### ВВЕДЕНИЕ

В наше время техника и технология развиваются очень быстрыми особенности относится различного темпами, это вычислительным комплексам (ВК). Одним из примеров ВК являются комплексы, основанные на базе микроЭВМ СМ-1800 которые были созданы еще в 80-х годах прошлого века. Естественно, что данные ВК устарели. Однако существует ряд ключевых положений, касающихся архитектуры и принципов функционирования вычислительной техники, которые остались незыблемыми и для современных ВК. Именно поэтому изучение архитектуры микроЭВМ СМ-1800 является весьма полезным для понимания принципов работы вычислительной техники, в том числе и современной. Структурная схема СМ-1800 представлена на Рисунке 1.

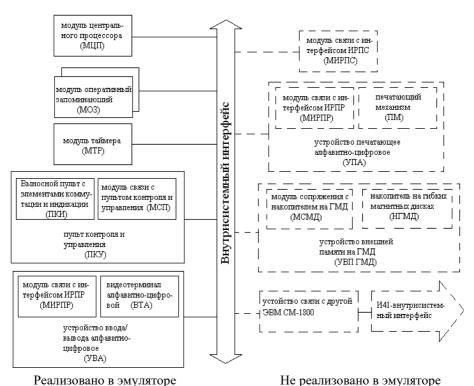


Рисунок 1 – Структурная схема микроЭВМ СМ-1800

### 1 ЦЕЛЬ РАБОТЫ

Данная лабораторная работа открывает цикл работ, целью которых является изучение архитектуры микроЭВМ на основе программного продукта "Эмулятор СМ-1800".

Лабораторная работа "МикроЭВМ СМ-1800и её эмулятор на ПК" знакомит с основными характеристиками модулей и устройств реальной микроЭВМ СМ-1800, которые эмулированы программой для современного ПК. Подробно рассматриваются характеристики модуля центрального процессора, принципы организации выполнения процессором машинных команд, а также назначение и правила работы с пультом контроля и управления (ПКУ).

## 2 КРАТКАЯ ХАРАКТЕРИСТИКА МОДУЛЕЙ И УСТРОЙСТВ, ВХОДЯЩИХ В СОСТАВ СМ-1800

Все модули, входящие в состав СМ-1800, могут быть объединены в следующие функциональные группы: управления и обработки, ввода/вывода, внешней памяти. Большинство из этих модулей моделируются программой эмулятора.

Группа модулей управления и обработки предназначена для арифметической и логической обработки данных, организации обмена данными с устройствами ввода/вывода и включает в себя модули центрального процессора, таймера, системного контроля и памяти.

Модуль центрального процессора (МЦП) микроЭВМ СМ-1800 построен на базе микропроцессора КР580ИК80А, состав и характеристики микропроцессора рассматривается ниже. МЦП предназначен для логической и арифметической обработки информации и формирования интерфейса И41 (см. Рисунок 2).

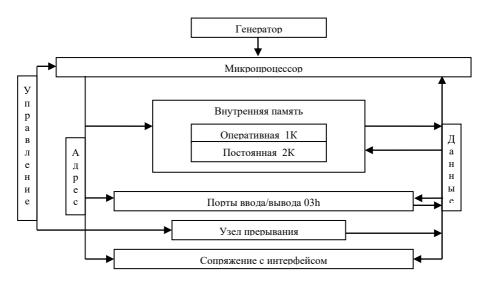


Рисунок 2 – Структурная схема МЦП СМ-1800

Технические характеристики модуля центрального процессора представлены в Таблице 1.

Таблица 1 – Характеристика процессора КР580

тислица т этарактеристика процессора из 500				
тактовая ча	астота, МГц	2		
разрядность		8		
Объем	оперативной	1		
внутренней памяти, Кбайт	постоянной	2		
максимальный объем адресуемой памяти, Кбайт		64		
количество адресуемых портов ввода/вывода		по 256		
время выполнения	минимальное	2		
команд, мкс	максимальное	9		
количество уровней прерывания		8		

С интерфейсных линий МЦП воспринимает сигналы запросов приоритетного прерывания, которые обрабатывается узлом

прерывания. Порт ввода 03h<sup>1</sup> хранит указатели различного рода неисправностей, порт вывода 03h предназначен для задания кода шторы, управления памятью и освобождения интерфейса.

Модуль таймера (МТР) предназначен для выдачи временных меток и отсчета задаваемых интервалов времени. Основа МТР - шестнадцатиразрядный вычитающий счетчик, в который программно загружается необходимый временной интервал. По истечении заданного времени в систему через И41 выдается сигнал прерывания.

Модуль оперативной памяти (МОЗ) имеет объем 32К восьмиразрядных слов при произвольном порядке обращения к ячейкам.

Модуль системного контроля (МСК) предназначен для выполнения функций арбитража: запросов шины, сопряжения с органами управления и индикации эмулятора, формирования и выдачи в интерфейс сигнала синхронизации шины.

Устройство ввода/вывода алфавитно-цифровой информации (УВА) предназначено для подготовки текстов программ и данных, их редактирования и передачи в процессор, а также для отображения на экране алфавитно-цифровой информации, получаемой от процессора, Устройство состоит из алфавитно-цифрового дисплея (окно: СМ-1800 — Видеотерминал алфавитно-цифровой) и модуля параллельного интерфейса МИРПР (окно: СМ-1800 — Клавиатура).

Модуль связи с ИПРС может быть использован для связи с периферийными устройствами ПУ имеющими последовательный интерфейс (например, принтер) и другими ЭВМ, имеющими выход на ИРПС.

Подробнее характеристики пульта контроля и управления рассматриваются в п.4.

### 3 ХАРАКТЕРИСТИКИ МИКРОПРОЦЕССОРА КР580ИК80А

На рис.3 приведена структурная схема восьмиразрядного центрального микропроцессора КР580ИК80А предназначенного для универсальных цифровых вычислительных систем. Практически именно с этого процессора началась эра массового применения персональных компьютеров.

.

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup> Буква h после числа 03 здесь и далее означает 16-ричную систему счисления, как это принято при написании текста программы на языке Ассемблера.

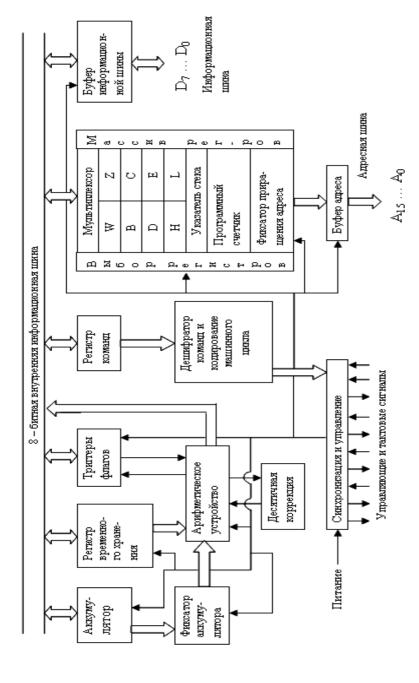


Рис.3 – Структурная схема микропроцессора КР580ИК80А

Основными устройствами микропроцессора являются: восьмиразрядное параллельное двоичное арифметическое устройство, дешифратор команд, блок синхронизации и управления, набор внутренних регистров различного назначения. Среди внутренних регистров с точки зрения пользователя интерес представляют лишь некоторые, доступные ему посредством команд пользовательской программы.

Восьмиразрядный сумматор (аккумулятор) при выполнении команд преобразования данных, как правило, содержит первый операнд (например, первое слагаемое) до выполнения операции и получает результат после выполнения. Значение первого операнда при этом теряется. Аккумулятор является единственным регистром, через который команды ввода/вывода обмениваются информацией с портами периферийных устройств.

Шесть восьмиразрядных регистров общего назначения (B, C, D, E, H, L) представляют собой сверхоперативную память для хранения промежуточных результатов, организации счетчиков и хранения адресов ячеек памяти. В ряде команд регистры общего назначения (РОН) выступают парами как шестнадцатиразрядные регистры с именем по левому регистру пары. Пара регистров H,L широко используется командами для организации косвенной адресации ячеек памяти. Буква М (код 110) в этих коротких однобайтных командах указывает на операнд, находящийся в памяти по адресу, хранящемуся в паре H,L.

Программный счетчик (PC) представляет собой шестнадцатиразрядный регистр, постоянно указывающий на адрес выполняемой в данный момент команды. Увеличение содержимого РС происходит автоматически после завершения выполнения очередной команды, обеспечивается естественная последовательность выполнения команд программы в порядке их записи в памяти. управления принудительно устанавливают программного счетчика на адрес, по которому должен осуществляться скачок в ходе выполнения программы.

Прежде чем рассмотреть назначение шестнадцатиразрядного указателя стека (SP), необходимо уяснить принцип работы с памятью магазинного типа - стеком. Стек в классическом понимании представляет собой набор ячеек (регистров), новые данные в который помещаются всегда сверху, "проталкивая" все ранее записанное вниз. Считывается первой информация, поступившая последней. При этом все содержимое стека поднимается на один регистр вверх. Такой механизм работы стека напоминает принцип работы оружейного магазина (обоймы). Команды обращения к стеку не содержат адреса, так как процессору "известно", что загрузка и извлечение информации

всегда происходит через его верхний регистр. Благодаря этому команды записи (PUSH) и считывания (POP) из отека - короткие, однобайтные.

На рисунке 4 изображены три участка оперативной памяти ЭВМ, в которых записан код основной программы (команды  $A1 \div A8$ ), код первой подпрограммы (команды  $B1 \div B6$ ), код второй подпрограммы (команды  $C1 \div C4$ ). Команды A3 и B4 - это команды вызова подпрограммы 1 и подпрограммы 2, соответственно. Выполнение этих команд связано с автоматической записью в стек адреса следующей команды (соответственно A4 и B5). Команды возврата RET автоматически выталкивают из стека содержимое его верхнего регистра в программный счетчик PC, что обеспечивает безошибочный возврат в нужную точку программы (подпрограммы).

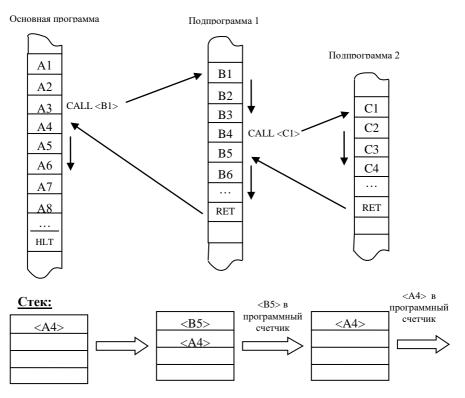


Рисунок 4 – Работа классического стека

Иметь стек в кристалле микропроцессора хорошо с точки зрения высокой скорости обращения к нему. Однако из-за ограниченности

объема кристалла организовать достаточно емкий стек в процессоре не удается. В этом случае на практике стек организуется в любой части оперативной памяти, а в процессоре остается лишь один регистр, который содержит адрес "дна" стека, если он пустой, или адрес верхней заполненной строки отека (рисунок 3).

Работа с стеком, расположенном в памяти, подобна работе со стопкой документов при условии, что нельзя брать документы из середина стопки.

Указатель стека доступен программисту. Специальной командой можно записать в него наибольший адрес свободного участка памяти, где пользователь организует стек своей программы. Действие подпрограммы процессора по выполнению команды вызова заключается в отправке в стек двух байтов адреса следующей за CALL команды, т.е. адреса возврата из подпрограммы. При этом содержимое указателя стека уменьшается на две единицы. В программный счетчик записывается адрес начала программа, который содержится во втором и третьем байтах команда CALL. Таким образом, уже следующей исполняемой командой будет первая команда подпрограммы. Каждая подпрограмма заканчивается командой возврата RET. Действия по выполнению этой команды очень просты. Из стека выталкиваются два верхних байта и загружаются в программный счетчик, указатель стека увеличивает свое значение на 2. Теперь следующей будет выполняться команда основной программы, следующая за программой CALL.

Стек может быть использован для временного хранения промежуточных результатов.

Микропроцессор КР580ИК80А для сопряжения с устройствами памяти и ввода/вывода имеет шестнадцатиразрядную шину адреса, что позволяет обращаться к 64К (65536) нумерованным ячейкам, (байтам). Данные и коды команд процессор получает и передает в обратном направлении посредством восьмиразрядной информационной шины (шины данных).

При выполнении команд, состав которых рассмотрен в одной из последующих работ, микропроцессор (блок синхронизации обеспечивает выработку управления) управляющих не требующих расшифровки синхронизирующих сигналов, организующих функционирование системы. Выполнение команд, коды которых содержат от одного до трех байт, требует от одного до пяти машинных циклов разного назначения. Машинный цикл последовательность действий процессора ПО устройствам, подключенным к его шинам. Каждый машинный цикл для своего завершения требует от трех до пяти состояний (Т1, Т2, ..., Т5), длящихся каждое один тактовый период 0,5 мкс. Структура первого машинного цикла каждой команды представлена на Рисунке 5

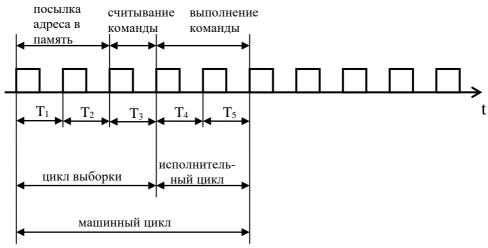


Рисунок 5 – Структура машинного цикла

Для рассматриваемого микропроцессора различают следующие десять типов машинных циклов:

- 1. Извлечение кода команды (М1)
- 2. Чтение данных из памяти
- 3. Запись данных в память
- 4. Извлечение данных из стека
- 5. Запись данных в стек
- 6. Ввод данных из внешнего устройства
- 7. Запись данных во внешнее устройство
- 8. Цикл обслуживания прерывания
- 9. Останов
- 10. Обслуживание прерывания при работе процессора в режиме останова

## 4 ПУЛЬТ КОНТРОЛЯ И УПРАВЛЕНИЯ (ПКУ)

### 4.1 Назначение ПКУ

Пульт контроля и управления используется для осуществления контроля состояния микроЭВМ и управления ее работой в режимах отладки и профилактики.

С помощью органов управления (переключателей) ПКУ выполняются следующие операции:

- 1) установка ЭВМ в исходное состояние;
- 2) ручное обращение к ячейкам оперативной памяти и портам ввода/вывода по их адресу для чтения или записи информации (кодов);
- 3) выполнение процессором машинной команды, код которой задан на переключателях ПКУ;
- 4) пошаговое выполнение процессором машинной команды по машинным циклам с остановками между циклами;
  - 5) имитация сигналов прерывания;
- 6) остановка по адресу памяти или порта ввода/вывода, набранному на переключателях ПКУ.

## 4.2 Органы управления ПКУ

Органами управления ПКУ являются переключатели, которые могут находиться в двух положениях. Внешний вид пульта контроля и управления эмулятора СМ-1800 представлен на Рисунке 6.

Для установки эмулятора в исходное состояние используется переключатель СБРОС. При этом в программный счетчик процессора микроЭВМ записывается код (адрес) 0000.

Перевод эмулятора в режим выполнения команд по машинным циклам с остановами между ними осуществляется с помощью переключателя СТОП. Пуск эмулятора для выполнения одного цикла команды обеспечивается однократным нажатием переключателя ПУСК.

Выполнение машинной команды (после сброса в исходное состояние), код которой набран на переключателях ДАННЫЕ и АДРЕС, осуществляется при нажатии переключателя КОМ С ПУЛЬТА (команда с пульта). При этом на переключателях ДАННЫЕ должен быть набран код первого байта команды, а на переключателях АДРЕС коды второго и третьего байтов команды (в порядке естественной записи).

Основное назначение восьми переключателей ДАННЫЕ - задание 8-битных кодов, записываемых в байты памяти и порты ввода/вывода.

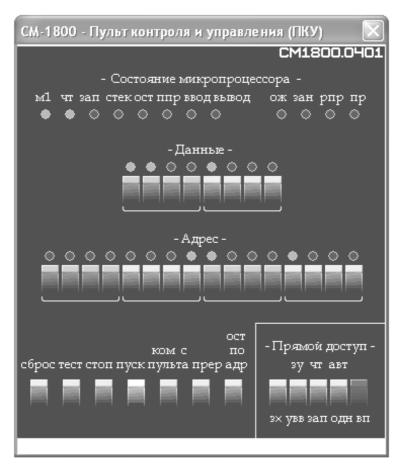


Рисунок 6 – Внешний вид ПКУ эмулятора СМ-1800

Основное назначение шестнадцати переключателей АДРЕС - задание двухбайтного адреса ячейки памяти или однобайтного адреса порта ввода/вывода.

Для осуществления ручного обращения к ячейкам памяти и портам ввода/вывода используются переключатели, объединенные в группу ПРЯМОЙ ДОСТУП (ЗХ, ЗУ/УВВ, ЧТ/ЗАП, АВТ/ОДН, ВП).

Переключатель ЗХ (захват) обеспечивает возможность управления внутрисистемным интерфейсом с пульта контроля и управления, т.е. оператором. Эта возможность реализуется нажатием клавиши ЗХ. Положение переключателя ЗУ/УВВ определяет обращение к ячейкам памяти (ЗУ) или к портам ввода/вывода (УВВ).

Переключатель ЧТ/ЗАП устанавливается соответственно в положение ЧТ при чтении, а в положение ЗАП - при записи кодов в ячейки памяти или порты ввода/вывода.

Если оператор устанавливает переключатель ABT/ОДН в положение ABT, заданная операция будет выполняться (повторяться) непрерывно. Установка переключателя в положение ОДН обеспечит однократное выполнение заданной операции.

Команда на выполнение заданной таким образом операции ручного обращения к памяти или портам ввода/вывода осуществляется нажатием на переключатель ВП (выполнение).

## 4.3 Органы индикации ПКУ

Индикация состояния микропроцессора и линий интерфейса осуществляется на ПКУ с помощью светодиодов, причем свечение светодиода соответствует логической единице.

Светодиоды ДАННЫЕ обычно индицируют состояние линий данных интерфейса. При ручном обращении к ячейкам памяти и портам ввода/вывода (переключатель ЗХ в нижнем положении) светодиоды ДАННЫЕ индицируют считываемую или записываемую информацию. При этом индикация сохраняется неизменной либо до следующего обращения к ячейкам памяти или портам ввода/вывода, либо до возврата переключателя ЗХ в исходное положение.

Светодиоды ДАННЫЕ индицируют положение переключателей ДАННЫЕ при задании команды с пульта в шаговом режиме, а также при имитации запросов прерывания (нажат переключатель ПРЕР).

Светодиоды АДРЕС либо индицирует состояние адресных линий интерфейса, либо при ручном обращении к ячейкам памяти или портам ввода/вывода и при задании команда с пульта в шаговом режиме - состояние переключателей АДРЕС.

Светодиоды, объединенные обозначением СОСТОЯНИЕ МИКРОПРОЦЕССОРА, индицируют состояние микропроцессора и некоторых линий интерфейса, являющихся входными для процессора (Таблица 2).

Таблица 2 – Назначения светодиодов

светодиод	Состояние микропроцессора	
M1	Выполняется Цикл М1 – выборка первого байта команды	
ЧТ	Выполняется цикл чтения	
ЗАП	Выполняется цикл записи	
OCT	Останов	
ОЖ	Ожидание	
ВВОД	Ввод информации из порта ввода в процессор	
вывод	Вывод информации из процессора в порт вывода	
СТЕК	Линия адреса интерфейса содержит адрес стека из указателя стека	
ЗАН	Интерфейс занят каким либо задатчиком	
ПР	Наличие запроса прерывания на входе процессора	
ППР	Подтверждение запроса прерывания и переход процессора в машинный цикл прерывания	
РПР	Состояние внутреннего триггера разрешения прерывания	

## 5 ТЕКСТ УЧЕБНОЙ ПРОГРАММЫ

Таблица 3 – Учебная программа

Адрес <sup>2</sup>	Данные <sup>2</sup>	Код Ассемблера
4000	31	LXI SP,8000h
4001	00	
4002	80	
4003	21	LXI H,4030h
4004	30	
4005	40	
4006	36	MVI M, 80h

 $<sup>^{2}</sup>$  Числа представлены в 16-ричной системе счисления

Таблица 3 – Учебная программа (продолжение)

Таблица 3 — У	чебная програми	ла (продолжение)
4007	80	
4008	23	INX H
4009	36	MVI M,8Fh
400A	8F	
400B	3A	LDA 4030h
400C	30	
400D	40	
400E	86	ADD M
400F	32	STA 4032h
4010	32	
4011	40	
4012	21	LXI H, 4700h
4013	00	
4014	47	
4015	36	MVI M, C3h
4016	C3	
4017	23	INX H
4018	36	MVI M, 10h
4019	10	
401A	23	INX H
401B	36	MVI M, 47h
401C	47	
401D	21	LXI H, 4710h
401E	10	
401F	47	
4020	36	MVI M, C9h
4021	C9	
4022	CD	CALL 4700h
4023	00	
4024	47	
4025	76	HLT

## 6 СОДЕРЖАНИЕ РАБОТЫ

### 6.1 Задание

Изучить состав и характеристики модулей микроЭВМ (эмулятора) СМ-1800, обратив особое внимание на характеристики МЦП и ПКУ.

В соответствии с порядком выполнения работы (см. п. 6.2) записать в память эмулятора учебную программу, прочесть записанное (и то и другое в режиме ручного обращения к памяти), далее выполнить программу в пошаговом режиме, анализируя с помощью органов индикации ПКУ процесс выполнения команд по циклам и результаты выполнения циклов и программы в целом.

## 6.2 Порядок выполнения работы

- 1. Включить компьютер и запустить программу эмулятора (CM1800.exe).
- 2. Установить эмулятор в исходное положение нажатием переключателя СБРОС (в исходное положение эмулятор переходит и при нажатии переключателей ТЕСТ).
- 3. Перевести эмулятор в режим ручного обращения к ячейкам памяти для чего установить переключатель ЗХ в нижнее положение, переключатель ЧТ/ЗАП в положение запись (ЗАП), а переключатель АВТ/ОДН в положение ОДН.
- 4. На переключателях АДРЕС набрать адрес ячейки памяти, в которую будет производиться запись, а на переключателях ДАННЫЕ число, подлежащее записи в эту ячейку памяти. После этого нажать переключатель ВП.
- 5. Способом, описанным в пунктах 3-4, записать в память всю учебную программу.
- 6. Изменив положение переключателя ЧТ/ЗАП, прочесть содержимое ячеек 4000h+4025h, сличая его с текстом учебной программа. Для этого на переключателях АДРЕС набрать адрес ячейки памяти, содержимое которой должно быть считано, и нажать переключатель ВП. На светодиодах ДАННЫЕ появится информация, содержащаяся в ячейке. Исправить возможные ошибки, при необходимости устанавливая переключатель ЧТ/ЗАП в положение ЗАП.
- 7. На переключателях ДАННЫЕ и АДРЕС (в естественном порядке) набрать код команды перехода на адрес 4000h C3 4000 (JMP 4000h).

- 8. Набрав СБРОС, при нажатом СТОП, нажать КОМ С ПУЛЬТА и троекратно ПУСК (при этом все переключатели группы прямого доступ к памяти находятся в верхнем положении). Выполняется переход к ячейке с адресом 4000h.<sup>3</sup>
- 9. Нажимая клавишу ПУСК, выполнить всю учебную программу. Записать последовательность машинных циклов, их реализующих, по индикации на ПКУ. Постоянно следить за индикацией состояния адресной шины и шины данных! Следить за индикатором машинного цикла М1! Он загорается при переходе к выполнению очередной команды. Довести выполнение программы до цикла ОСТ.
- 10. Повторить выход на начало выполнения учебной программы (п.п. 7,8) с помощью клавиши КОМ С ПУЛЬТА. Организовать ОСТАНОВ ПО АДРЕСУ перед выполнением команды CALL 4700h. Для этого на переключателях АДРЕС предварительно набирается адрес ячейки (4022h), нажимается переключатель ОСТАНОВ ПО АДРЕСУ, а переключатель СТОП установленный в нижнее положение отжимается. Убедиться в правильности выполнения останова по индикации АДРЕС и линий управления и закончить выполнение программы в пошаговом режиме.
- 11. Закрыть программу эмулятора.
- 12. Составить отчет в соответствии с пунктом 7 *Оформление результатов работы* и защитить работу.

#### 7 ОФОРМЛЕНИЕ РЕЗУЛЬТАТОВ РАБОТЫ

Отчет о работе должен содержать:

- 1. Цель работы и задание.
- 2. Письменные ответы на контрольные вопросы (по заданию преподавателя).
- 3. Текст учебной программы с комментарием.
- 4. Данные по результатам выполнения п. п.8 и 9 порядка выполнения работы.

<sup>&</sup>lt;sup>3</sup> Причем, выполнение команды может происходить не только в автоматическом, но и в шаговом режиме (по циклам). В этом случае порядок нажатия на клавиши: СТОП, СБРОС, КОМ С ПУЛЬТА, ПУСК (столько раз, сколько машинных циклов в набранной команде, без одного).

#### 8 КОНТРОЛЬНЫЕ ВОПРОСЫ

- 1. Перечислите основные функциональные модули, входящие в состав микроЭВМ СМ-1800.
- 2. Расскажите о структуре МЦП СМ-1800.
- 3. Охарактеризуйте основные блоки микропроцессора КР580ИК80A.
- 4. Что такое машинный цикл?
- 5. Какова последовательность выполнения первого машинного пикла?
- 6. Каковы типы машинных циклов?
- 7. Расскажите о назначении и работе стека.
- 8. В чем состоит назначение ПКУ?
- 9. Как установить ЭВМ в исходное состояние и что при этом происходит?
- 10. Как обеспечить пошаговое (по машинным циклам) выполнение команд?
- 11. Как остановить выполнение программы перед командой с определенным адресом?
- 12. Как реализовать ручное обращение к ячейкам памяти или портам ввода/вывода при записи/чтении информации?
- 13. Какова последовательность действий при выполнении команды с пульта?

#### ЛИТЕРАТУРА

- 1 Видеотерминал и клавиатура микроЭВМ: Методические указания к лабораторной работе.- СПб.: СПбГТИ(ТУ), 2006.-20c.
- 2 Обработка прерываний. Модуль таймера: Методические указания к лабораторной работе. СПб.: СПбГТИ(ТУ), 2006.-19с.
- 3 Стандартное программное обеспечение. Монитор: Методические указания к лабораторной работе.- СПб.: СПбГТИ(ТУ), 2006.-23с.
- 4 Программирование в кодах для микроЭВМ СМ-1800: Методические указания.- СПб.:СПбГТИ(ТУ), 2006.-24с.
- 5 Токхайм Р. Микропроцессоры: курс и упражнения. / Пер. с англ.; под ред. В.Н. Грасевича, М: Энергоатомиздат, 1988.-336с.

# СОДЕРЖАНИЕ

Вв	едение	3
1	Цель работы	4
2	Краткая характеристика модулей и устройств,	
	входящих в состав эмулятора СМ-1800	4
3	Характеристики микропроцессора КР580ИК80А	6
4	Пульт контроля и управления	11
	4.1 Назначение	11
	4.2 Органы управления ПКУ	12
	4.3 Органы индикации ПКУ	14
5	Текст учебной программы	15
6	Содержание работы	17
	6.1 Задание	
	6.2 Порядок выполнения	17
7	Оформление результатов	18
8	Контрольные вопросы	
Ли	тература	20