные*** (типа RESET, TEST,-).

Способы адресации

- ***Способ адресации*** – это правило определения адреса и операнда на основе информации в адресной части команды.
- Эффективность способа адресации влияет на временные затраты и затраты на определённый необходимый состав оборудования.

Способы адресации

- Способы формирования адресов ячеек памяти можно разделить на **абсолютные и относительные**.
- Абсолютные способы формирования предполагают, что двоичный код адреса ячейки памяти может быть целиком извлечен либо из адресного поля команды, либо из какой-нибудь другой ячейки в случае косвенной адресации.

Способы адресации

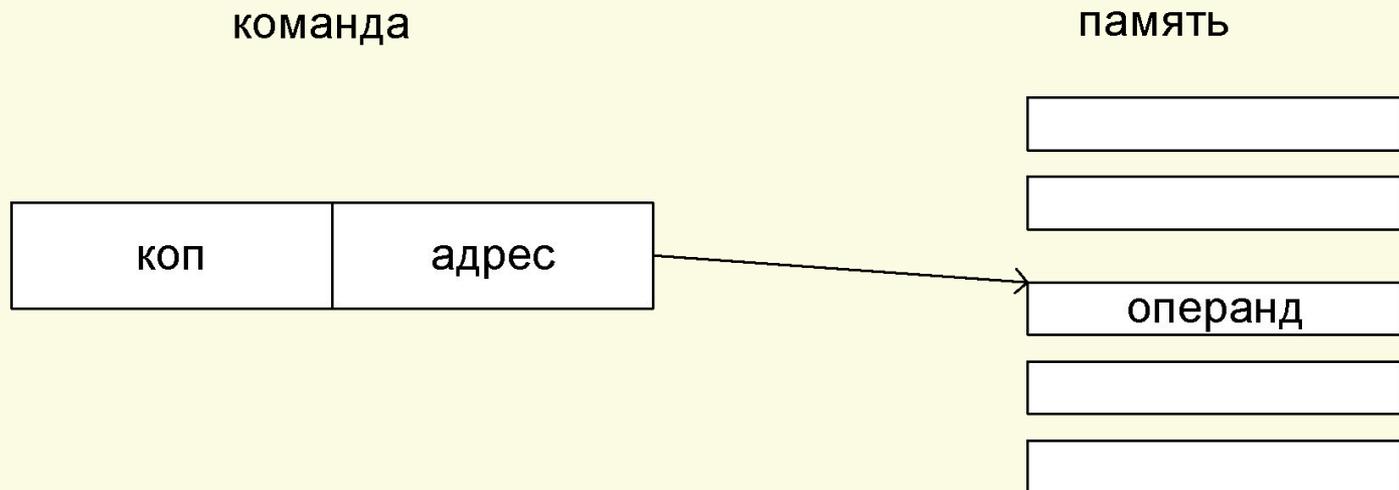
- Относительные способы формирования предполагают, что двоичный код адресной ячейки памяти образуется из нескольких составляющих:
 - *Б* ν код базы,
И ν код индекса,
С ν код смещения.
- Эти составляющие используются в различных сочетаниях.

Способы адресации

- **Относительная адресация**
- При относительной адресации применяется способ вычисления адреса путем суммирования кодов, составляющих адрес.
- $A = B + I + C$
 $A = B + C$
 $A = I + C$

Способы адресации

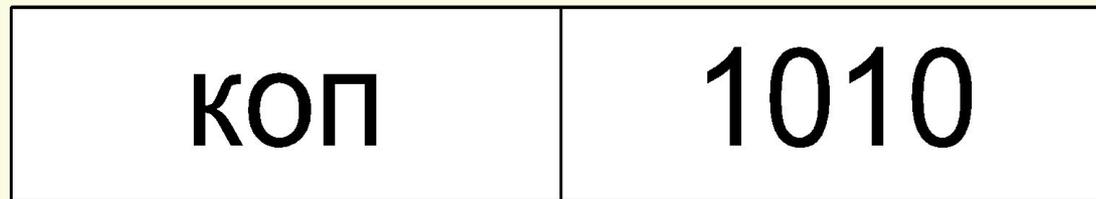
- **1. Прямая адресация.**
- адресная часть команды содержит непосредственный (прямой) адрес
- операнда в памяти.



Способы адресации

- **2. Непосредственная адресация**
- Целочисленное значение операнда записывается в поле команды.

команда



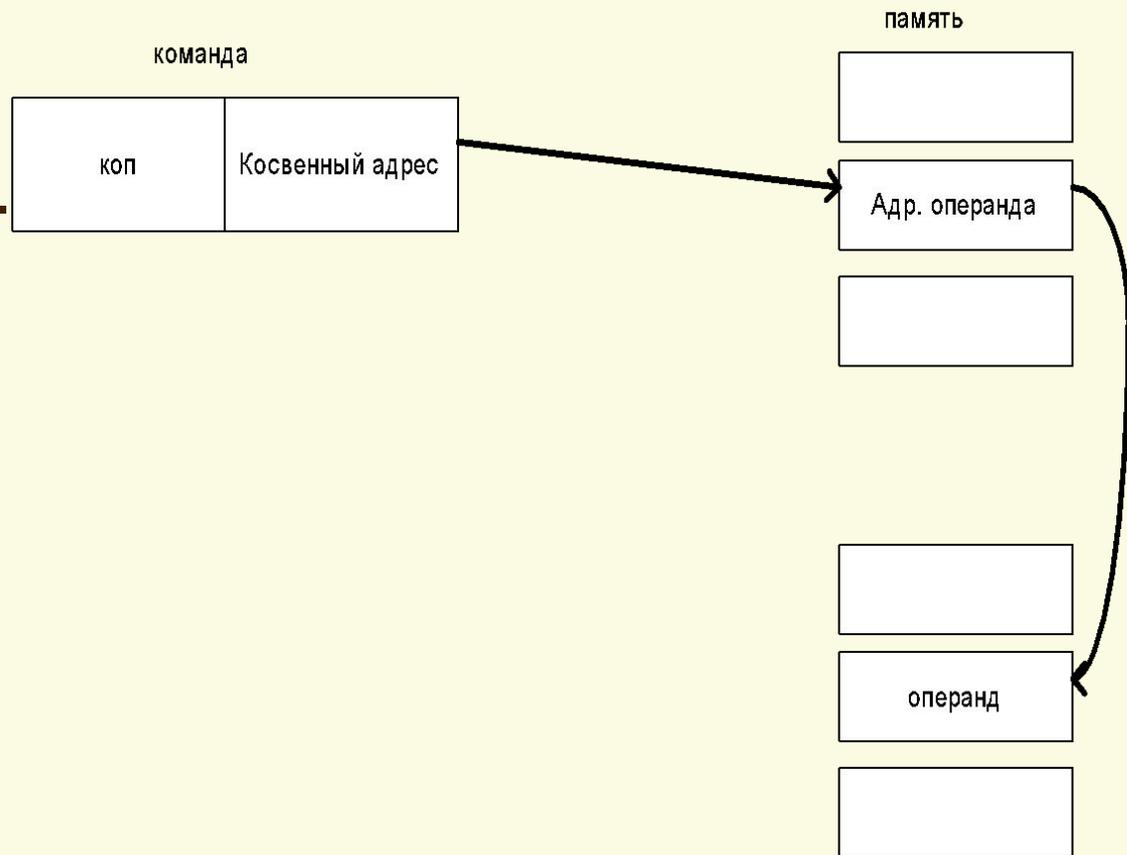
Операнд : константа 10 в
двоичном коде

Способы адресации

- **3. Косвенная адресация.**
- Адресная часть команды содержит косвенный адрес;
- Адресный код команды в этом случае указывает адрес ячейки памяти, в которой находится адрес операнда или команды. Косвенная адресация широко используется в малых и микроЭВМ, имеющих короткое машинное слово, для преодоления ограничений короткого формата команды (совместно используются регистровая и косвенная адресация).

Способы адресации

- Пояснение косвенной адресации.

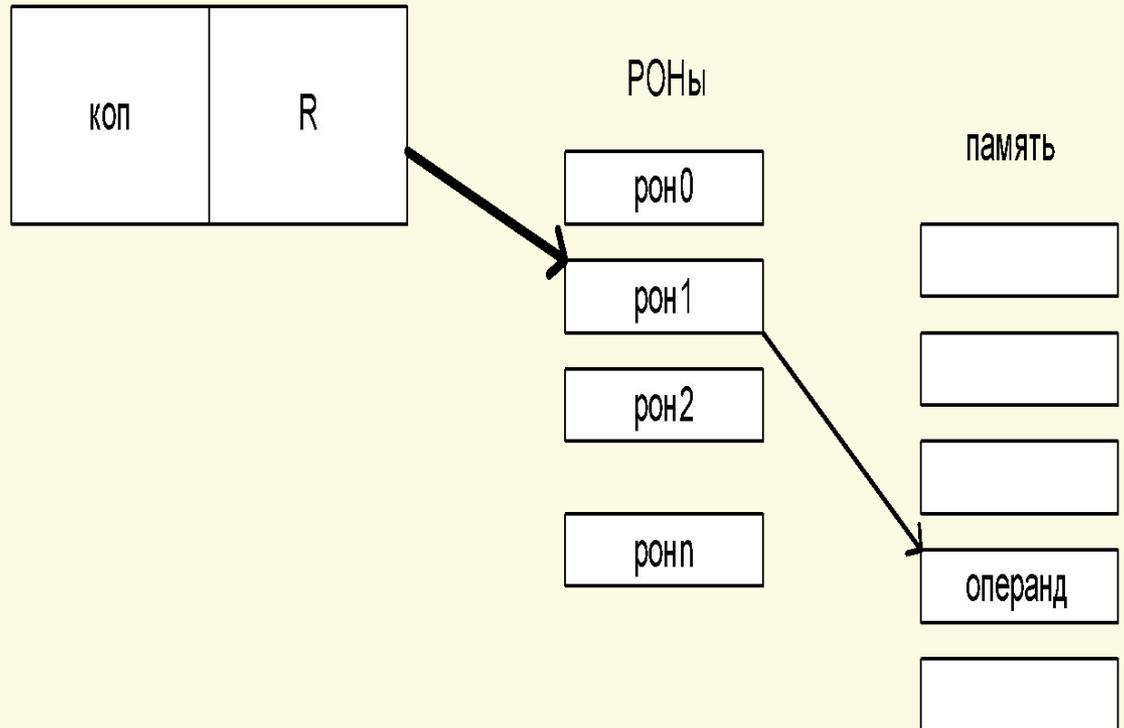


Способы адресации

- **4. Регистровая адресация.**
- Применяется, когда промежуточные результаты хранятся в одном из рабочих регистров центрального процессора (регистрах общего назначения (РОН)). Поскольку регистров значительно меньше чем ячеек памяти, то небольшого адресного поля может хватить для адресации.

Способы адресации

- Пояснение регистровой адресации.



Способы адресации

- **5. Адресация с модификацией адресов.**
- Для реализуемых на ЭВМ методов решения математических задач и обработки данных характерна цикличность вычислительных процессов, когда одни и те же процедуры выполняются над различными операндами, упорядоченно расположенными в памяти.

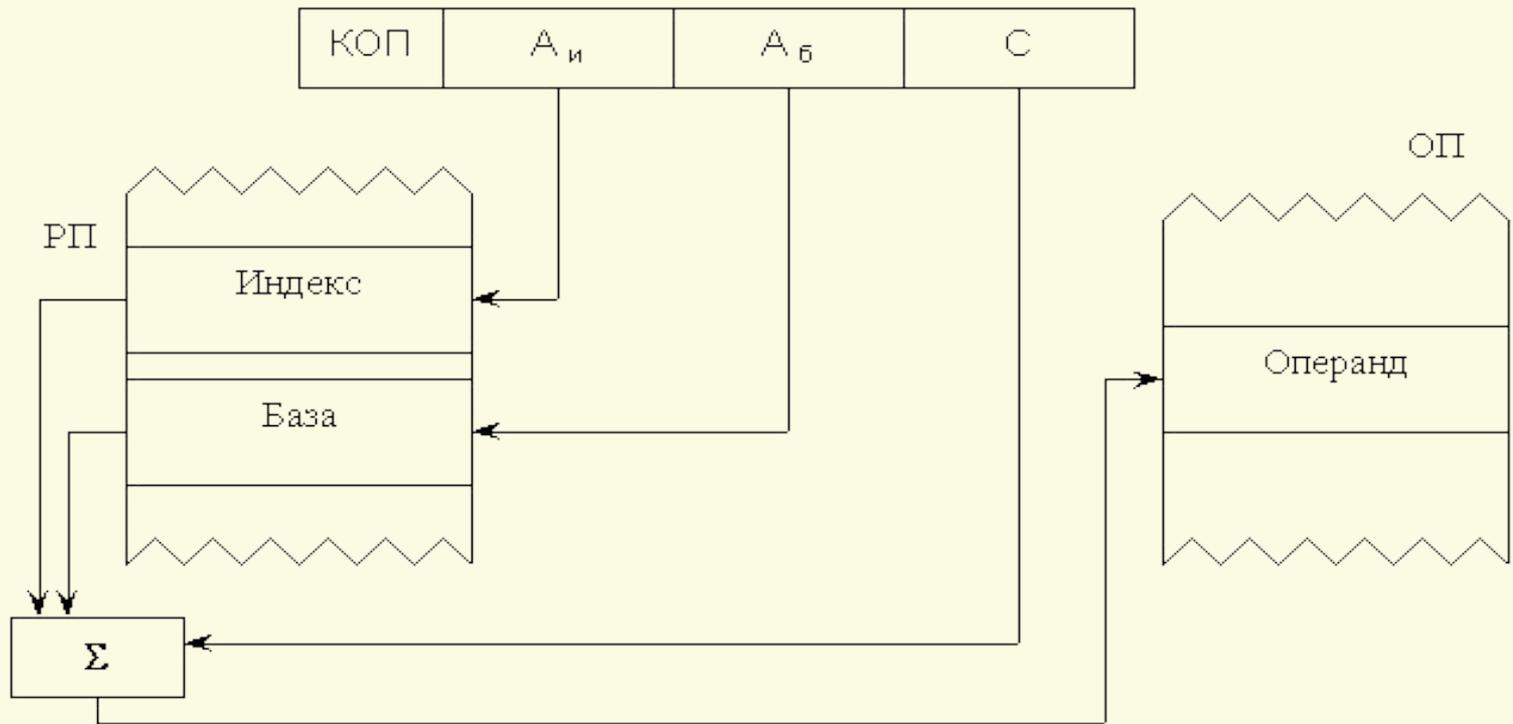
Способы адресации

- Программирование циклов существенно упрощается, если после каждого выполнения цикла обеспечено автоматическое изменение в соответствующих командах их адресных частей согласно расположению в памяти обрабатываемых операндов.
- Такой процесс называется модификацией команд, и основан на возможности выполнения над кодами команд арифметических и логических операций.

Способы адресации

- **Индексная адресация**
- Для работы программ с массивами, требующими однотипных операций над элементами массива, удобно использовать индексную адресацию.

Индексная адресация



Индексная адресация

- Адрес i -того операнда в массиве определяется как сумма начального адреса массива операнда, задаваемого смещением S , и индекса I , записанного в одном из регистров регистровой памяти, называемым **индексным регистром**.
- Адрес индексного регистра задается в команде полем адреса индекса A_i .
- В каждом i -том цикле содержимое индексного регистра изменяется на постоянную величину, как правило, это 1.

Способы адресации.

- **6. Прямая адресация с модификацией.**
- В полях команды содержится Рон, в котором текущий индекс, а во втором поле команды базовый (начальный) адрес.

Способы адресации

- **7. Регистровая адресация с модификацией.**
- Поля команды содержат два значения РОН: в первом значении индекса, второй содержит значение базового адреса.

Способы адресации

- 8. Страничная
адресация.

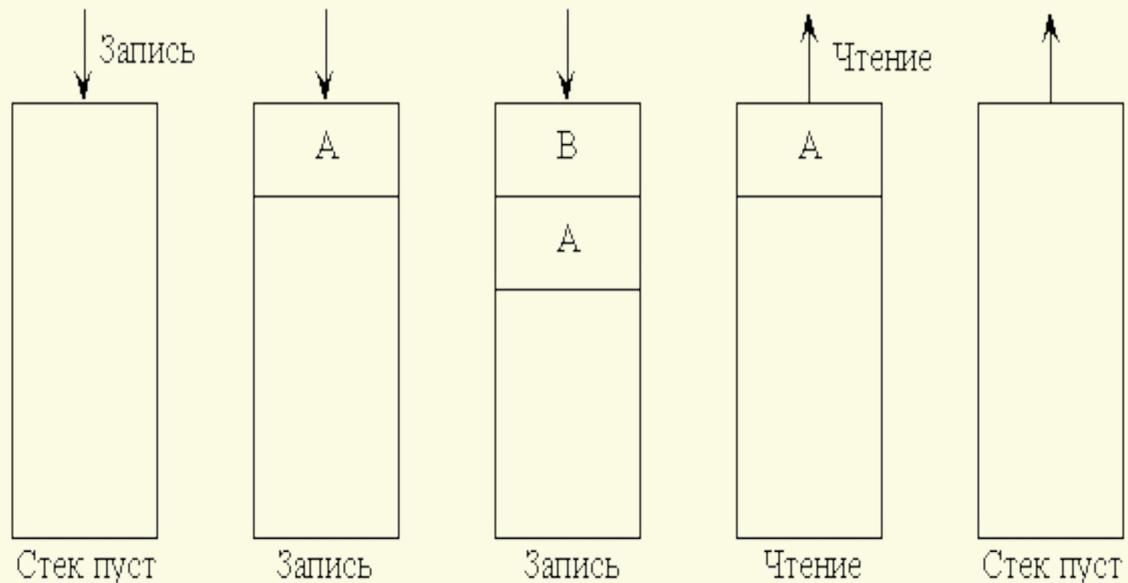
КОП	Адрес страницы	Адрес слова
-----	-------------------	----------------

Способы адресации

- **9. Стековая адресация**
- Стековая память широко используется в современных ЭВМ. Хотя адрес обращения в стек отсутствует в команде, он формируется схемой управления:

Способы адресации

- 9. *Стековая адресация*



9. Стековая адресация

- Для чтения записи доступен только один регистр v вершина стека. Этот способ адресации используется, в частности, системой прерывания программ при вложенных вызовах подпрограмм.
- Стековая память реализуется на основе обычной памяти с использованием указателя стека и автоиндексной адресации.
- Запись в стек производится с использованием автодекрементной адресации, а чтение - с использованием автоинкрементной адресации.

Исходные данные для проектирования ОУ

- F - множество операций,
- D - множество входных данных,
- R - множество выходных данных, результатов вычислений,
- ограничения на время выполнения операции.

Исходные данные для проектирования ОУ

- Задача проектирования- создание ОУ минимальной размерности и сложности.
- Для проектирования ОУ все операции описываются в виде наборов микропрограмм.

Исходные данные для проектирования ОУ

- Формализованная микропрограмма
- (ФМП) описывает работу ОУ безотносительно к его структуре на основе математических методов прикладной математики.

Исходные данные для проектирования ОУ

- Язык формализованного описания микропрограмм (ЯФМП) применяется для описания слов, микроопераций (МО) и логических условий (ЛУ).
- Как правило удобнее использовать инженерную версию ЯФМП.

ЯФМП

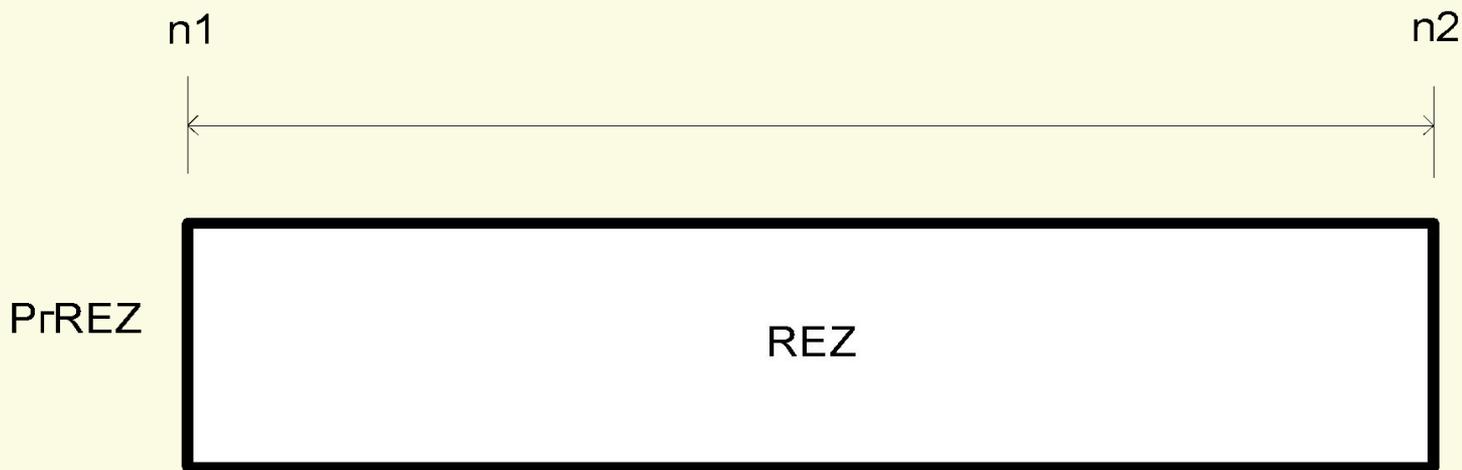
- ЯФМП состоит из описательной части (описание слов, МО и ЛУ) и содержательной части – графа ФМП.
- Описательный уровень позволяет описать работу ОУ на регистровом уровне.
- Содержательный уровень отслеживает выполнение переходов по логическим условиям.

ЯФМП

- **1. Описание слов:**
- с (n1:n2), где:
- С – идентификатор (присвоенное имя), n1-старший разряд слова,
- n2-младший разряд слова.
- Каждое слово связано со своим регистром, либо другим устройством.

ЯФМП

- Например, запись СчК(3:0) обозначает четырёхразрядный счётчик с присвоенным ему идентификатором СчК, ниже изображён регистр результата PrREZ(n1:n2)

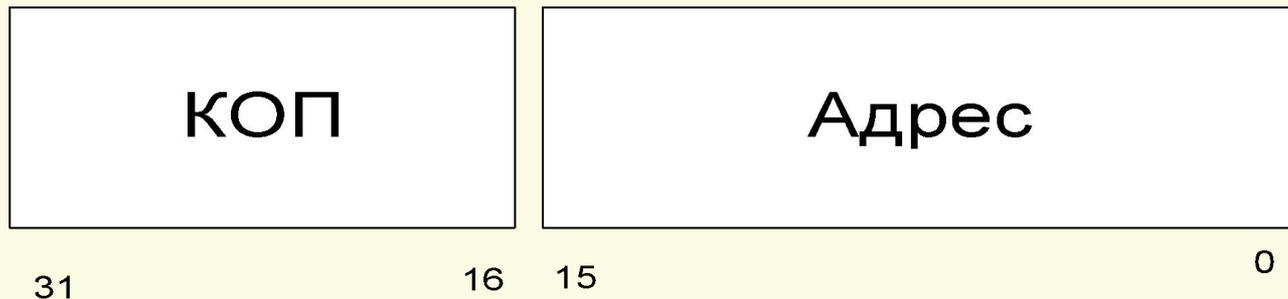


ЯФМП

- **2. Описание массивов:**
- $M[m_2:m_1](n_2:n_1)$ где:
- m_2 и m_1 – указатели номеров старшей и младшей ячейки массива;
- n_2 и n_1 - разряды слова внутри массива.
- Например: $[255:0](n_2:n_1)$

ЯФМП

- 3. Поля
- Например: Рг А(31:0); Рг А(15:0)
- Адр(15:0) = РгА(15:0) КОП(15:0)=РгА(31:16)
- Полям можно присваивать собственные имена.

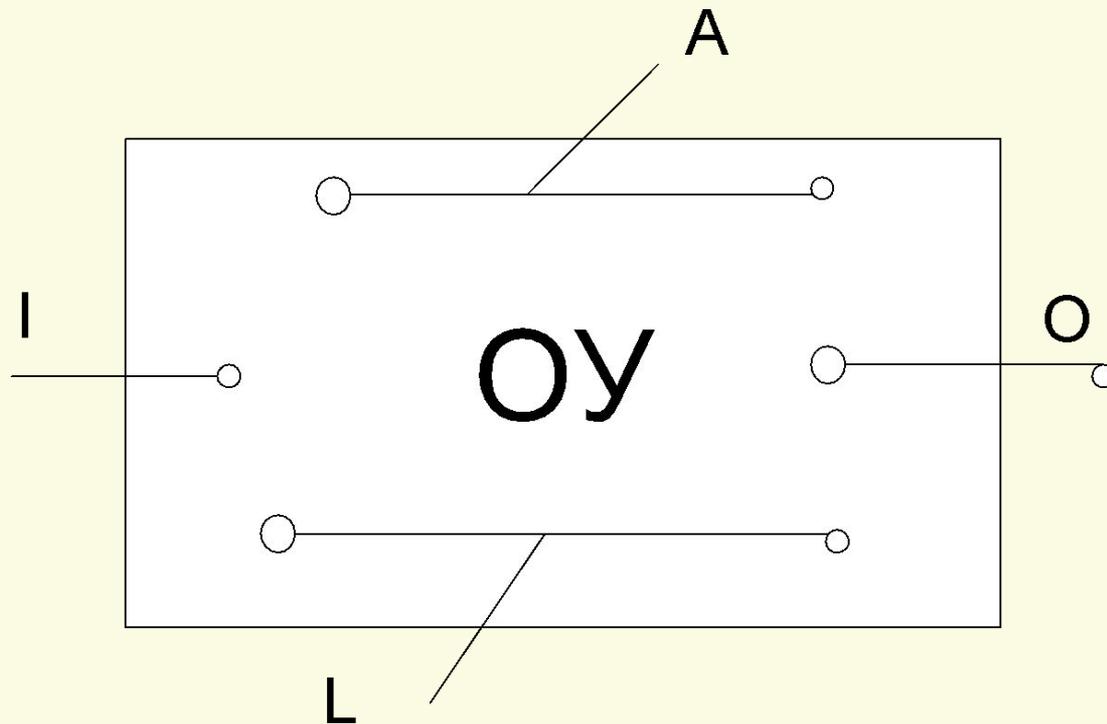


ЯФМП

- **4. Типы слов.**

- Каждое слово характеризуется определённым типом.
- Нашли применения следующие типы слов:
 - - входные (I);
 - -внутренние (L);
 - - вспомогательные (A)(промежуточные) (действуют на 1 такт);
 - - выходные (O).

ЯФМП. 4. Типы слов.



ЯФМП. 4. Типы слов.

- Все слова, используемые в микропрограмме должны быть описаны в следующей таблице:

Наименование и формат слова	Поля	Соответствующий регистр
A(7:0)	Знак=A(0:0)	РгА
B(7:0)	Знак=B(0:0)	РгВ
R(7:0)	Знак=R(0:0)	РгR
Cч(3:0)		РгCч
C(7:0)	Знак=C(0:0)	РгC

ЯФМП

- **5. Двоичные выражения.**
- Описывают преобразования, выполняемые микрооперациями.
- Двоичные выражения (ДВ) состоят из элементарных ДВ, соединённых знаками двоичных операций.

5. Двоичные выражения.

- В качестве ДВ используют:
- 1. Константы (двоичные, восьмеричные, шестнадцатеричные);
- 2. Слова, используемые только со своими идентификаторами;
- 3. Поля;
- 4. Элементы массивов $M[31:0](15:0)$

ЯФМП

- **6. Двоичные операции.**
- Инверсия старшинство: 1
- Конкатенация старшинство: 2
- Конъюнкция старшинство: 3
- Дизъюнкция старшинство: 4
- Сложение по mod 2 старш: 4
- Арифм. сложение старш: 5
- Циклич. Сложение старш: 5
- Вычитание старшинство: 5
-

Микрооперации

- Синтаксис записи микрооперации:
- $\langle A \rangle := \langle B \rangle$ оператор присваивания.
- А м.быть словом, полем, элементом массива.
- В – двоичное выражение.
- Микрооперация (МО) выполняется за один такт. В начале такта вычисляется двоичное выражение, в конце такта выполняется присваивание.

Микрооперации

- Типовые микрооперации.
Классификация.
- 1. Установка значения $A := \text{const}$
- 2. Инвертирование $A := !A$
- 3. Передача $A := B$
- Микрооперация передаёт информацию из одного регистра в другой.

Микрооперации

- Оператор присваивания в синтаксической записи:
- $\langle \text{левая часть} \rangle := \langle \text{двоичное выражение} \rangle$
- Вся микрооперация выполняется за один машинный такт.

Микрооперации

- 4. Сдвиговые микрооперации.
- При сдвиге указывается направление сдвига, на сколько разрядов осуществляется сдвиг и какими значениями заполняются освободившиеся разряды.

Микрооперации

- Синтаксис записи МО сдвига:
- RK – сдвиг на k разрядов вправо;
- LK – сдвиг на k разрядов влево.
- Например: $A := R1(1.A)$, $A := L1(A.0)$
- В первом случае заполнение единицами, во втором нулями.

Микрооперации

- Типы сдвигов:
- - *логический*;
- - *циклический*;
- - *арифметический*.

Микрооперации

- **Правила выполнения сдвигов:**
- 1. При **логическом** сдвиге освобождаемые разряды заполняются нулями.
- 2. При **циклическом** сдвиге освобождённые разряды заполняются выдвигаемыми разрядами.

Микрооперации

- При арифметическом сдвиге выполняются следующие правила:
- - при сдвиге влево освобождаемые разряды **заполняются нулями**;
- - при сдвиге вправо освобождаемые разряды **заполняются значением бита знака**;
- - разряд знака **не сдвигается**, сдвигается только числовая часть числа.

Микрооперации

- **5. Микрооперации счёта.**
- Используются в том числе и для описания работы счётчиков.
- $A := A + 1$ – инкремент;
- $A := A - 1$ – декремент
- Микрооперации арифметического сложения и вычитания.
- При сложении операнды выравниваются по младшим разрядам с заполнением нулями старших лишних разрядов.

Микрооперации

- ***Совместимость микроопераций.***
- Совместимыми называются микрооперации, которые выполняются в одном такте.
- Один машинный такт может содержать несколько микроопераций.
- Совместимые МО подразделяются на :
 - А) функциональные;
 - Б) структурные.

Микрооперации

- Функциональная совместимость определяется алгоритмом. Две МО будут такими, если они присваивают значения разным словам.
- $A := A + B$ и $A := C - D$ не совместимые операции

Микрооперации

- Структурная совместимость ограничивается аппаратурно.
- Две МО считаются структурно совместимыми, если они выполняются на разных аппаратных средствах.

Микрооперации

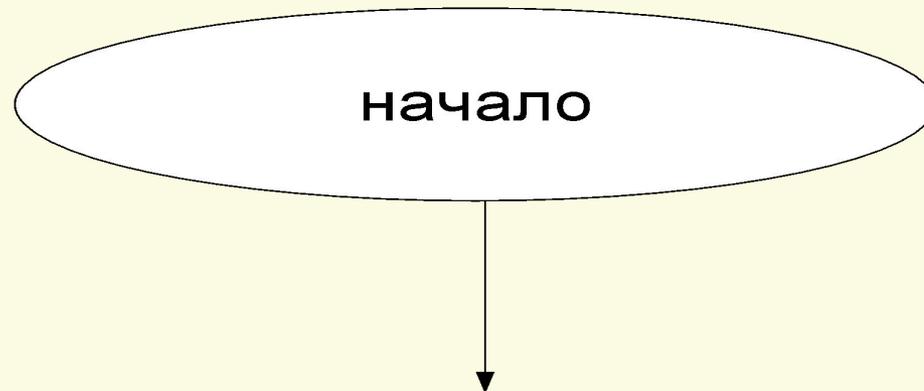
- *Логические условия.*
- Логические условия представляют из себя булеву функцию. В качестве первичных булевых функций выступают одноразрядные слова, поля, отношения.
- Отношение – конструкция вида:
- $S1 * S2$, где * - операция отношения: больше, меньше, не равно.

Содержательный граф функциональной микропрограммы.

- Для записи графа используются 4 типа вершин и дуги, связывающие эти вершины. С их помощью описывается микропрограмма.

Содержательный граф функциональной микропрограммы.

- Типы вершин графа .
- 1. Вершина «начало». Определяет начало микропрограммы, не имеет входов, и имеет единственный выход.



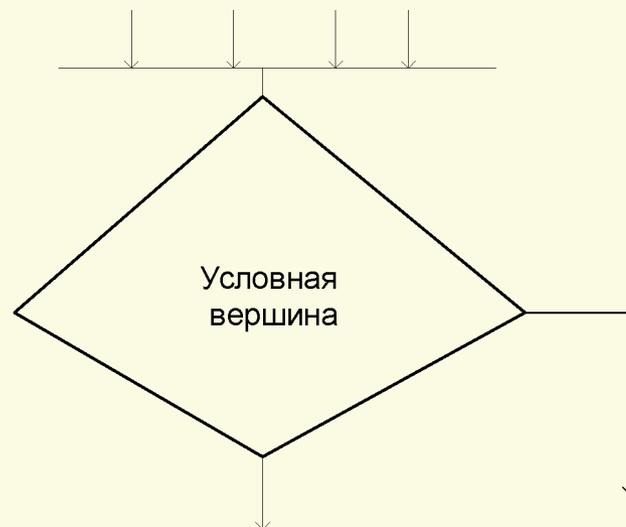
Содержательный граф функциональной микропрограммы.

- 2. Функциональная вершина.
- Используется для указания совместных МО, имеет произвольное количество входов и один выход.



Содержательный граф функциональной микропрограммы.

- 3. Условная вершина.
- Используется для описания разветвлений в МК, может иметь произвольное число входов и один единственный выход.



Содержательный граф функциональной микропрограммы.

- 4. Конечная вершина.
- Может иметь произвольное число входов и не иметь выхода.



Содержательный граф функциональной микропрограммы.

- Граф должен быть корректным, то есть не должен допускать зависание микропрограммы.
- Правила построения графа микропрограммы.
- 1. Граф должен иметь только одну начальную и одну конечную вершину.

Содержательный граф функциональной микропрограммы.

- 2. В каждую вершину, кроме начальной, должна входить хотя бы одна дуга.
- 3. Из каждого выхода каждой вершины должна исходить одна и только одна дуга.
- 4. При любом наборе исходных данных должен существовать путь из начальной вершины в конечную.

Этапы разработки ФМП

- Рассмотрим данные этапы на примере операции умножения.
- Исходные данные:
- 1. умножение производится над операндами одинаковой длины, целые числа со знаками;
- 2. умножение осуществляется в прямых кодах над модулями аргументов операции;

Этапы разработки ФМП

- 3. Произведение занимает двойную длину слова аргументов.
- 4. Знак результата умножения определяется как арифметическая сумма битов знаков (сложение по модулю 2).
- 5. Пример умножения в столбик:

Этапы разработки ФМП

- 1011
- $*\underline{1101}$
- 1011
- 1011
- $\underline{1011}$
- $-$
- $-$

$$10001111$$

Этапы разработки ФМП

- Словесное описание алгоритма умножения.
- 1. Обнулить регистр С (хранит промежуточные суммы и и будет содержать старшие разряды результата).

Этапы разработки ФМП

- 2. Множимое располагается в регистре А. Множитель в регистре В. Знаковые разряды устанавливаются в нулевые значения. (умножение производится над модулями сомножителей).
- 3. Если младший разряд множителя ($B(0)$) равен 1, то производится сложение множимого и содержимого регистра С, при нулевом значении сложение не производится.

Этапы разработки ФМП

- 4. Производится сдвиг вправо регистров С и В, при этом сдвигаемый младший разряд регистра С переносится в старший освобождаемый разряд регистра В.
- Повторяются п.3 и п.4. столько раз, сколько разрядов содержит множитель.
- 5. Знак результата определяется как сумма по модулю 2 старших знаковых разрядов аргументов А и В и записывается в старший разряд регистра С.

Этапы разработки ФМП

- Описание слов.

<u>Тип слова</u>	<u>Формат</u>	<u>Поля</u>	<u>Примечание</u>
I	A(4:0)	$Z_n A = (4)$ $m A = A(3:0)$	множи- мое
I	B(4:0)	$Z_n B = (4)$ $m B = B(3:0)$	множи- тель

Этапы разработки ФМП

- Описание слов.

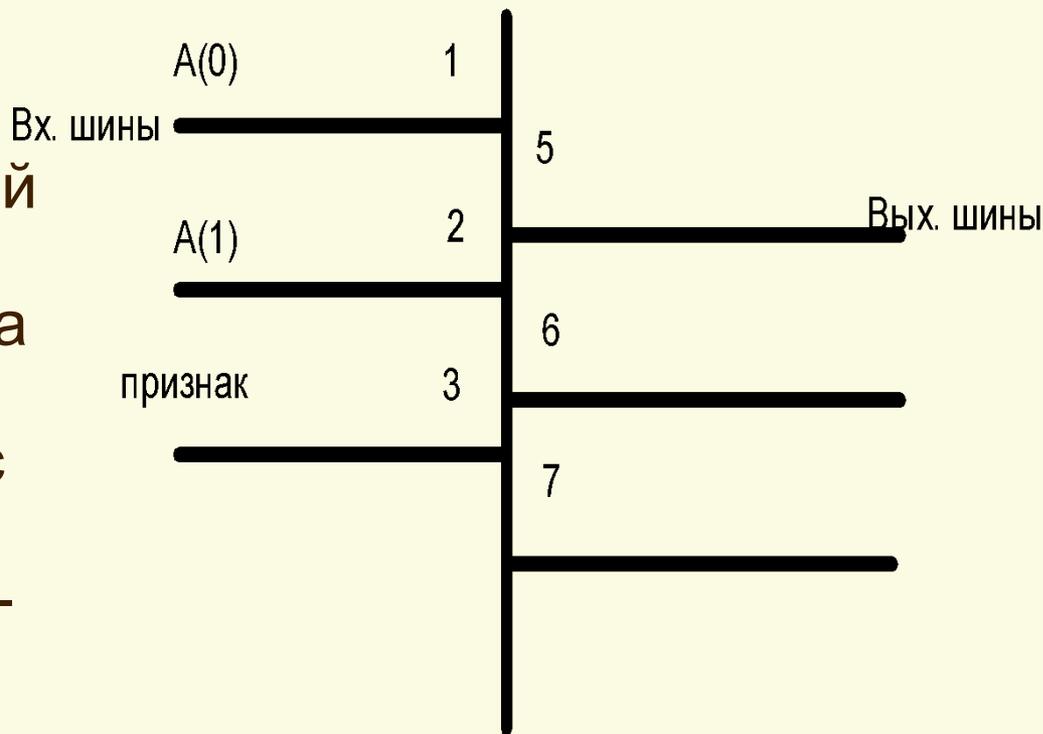
<u>Тип слова</u>	<u>Формат</u>	<u>Поля</u>	<u>Примечание</u>
● O	● C(4:0)	● ЗнС=(4) ● мС=C(3:0)	● старшая ● часть рез.
● L	● Сч(2:0)		● счётчик

Логическое проектирование операционного автомата (ОА)

- **Структурный базис ОА**
- Структурный базис ОА - это набор элементов , из которых построен ОА:
- а) триггеры, регистры, счётчики, и др.,
- б) комбинационные схемы;
- в) шины.

Шины. Архитектуры шин.

- УГО шины.
- Каждая шина должна иметь свой собственный уникальный идентификатор, а также входные и выходные цепи с собственными идентификаторами.



Шины. Архитектуры шин.

- Шины могут изгибаться, разветвляться, пересекаться.
- По шинам можно передавать информацию от одного источника к нескольким приёмникам.
(управляемое демультимплексирование).

Шины. Архитектуры шин.

- По шинам можно передавать информацию от многих источников к одному приёмнику. (управляемое мультиплексирование).

Порядок проектирования ОА

- 1. Описание ОА.
- В общем случае ОА может выполнять несколько ФМП(МП)

Порядок проектирования ОА

МП	слова	МО	ЛУ
МП1	A(15.0)	A:=B	A=0
	B(15.0)	A:=A+B	

МП2	A(7:0)	A:=B	B=1
	B(7:0)	A:=A-B	

Порядок проектирования ОА

●	<u>МП</u>	<u>слова</u>	<u>МО</u>	<u>ЛУ</u>
●	МПЗ	A(15.0)	A:=B	A=0
●		B(15.0)	A:=A+B	B=1
●			A:=A-B	D=1

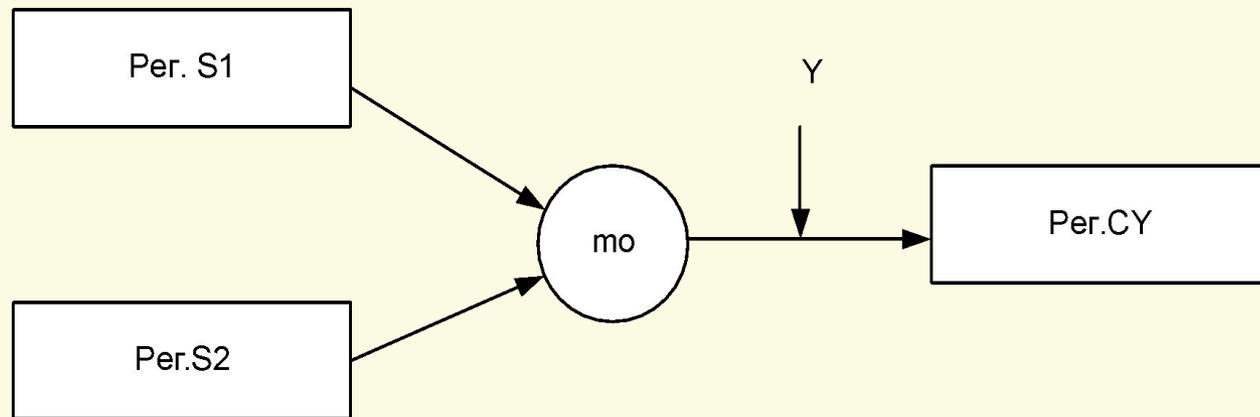
Методика синтеза канонической структуры ОА

- Исходные данные:
- S ; Y ; X ; структурный базис.
- 1) Выделение регистров под входные слова и определение разрядов и регистра под выходное слово.

Методика синтеза канонической структуры ОА

- 2) Каждой микрооперации вида:

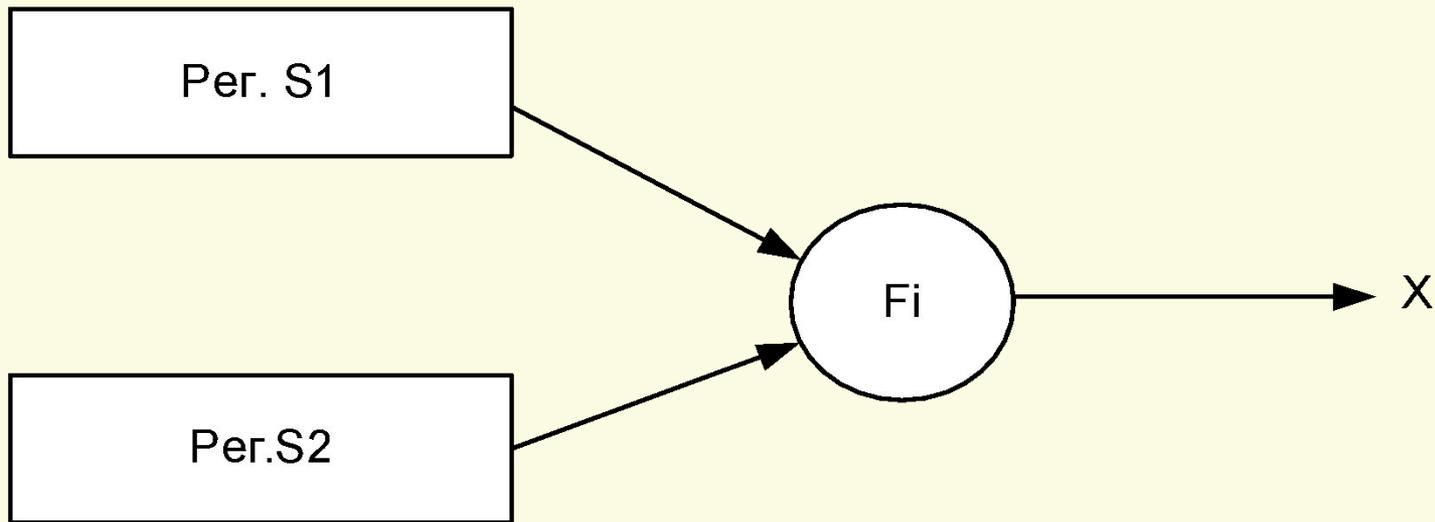
$$S_{\alpha} := \varphi_m (S_1, \dots, S_k)$$



Методика синтеза канонической структуры ОА

3). Каждому логическому условию (ЛУ) вида:

$$X_l = \varphi_l(S_1, \dots, S_k)$$



Синтез ОА для блока умножения

- Составление алгоритма умножения

Синтез ОА для блока умножения

- Описание блока умножения:
- Составление таблицы:

-

- Слово МО У ЛУ Х

-

Синтез канонической структуры блока умножения

- Рисунок структуры блока

Порядок работы ОА

- В ОА в каждом машинном такте выполняется одна или несколько МО, причём сама МО с синтаксической точки зрения представляет собой оператор присваивания:
- *<адрес>:=<двоичное выражение>*

Порядок работы ОА

- ОА работает по тактам. В такте происходит:
- 1) формирование управляющих сигналов Y_1, \dots, Y_n ;
- 2) вычисление значения двоичного выражения (МО);
- 3) сохраняется результат в регистре;
- 4) вычисляются логические условия и определяются значения условных переменных X_1, X_2, \dots, X_n .

Порядок работы ОА

- Длительность машинного такта:
- $T_{\text{MT}} > t_y + t_{\text{MO}} + t_{\text{ЛУ}}$
- В конце такта запись в регистр производится по синхроимпульсу тактового генератора.

Характеристики ОА

- 1. Производительность (количество МО за такт).
- 2. Быстродействие (длительность такта).
- 3. Затраты оборудования.

Структурная организация ОА.

- **Классификация структур автоматов:**
- 1.1 –автоматы. Их производительность такая же как и у автоматов с канонической структурой. Особенностью является отсутствие избыточности и как следствие меньшие аппаратные затраты.

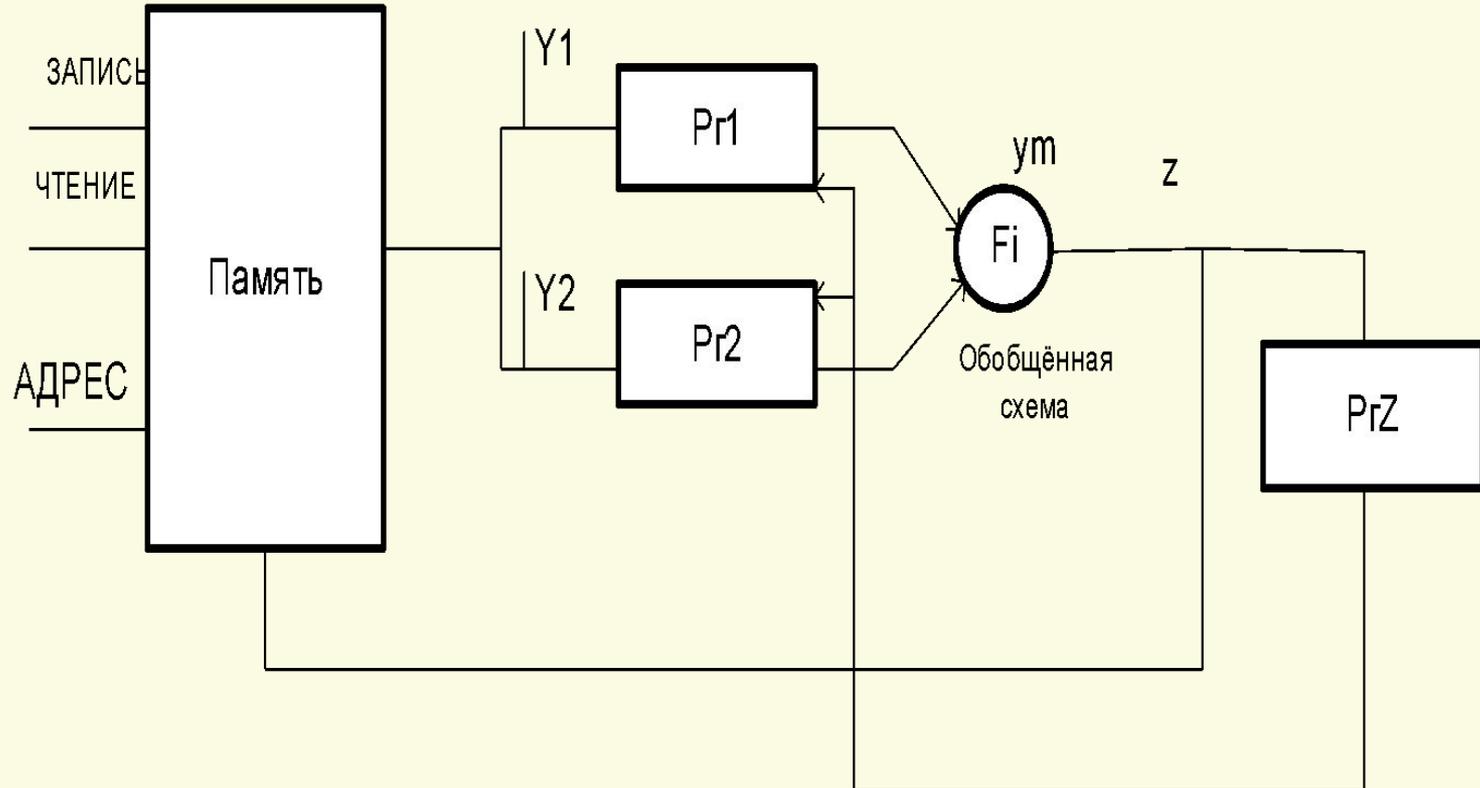
Структурная организация ОА.

- 2. М –автоматы: в каждом машинном такте может выполняться только одна МО, следовательно производительность = 1 (очень мала), но минимальны аппаратурные затраты.
- 3. IM – автоматы с промежуточными характеристиками: производительность >1 , но имеются структурные ограничения на совместимость МО.

Структурная организация ОА.

- 4. S - автоматы: используются, когда надо обрабатывать большое количество слов. (например, каналы ввода/вывода).
- В этом случае для хранения используются не регистры, а память.

Структурная организация ОА.

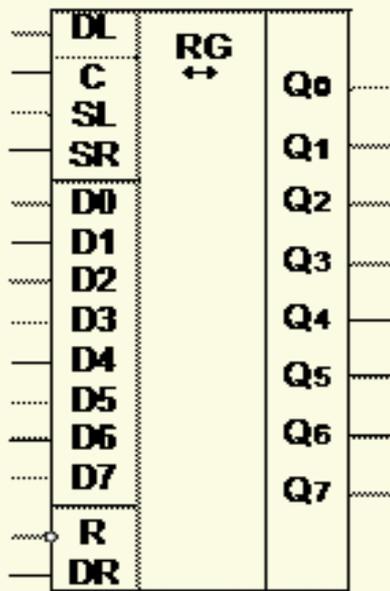


Построение ОЭ на основе регистра

- Возможные операции на регистре:
- 1). $C := A$
- 2). $C := 0$
- 3). $C := R1(1.C)$
- 4). $C := R1(0.C)$
- 5). $C := L1(C.0)$

Построение ОЭ на основе регистра

- Берём за основу универсальный регистр



$D_{(1-8)}$ – входы параллельной записи информации
 $Q_{(0-7)}$ – выходы
DR – вход для подачи информации при последовательной записи и сдвиге направо;
DL – вход для последовательной записи и сдвиге влево;
C – вход подачи тактового импульса – сдвиг по спаду отрицательного импульса;
R – установка нуля,
SL, SR – управление режимом SL=0, SR=0 – режим хранения,
SL=0, SR=1 – сдвиг направо, SL=1, SR=0 – сдвиг влево, SL=1, SR=1 – разрешение параллельной записи информации.

Таблица функций регистра

Режимы	S0	S1	R	C	Микрооперация
Хранение	0	0	0	*	$F := F$
Сдв. Влево	0	1	0	1	$F := L1(F.DL)$
Сдв. вправо	1	0	0	1	$F := R1(DR.F)$
Запись	1	1	0	1	$F := D$
Сброс	*	*	1	*	$F := 0$

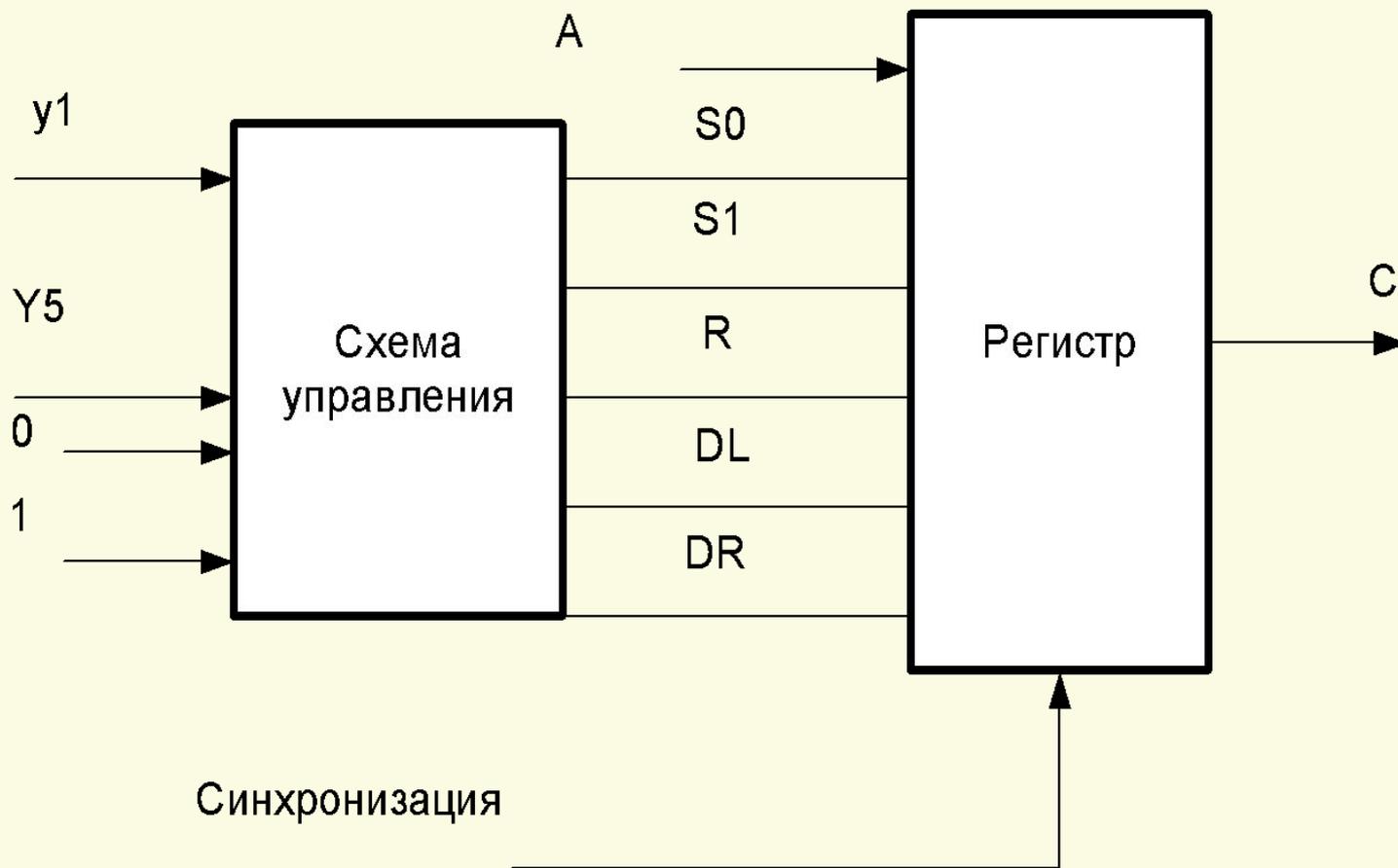
Таблица описания работы ОЭ

Y	MO	S0	S1	R	DL	DR
Y1	C: = A	1	1	0	*	*
Y2	C: = 0	*	*	1	*	*
Y3	C: = R1(1.C)	1	0	0	*	1
Y4	C: = R1(0.C)	1	0	0	*	0
Y5	C: = L1(C.0)	0	1	0	0	*

Синтезируем комбинационную схему

- $S_0 = y_1 + y_3 + y_4$
- $S_1 = y_1 + y_5$
- $R = y_2$
- $DL = 0$
- $DR = y_3$

Синтезированная структура ОЭ



Синтез операционного элемента на основе счётчика

- Режимы счётчика

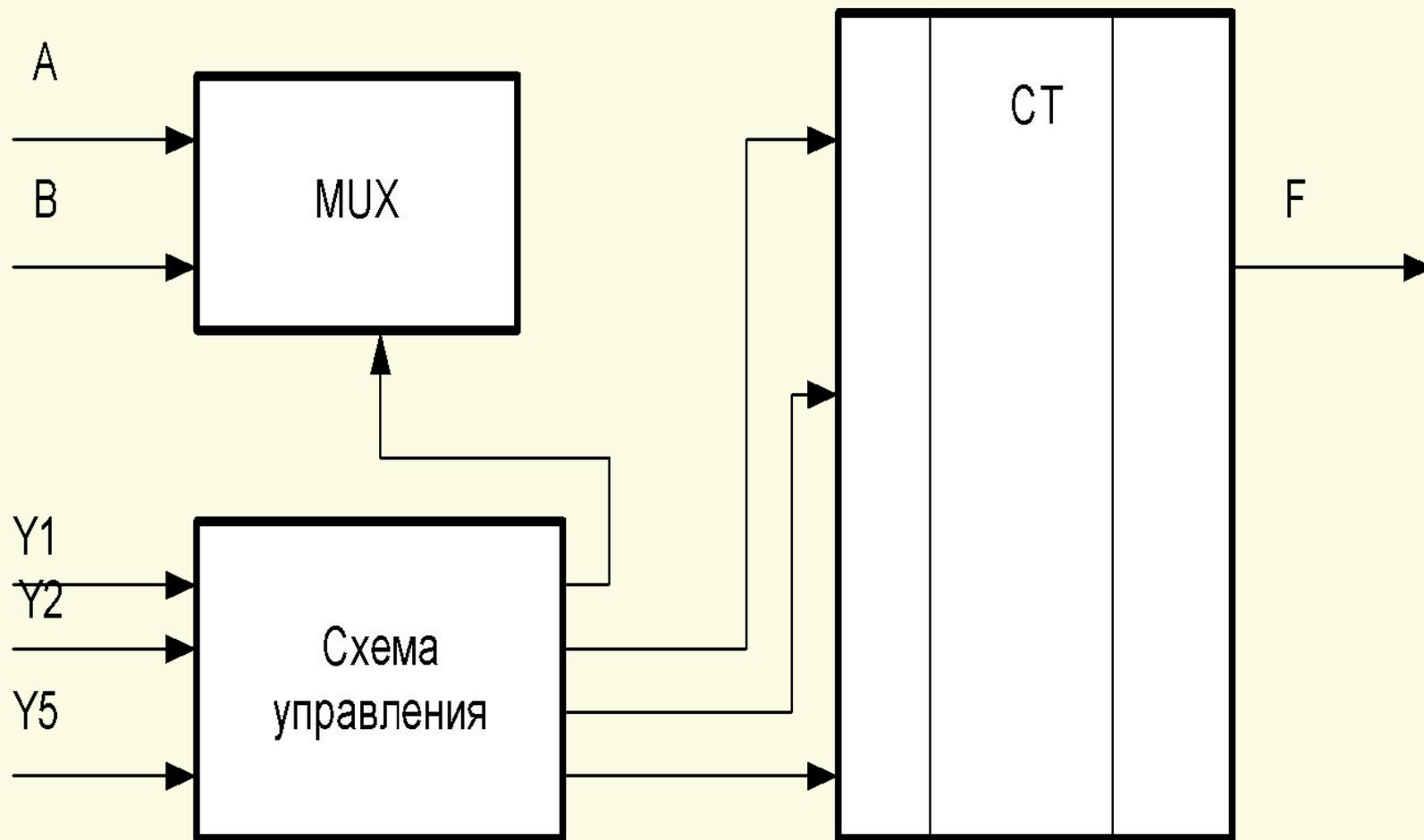
Режимы	S0	S1	R	C	Микрооперация
Запись	1	1	0	1	$F := D$
Сложение	1	0	0	1	$F := F + 1$
Вычитание	0	1	0	1	$F := F - 1$
Хранение	0	0	0	*	$F := F$
Сброс	*	*	1	*	$F := 0$

Синтез операционного элемента на основе счётчика

- Таблица микроопераций

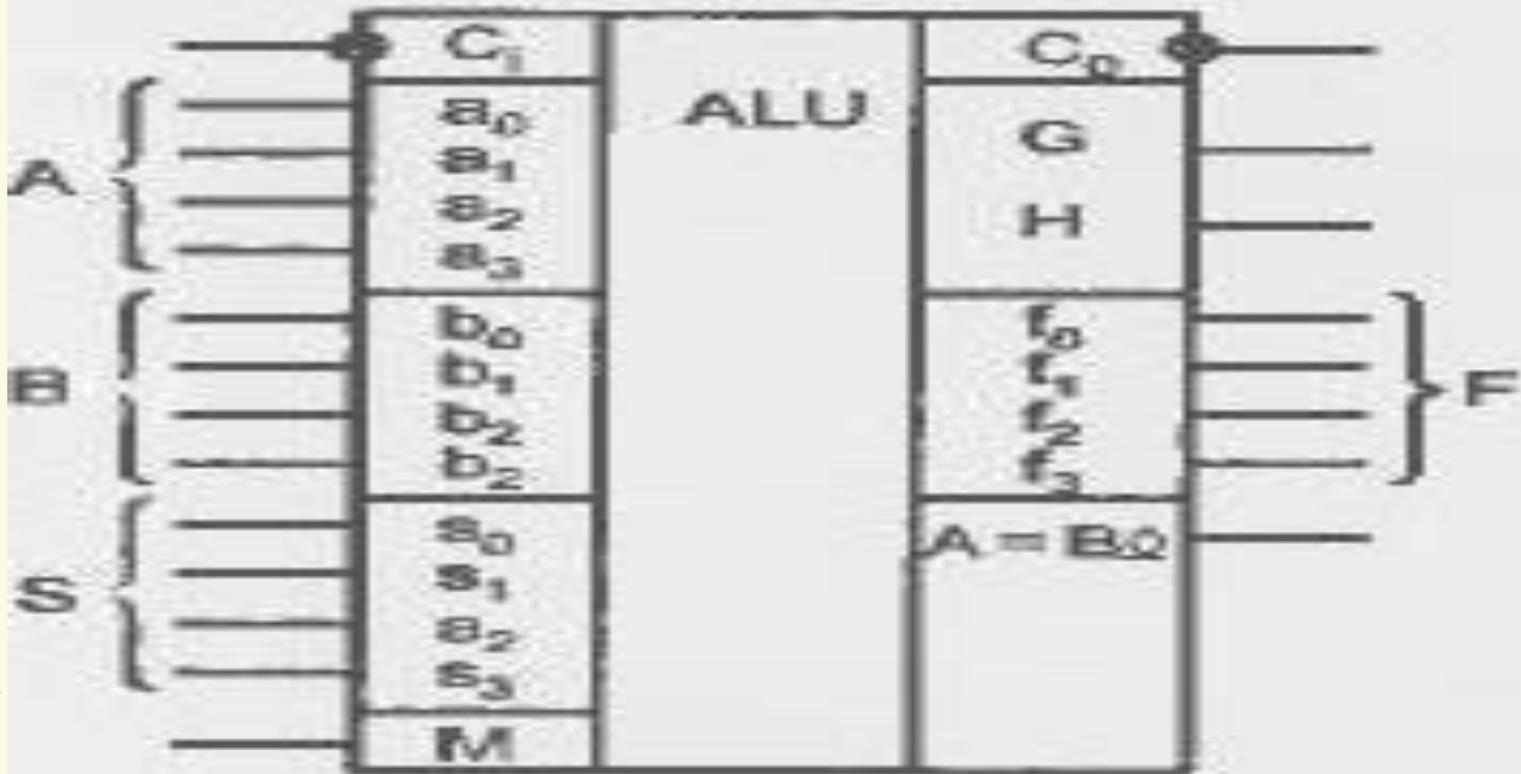
Y	Микр. операция	S0	S1	R	+1	Sm	C
Y1	F:=A	1	1	0	*	0	1
Y2	F:=B	1	1	0	*	1	1
Y3	C:=C+1	1	0	0	1	*	1
Y4	C:=C-1	0	1	0	1	*	1
Y5	C:=0	*	*	1	*	*	*

Синтез операционного элемента на основе счётчика



Синтез операционного элемента на основе АЛУ

- Интерфейс микросхемы АЛУ



Операции АЛУ

- Перечень выполняемых АЛУ операций дан в след. таблице. Для краткости двоичные числа $s_3s_2s_1s_0$ представлены их десятичными эквивалентами. Под утолщенными обозначениями 1 и 0 следует понимать наборы 1111 и 0000, входной перенос поступает в младший разряд слова, т. е. равен 0000_i. При арифметических операциях учитываются межразрядные переносы.

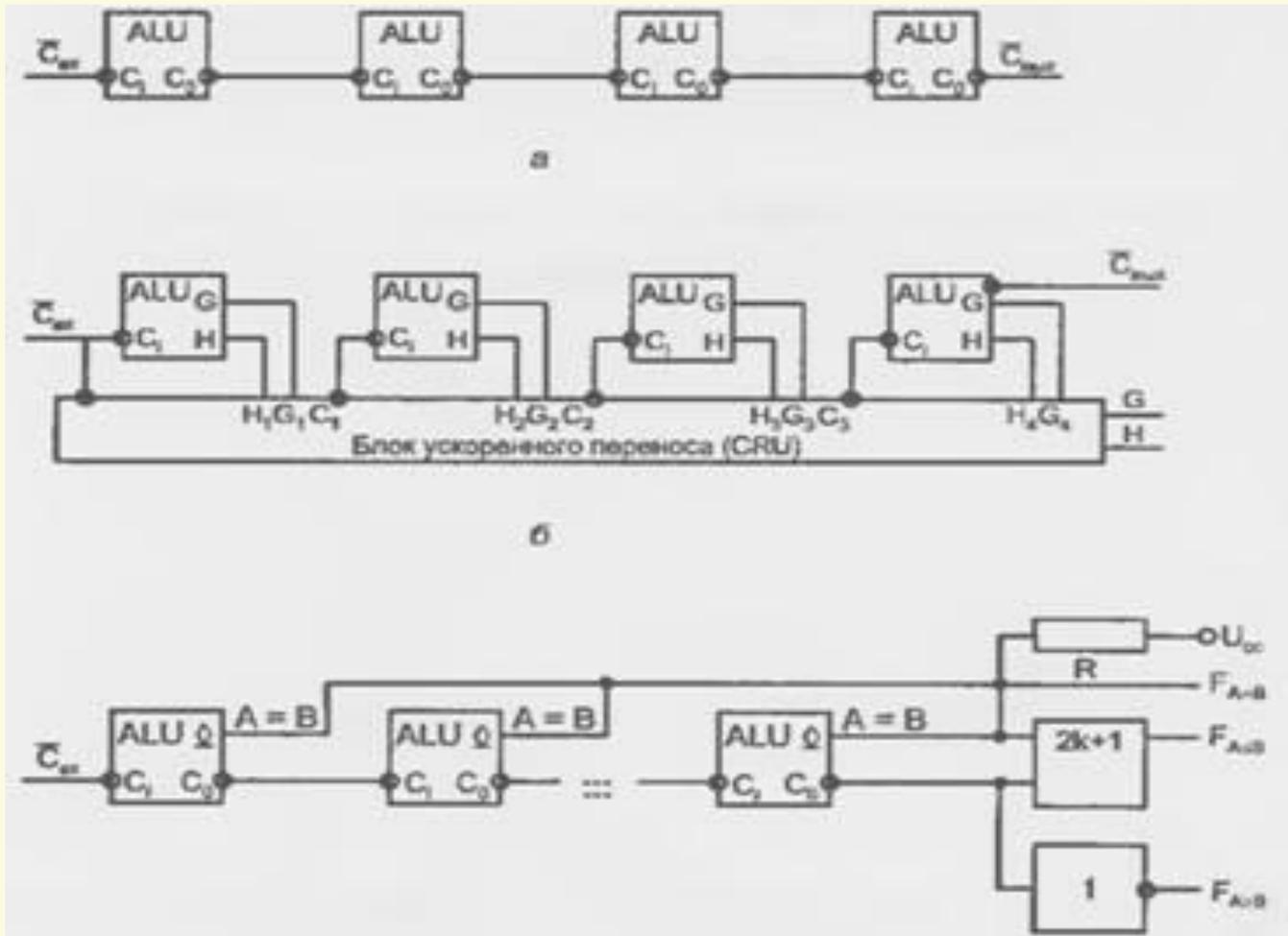
Операции АЛУ

S	Логические функции (M = 1)	Арифметико-логические функции (M = 0)
0	A	$A + C_i$
1	$\overline{A \vee B}$	$A \vee B + C_i$
2	\overline{AB}	$A \vee B + C_i$
3	0	$1 + C_i$
4	AB	$A + AB + C_i$
5	B	$A \vee B + AB + C_i$
6	$A \oplus B$	$A + B + C_i$
7	\overline{AB}	$AB + 1 + C_i$
8	$A \vee B$	$A + AB + C_i$
9	$\overline{A \oplus B}$	$A + B + C_i$
10	B	$A \vee B + AB + C_i$
11	\overline{AB}	$AB + 1 + C_i$
12	1	$A + A + C_i$
13	$A \vee B$	$A \vee B + A + C_i$
14	$\overline{A \vee B}$	$A \vee B + A + C_i$
15	A	$A + 1 + C_i$

Соединение нескольких АЛУ

- При операциях над словами большой размерности АЛУ соединяются друг с другом с организацией последовательных или параллельных переносов.
- В последнем случае совместно с АЛУ применяют микросхемы — блоки ускоренного переноса, получающие от отдельных АЛУ функции генерации и прозрачности, а также входной перенос и вырабатывающие сигналы переноса.

Соединение нескольких АЛУ



Синтез операционного элемента на основе АЛУ

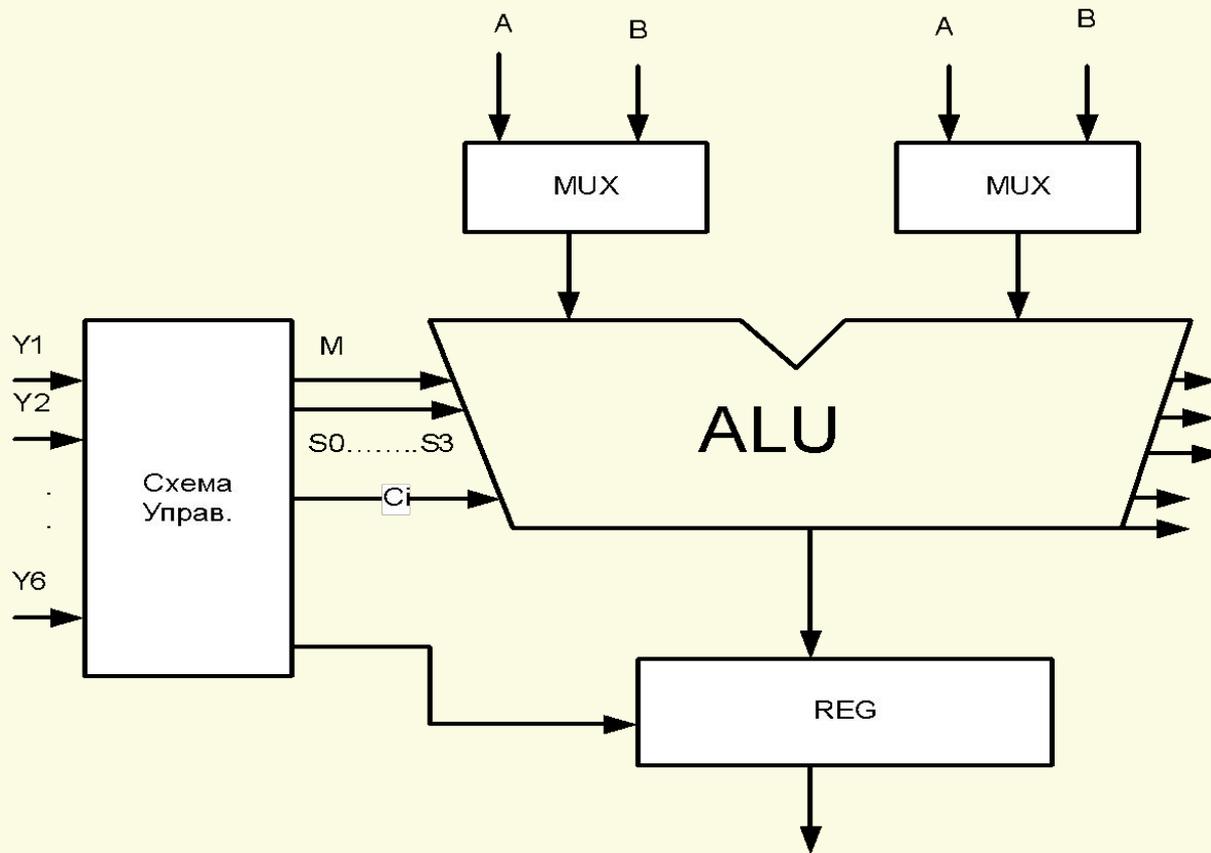
- Перечень микроопераций:
- $F=A+B$
- $F=A-B$
- $F=A+1$
- $F=A-1$
- $F=A\&B$
- $F=A\wedge B$

Синтез операционного элемента на основе АЛУ

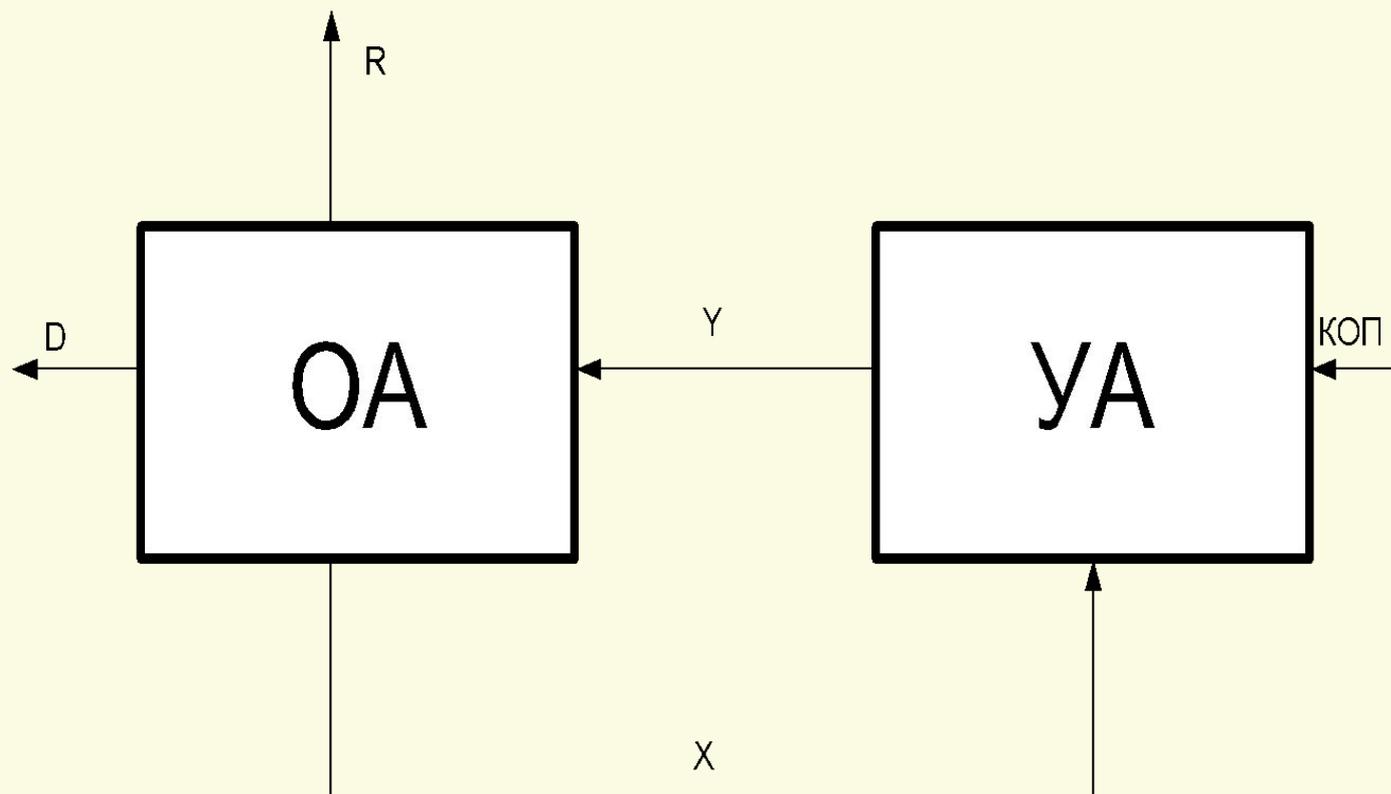
- Таблица микроопераций для синтеза ОЭ

Y	Микро-операция	M	S0	S1	S2	S3	Ci	
Y1	$F=A+B$	0	0	0	0	1	0	
Y2	$F=A-B$	0	0	0	1	0	0	
Y3	$F=A+1$	0	0	0	0	0	1	
Y4	$F=A-1$	0						
Y5	$F=A\&B$	1						
Y6	$F=A\wedge B$	1						

Синтез операционного элемента на основе АЛУ



Управляющий автомат



Типы цифровых автоматов

- Два типа автоматов:

- А) Цифровой автомат Мили;

$$A(t+1) = f(A(t), x(t))$$

$$Y(t) = \Psi(A(t), x(t))$$

- Б) Цифровой автомат Мура.

$$A(t+1) = f(A(t), x(t))$$

$$Y(t) = \Psi(A(t))$$

Определение автомата Мили

- **Конечным детерминированным автоматом типа Мили** называется совокупность пяти объектов
- ,
- где S , X и Y — конечные непустые множества, α и β — отображения вида:
- и
- со связью элементов множеств S , X и Y в абстрактном времени $T = \{0, 1, 2, \dots\}$ уравнениями:

-
-

Определение автомата Мили

- (Отображения и получили названия, соответственно функции переходов и функции выходов автомата A).
- Особенностью **автомата Мили** является то, что функция выходов является двухаргументной и символ в выходном канале $y(t)$ обнаруживается только при наличии символа во входном канале $x(t)$. Функциональная схема не отличается от схемы абстрактного автомата.

Цифровой автомат Мура

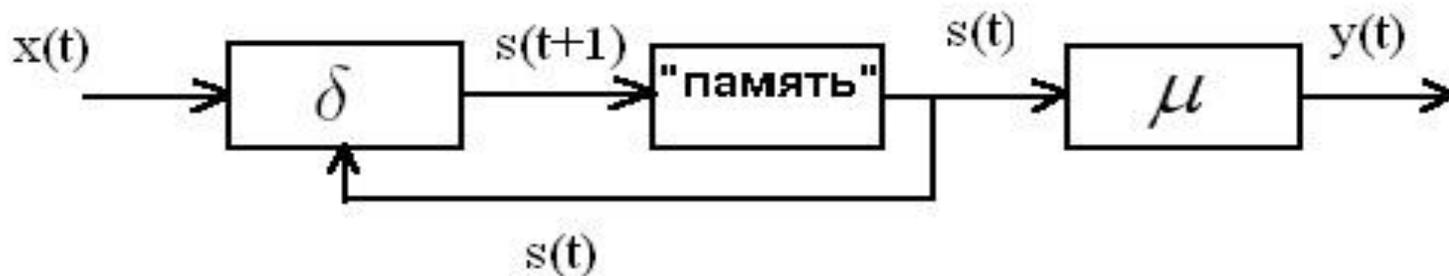
- Зависимость выходного сигнала *только от состояния* представлена в автоматах типа Мура (англ. Moore machine).
В автомате Мура функция выходов определяет значение выходного символа только по одному аргументу — состоянию автомата. Эту функцию называют также функцией меток, так как она каждому состоянию автомата ставит метку на выходе.

Цифровой автомат Мура

- Конечным детерминированным автоматом типа Мура называется совокупность пяти объектов: $A = (S, X, Y, \delta, \mu)$,
- где S , X , Y и δ — соответствуют определению автомата типа Мили, а μ является отображением вида: $\mu : S \rightarrow Y$,
- с зависимостью состояний и выходных сигналов во времени уравнением:
- $y(t) = \mu(s(t)), t \in T$

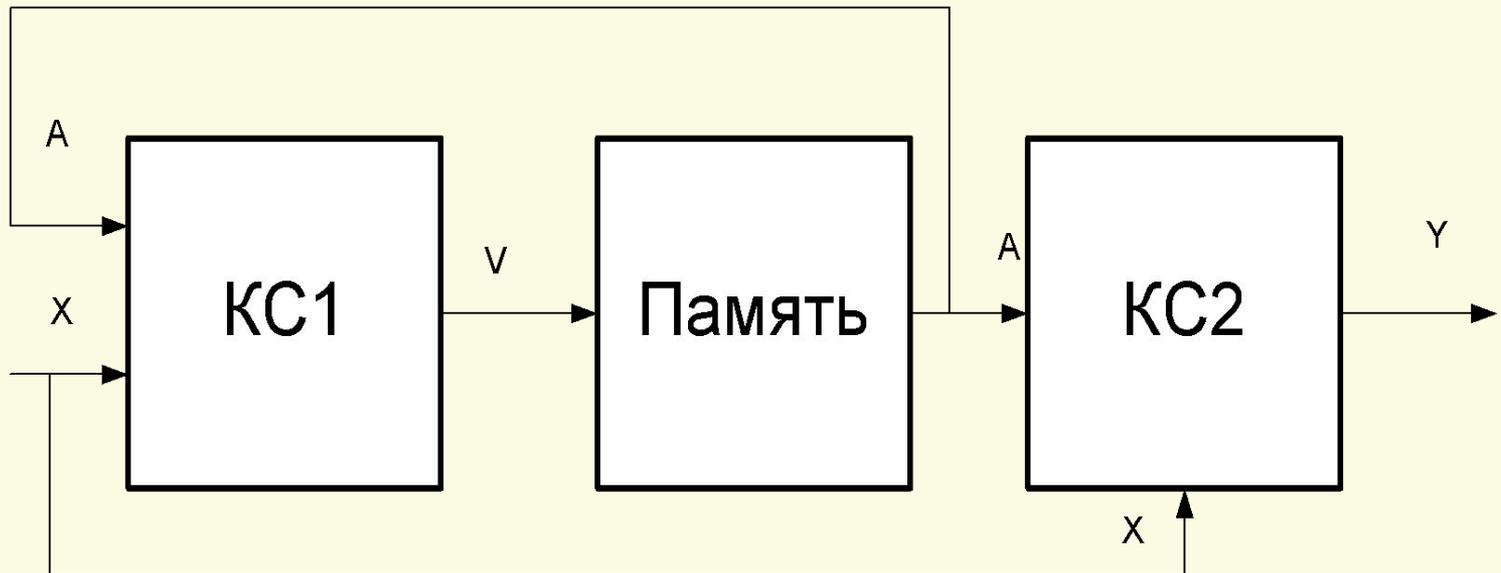
Цифровой автомат Мура

- Особенностью автомата Мура является то, что символ $y(t)$ в выходном канале существует все время, пока автомат находится в состоянии $s(t)$.



Структурная организация управляющих автоматов.

- Построение цифрового автомата по схеме Мура.



Построение цифрового автомата по схеме Мура.

- КС1 управляет памятью;
- КС2 формирует набор выходных сигналов;
- V-сигнал возбуждения, управляющий памятью.

Построение цифрового автомата по схеме Мура.

- Исходные данные для автомата Мура:

- ФМП хранит всю информацию.

$$Y = \{y_1, y_2, \dots, y_n\}$$

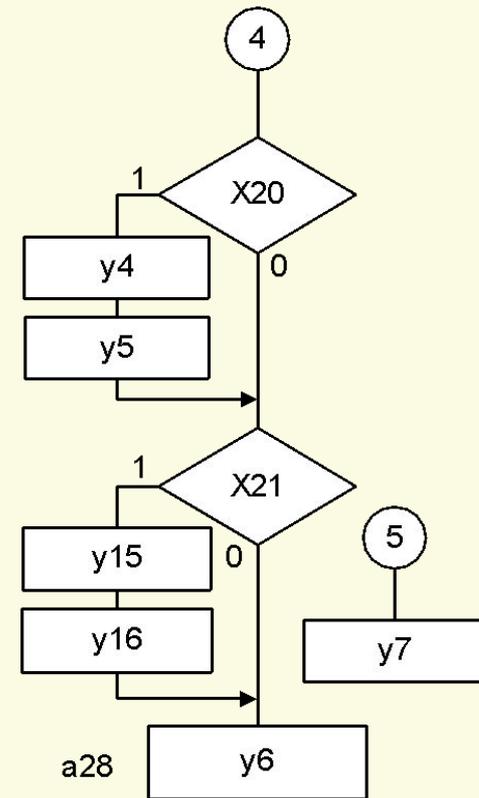
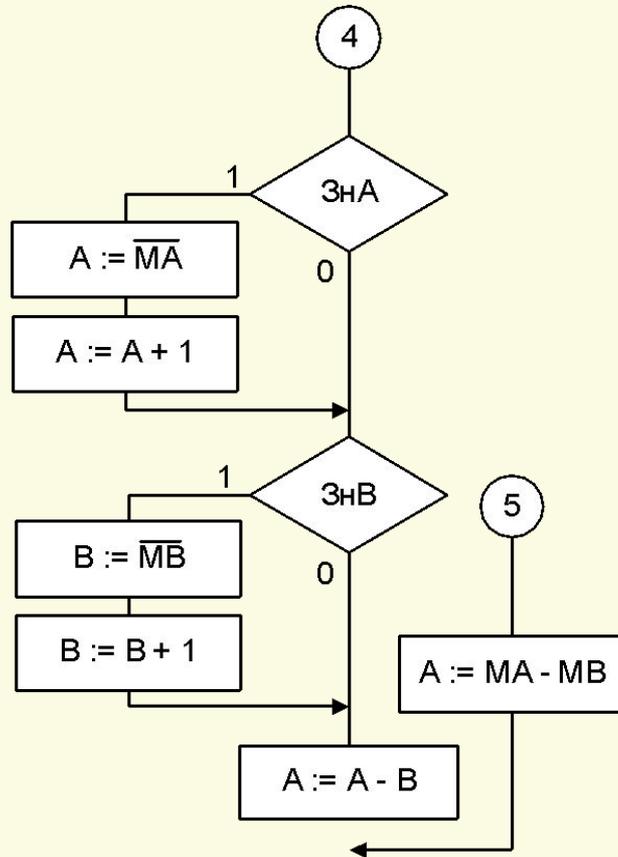
$$X = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$$

$$A = \{a_1, a_2, \dots, a_{n-1}\}$$

Построение цифрового автомата по схеме Мура

- Формализуем МП с помощью закодированного графа, в котором каждая микрооперация (МО) заполняется соответственно Y ,
- логические условия - осведомительным сигналом X .

Переход от содержательного графа к закодированному графу



Этапы синтеза УА

- 1. Построение таблицы микроопераций и логических условий.
- 2. Построение закодированного графа ФМП путём замены каждой МО управляющим сигналом Y , каждого ЛУ осведомительным сигналом X .
- 3. На закодированном графе пометить вершины индексами $a_0, a_1 \dots a_{n-1}$.

Этапы синтеза УА

- 4. Построение графа автомата МУРА:
- Каждому состоянию поставить в соответствие вершину графа;
- Каждому переходу поставить в соответствие дугу графа.

Этапы синтеза УА

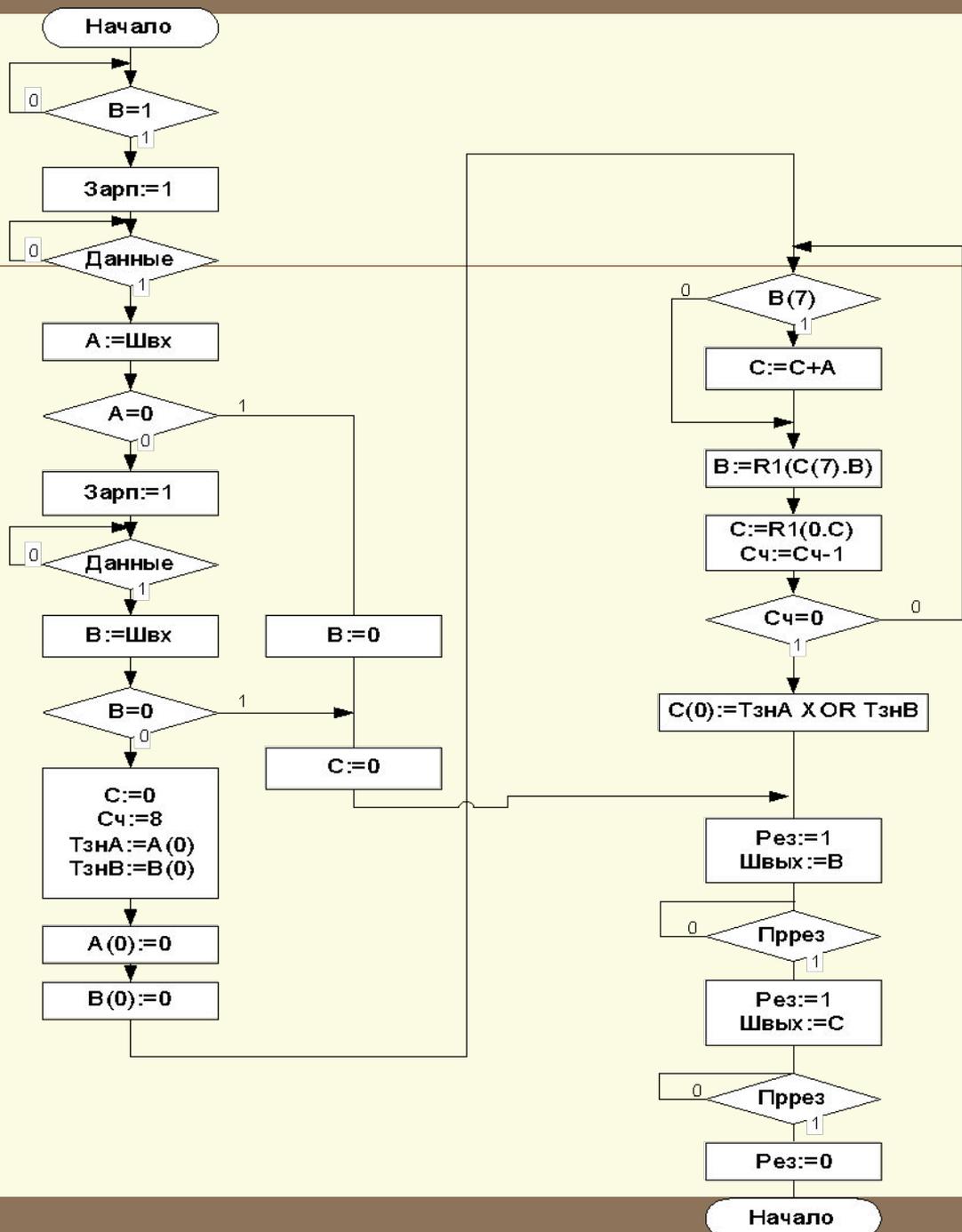
- 5. Построение списка переходов в табличной форме. В таблице каждая дуга соответствует строке таблицы с указанием условия, Y , и состояния
- (а нач. и а конеч.)

Организация памяти цифрового автомата

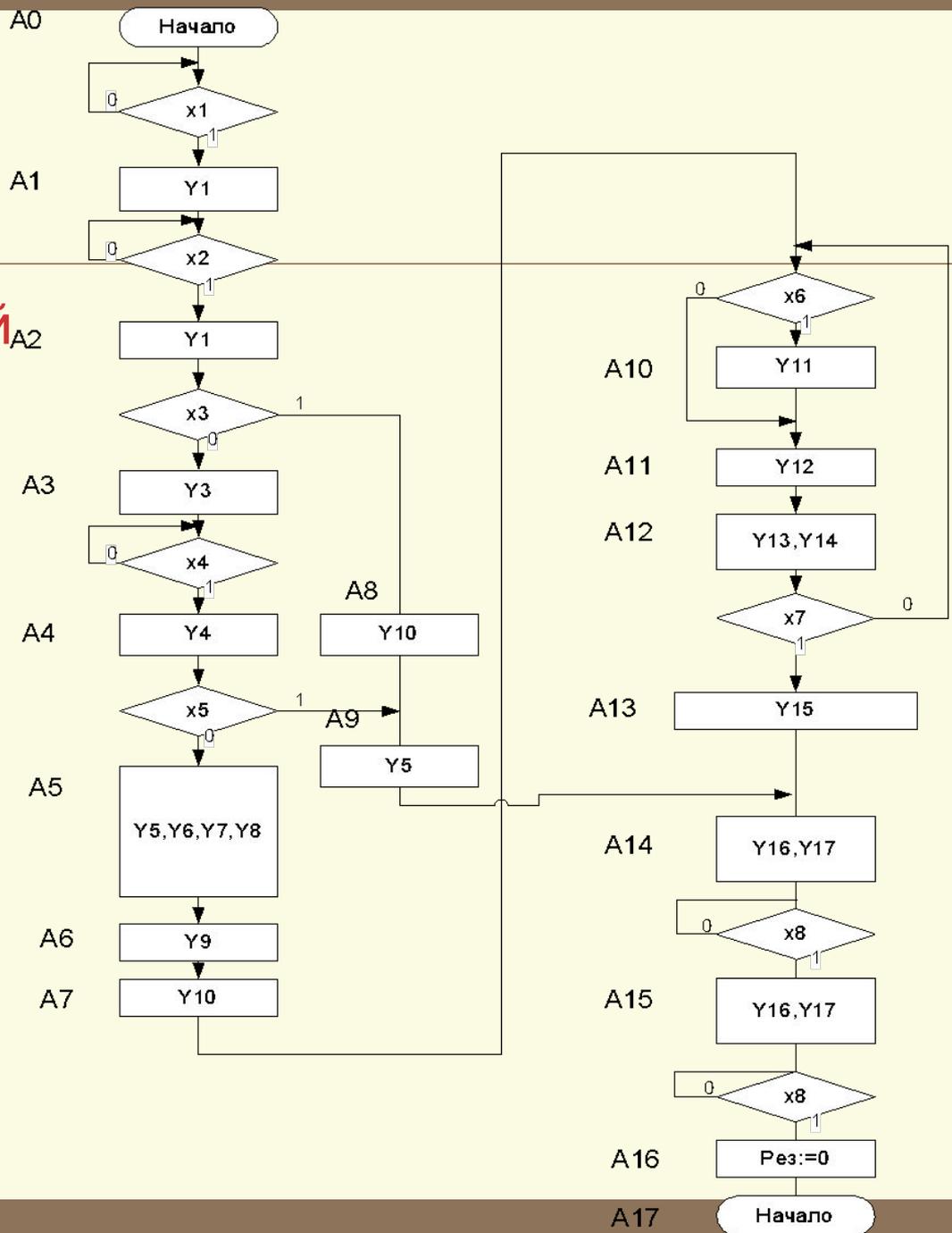
- Память ЦА строится на основе регистра. Разрядность регистра определяется формулой, где P - количество состояний ЦА (количество вершин графа):

$$N = \lceil \log_2 P \rceil$$

Пример
синтеза УА
для
умножения



Закодированный граф ФМП



Составление списка (таблицы) переходов

№	Исх. состояние	Код исходного состояния	следующее состояние	Код след. состояния	X	Y	Сигнал возбуждения
1	a0	00000	a0	00000	!x1	-	-
2	a0	00000	a1	00001	x1	-	D0
3	a1	00001	a1	00001	!x2	Y1	D0
4	a1	00001	a2	00010	x2	Y1	D1
5	a2	00010	a3	00011	!x3	Y1	D1,D0
6	a2	00010	a8	01000	x3	Y1	D3
7	a3	00011	a3	00011	!x4	Y3	D2,D1
8	a3	00011	a4	00100	x4	Y3	D2

Составление списка (таблицы) переходов

№	Исх. состояние	Код исходного состояния	следующее состояние	Код след. состояния	X	Y	Сигнал возбуждения
9	a4	00100	a5	00101	!x5	y4	D2,D0
10	a4	00100	a9	01001	x5	y4	D3,D0
11	a5	00101	a6	00110	-	Y5,y6 ,y7,y8	D2,D1
12	a6	00110	a7	00111	-	y9	D2,D1,D0
13	a8	01000	a9	01001	-	y10	D3,D0
14	a7	00111	a10	01010	x6	y10	D3,D1
15	a7	00111	a11	01011	!x6	y10	D3,D1,D0
16	a9	01001	a14	01111	-	y5	D3,D2,D1, D0

Составление списка (таблицы) переходов

№	Исх. состояние	Код исходного состояния	следующее состояние	Код след. состояния	X	Y	Сигнал возбуждения
17	a10	01010	a11	01011	-	y11	D3,D1,D0
18	a11	01011	a12	01100	-	y12	D3,D2
19	a12	01100	a13	01101	x7	Y13, y14	D3,D2,D0
20	a12	01100	a10	01010	!x7, x6	Y13, y14	D3,D1
21	a12	01100	a11	01011	!x7, !x6	Y13, y14	D3,D1,D0
22	a13	01001	a14	01110	-	y15	D3,D2,D1
23	a14	01111	a14	01110	!x8	Y16, y17	D3,D2,D1
24	a14	01111	a15	01111	x8	Y16, y17	D3,D2,D1,D0

Функции сигналов возбуждения

- $D_0 = a_0 * x_1 + a_1 * !x_2 + a_2 * !x_3 + a_4 * !x_5 + a_4 * x_5 + a_7 * !x_6 + a_{15} * !x_8$
- $D_1 =$
- $D_2 =$ и т.д.

Технология подготовки записей булевых функций для программирования ПЛМ

<i>X1</i>	<i>X2</i>	<i>X3</i>	<i>Y</i>
<i>0</i>	<i>0</i>	<i>0</i>	<i>0</i>
<i>0</i>	<i>0</i>	<i>1</i>	<i>1</i>
<i>0</i>	<i>1</i>	<i>0</i>	<i>1</i>
<i>0</i>	<i>1</i>	<i>1</i>	<i>1</i>
<i>1</i>	<i>0</i>	<i>0</i>	<i>0</i>
<i>1</i>	<i>0</i>	<i>1</i>	<i>0</i>
<i>1</i>	<i>1</i>	<i>0</i>	<i>1</i>
<i>1</i>	<i>1</i>	<i>1</i>	<i>1</i>

Технология подготовки записей булевых функций для программирования ПЛМ

- $Y = !x_1!x_2x_3 + (!x_1x_2!x_3 + !x_1x_2x_3) +$
- $(x_1x_2!x_3 + x_1x_2x_3)$
- $Y = !x_1!x_2x_3 + !x_1x_2 + x_1x_2$
- $Y = !x_1!x_2x_3 + x_2$

Технология подготовки записей булевых функций для программирования ПЛМ

- Таблица сократилась:

x1	x2	x3	Y
0	0	1	1
*	1	*	1

Технология подготовки записей булевых функций для программирования ПЛМ

- Данный подход можно распространить на систему булевых функций:

$$Y_i = f_i(x_1, x_2, \dots, x_5)$$

$$i = 1, \dots, 4$$

Технология подготовки записей булевых функций для программирования ПЛМ

- Пусть заданы четыре булевых функции от 5-ти переменных.

Технология подготовки записей булевых функций для программирования ПЛМ

x1	x2	x3	x4	x5		Y1	Y2	Y3	Y4
0	0	0	0	0		1	0	1	1
0	0	0	1	*		0	1	0	1
0	0	*	0	1		0	1	1	1
1	*	1	*	*		0	0	0	1

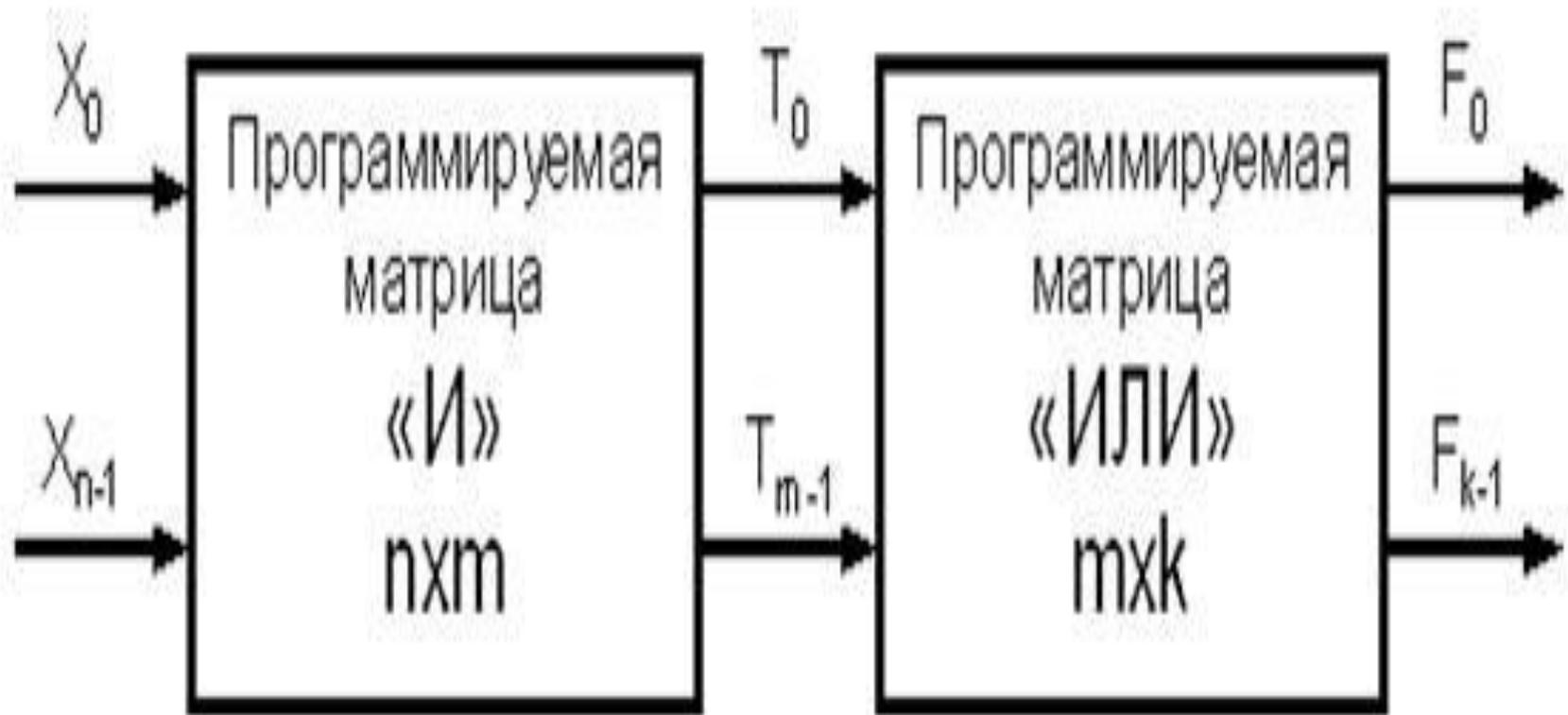
Технология подготовки записей булевых функций для программирования ПЛМ

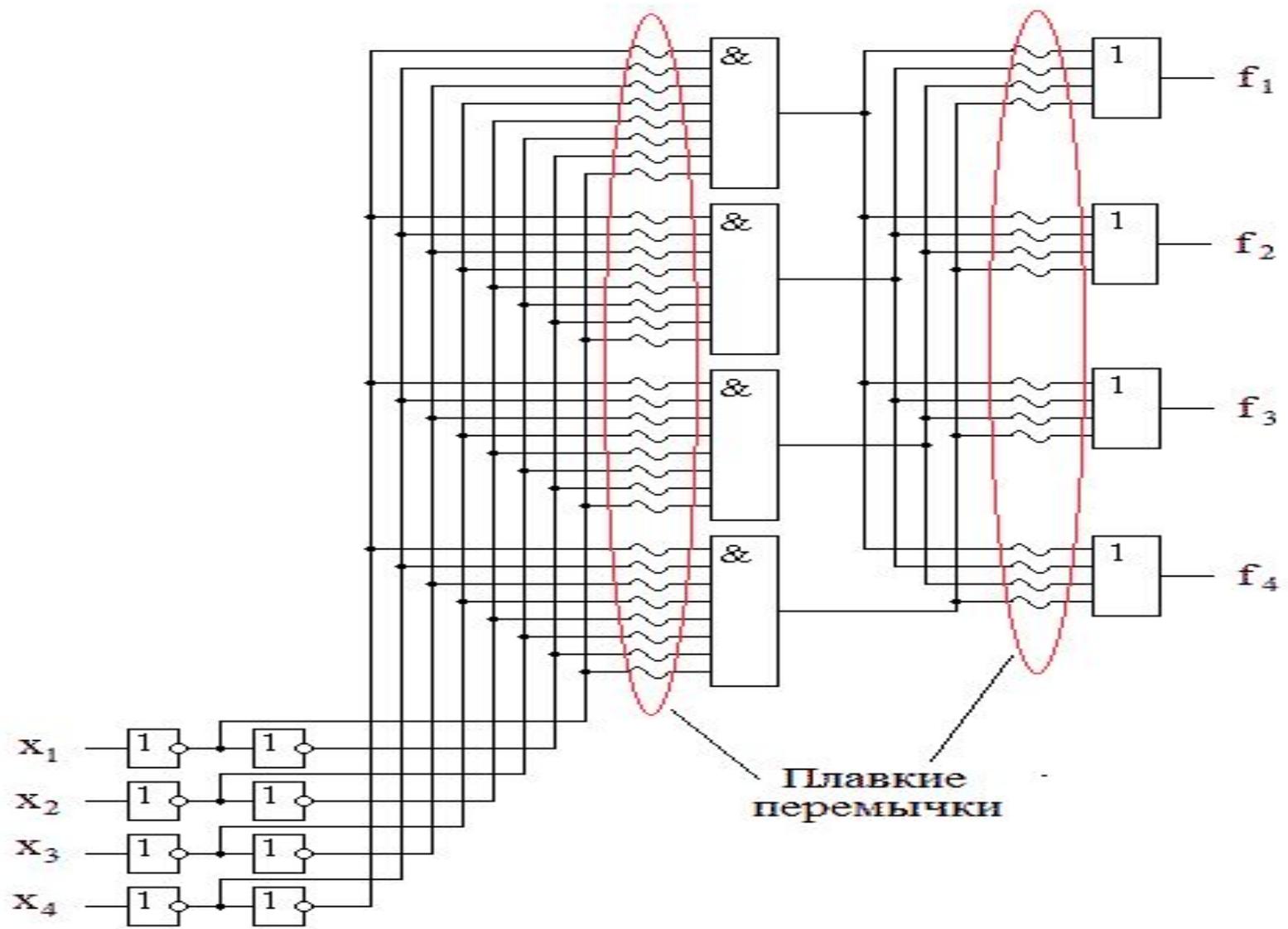
x1	x2	x3	x4	x5	Z	Y1	Y2	Y3	Y4
0	0	0	0	0	Z1	1	0	1	1
0	0	0	1	*	Z2	0	1	0	1
0	0	*	0	1	Z3	0	1	1	1
1	*	1	*	*	Z4	0	0	0	1

Технология подготовки записей булевых функций для программирования ПЛМ

- $Y_1 = Z_1;$
- $Y_2 = Z_2 + Z_3;$
- $Y_3 = Z_1 + Z_3;$
- $Y_4 = Z_1 + Z_2 + Z_3 + Z_4$
- ПЗУ реализуют произвольную логическую функцию, заданную в виде таблицы истинности, а ПЛМ – минимизированную логическую функцию

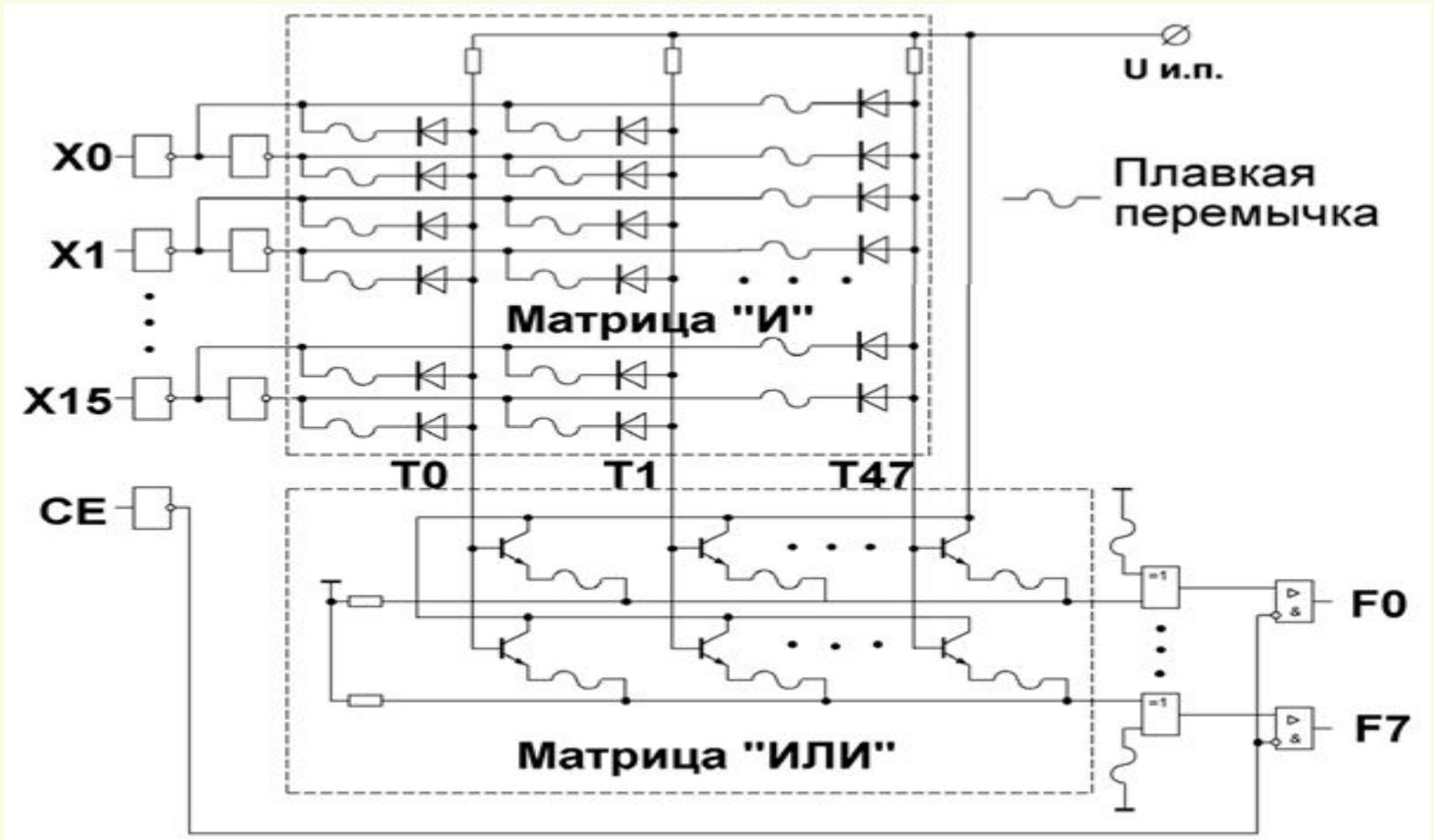
Структура ПЛМ





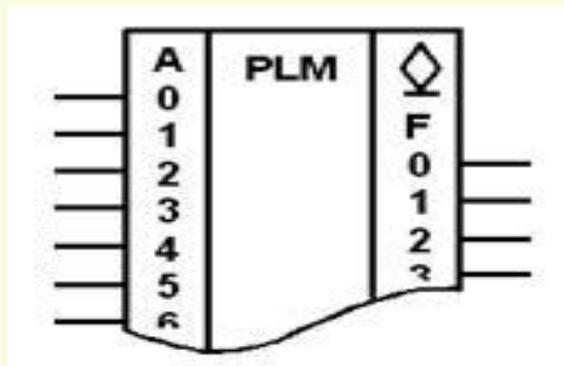
Главкие перемиычки

Электрическая схема ПЛМ

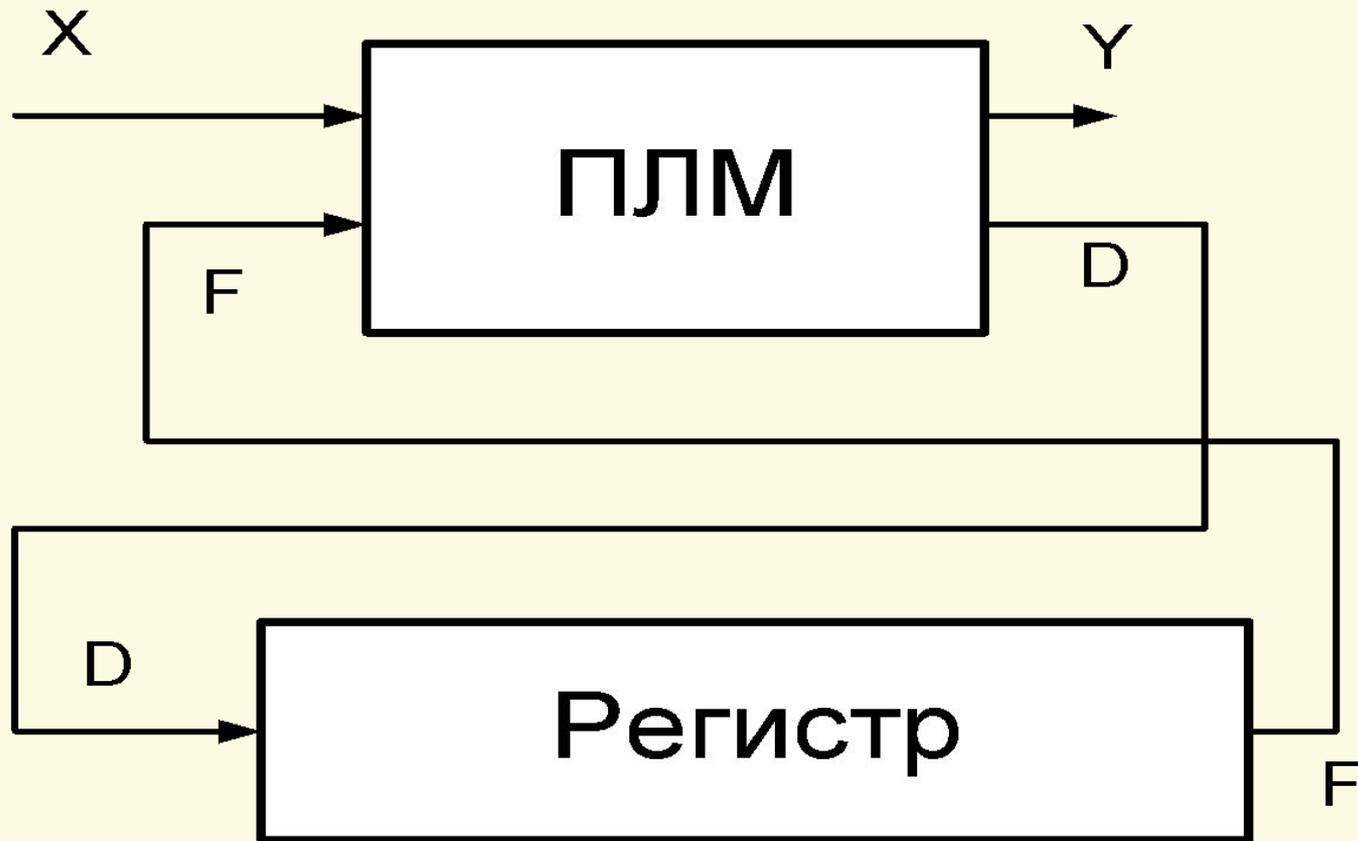


УГО ПЛМ

- Для того чтобы отличать ПЛМ от ПЗУ при изображении принципиальных электрических схем, в среднем поле условного графического обозначения пишется PLM



Построение УА на ПЛМ



Определение набора ПЛМ

- ПЛМ имеют 16 входов, 8 выходов и от 48 до 68 конъюнкций.
- Для определения необходимого количества (**Q**) ПЛМ, для реализации
- управляющего автомата, имеющего **K** разрядов регистра и **m** – число управляющих сигналов **u**, формируемых в автомате используется формула:

Формула для определения необходимого количества ПЛМ

- Количество ПЛМ Q :

$$Q = \lceil (K + m) / 8 \rceil$$

Порядок подготовки таблиц для программирования ПЛМ

- Распределить управляющие сигналы и сигналы возбуждения между всеми ПЛМ (сигналы возбуждения $D1-Dn$ подавать на входы регистра состояний. Каждый из этих сигналов может быть закреплён только за одной ПЛМ.

Подготовка таблиц ПЛМ

- Выполнить (виртуальное) программирование ПЛМ. Для каждой ПЛМ составить таблицу соединений.
- В каждой таблице указать входы, выходы и строки.
- На входы F1 – Fk всех ПЛМ подключить выходы регистра состояний (старшие слева- младшие справа). На остальные входы ПЛМ подключить осведомительные сигналы (условий), используемые в данной ПЛМ. Неиспользуемые входы ПЛМ не указывать. Число входов не должно превышать 16. Число выходов в каждой ПЛМ не должно превышать 8.

Подготовка таблиц ПЛМ

- В каждой строке входов прямое значение переменной кодировать единицей, инверсное – нулём, а безразличное звёздочкой.
- На выходах единицей обозначать необходимость использовать данную конъюнкцию (строку) в булевой функции, описывающей соответствующую выходную переменную (управляющий сигнал Y или сигнал возбуждения D).
- Число строк в каждой матрице не должно превышать 68.

