

3. Система команд 8-разрядных микропроцессоров и особенности программирования микропроцессоров на языке ассемблера

3.1. Классификация команд

Команды восьмиразрядного процессора можно классифицировать по нескольким признакам. По виду выполняемых операций все команды МП можно разделить на следующие группы:

- | | |
|-----------------------------|----------------------------|
| 1) Передачи данных; | 5) Регистровых операций; |
| 2) Арифметических операций; | 6) Передачи управления; |
| 3) Логических операций; | 7) Работа со стеком; |
| 4) Сдвига; | 8) Ввода/вывода; |
| | 9) Управление процессором. |

Эти команды занимают в памяти 1 байт, а при использовании непосредственного операнда - 2 байта. Команды можно классифицировать в соответствии с *адресом*, содержащимся в команде на следующие:

1) *Команды обращения к памяти.* Операция, указанная в команде, относится к содержимому, хранящемуся в памяти ЗУ по определенному адресу, т.е. команда задает адреса ячейки памяти ЗУ. Например, команда ADD 200 означает: выбрать число в качестве второго операнда для сложения с числом, хранимым в аккумуляторе и являющимся первым операндом.

2) *Команды обращения к регистру.* Для выполняемой операции не требуется адресация оперативной памяти. Операция выполняется, как правило, над одним операндом, хранящимся в аккумуляторе. Например, CLEAR (Очистить) - означает обнулить аккумулятор.

3) *Команды обращения к устройствам ввода-вывода.* Эти команды обеспечивают передачу данных между МП и периферийным оборудованием.

Кроме этого команды классифицируют на группы по типу операций, которые должны выполняться.

3.2. Команды передачи данных

С помощью таких команд можно осуществить передачу данных от одного из регистров А, В, С, D, Е, Н и L к одному из регистров А, В, С, D, Е, Н и L. Кроме того, можно выбрать ячейку памяти М (1байт) микропроцессора, адресуясь к ней, как к одному из регистров. При этом для адресации памяти используется содержимое регистровой пары HL.

Есть еще одна возможность задать содержимое регистров: загрузить непосредственный операнд в выбранный регистр. Эти команды, однако, не позволяют выполнять запоминание в обратном направлении (не существует команд, по которым содержимое регистра могло бы быть помещено в поле операндов команды).

Формат команд:

(Метка:) MOV r ₁ , r ₂ ;	Move data –
Комментарий	передать
r ₁ = A,B,C,D,E,H,L,M	данные
r ₂ = A,B,C,D,E,H,L,M.	

При этом r₁ определяет регистр или ячейку памяти, в которую производится запись, а r₂ – регистр или ячейку памяти, из которых извлекается число или непосредственный операнд.

Если r₁=r₂ то команда является пустой. Вместо этой команды можно использовать команду NOP. Пустая команда ни при каких обстоятельствах не изменяет содержимого регистров, памяти и состояния МП.

(Метка:) MVI r, число ;	Move immediate data -
Комментарий	Передать
r = A,B,C,D,E,H,L,M	непосредственный
	операнд.

По этой команде число, расположенное в поле операндов, заносится в регистр r.

Примеры:

M1: MOV A,B;	→<A>
M2: MOV M,A;	<A>→<M> или <A>→<<HL>>
MOV B,M;	<M>→ или <<HL>>→< B >.
MVI M, 12Q;	12Q→<M> или 12Q→ <<HL>>.
	Q – обозначает, что число в восьмеричной

системе.

Пример: Передать содержимое ячейки 9В 73Н в регистр А; содержимое регистров Н и L не определено.

Выполнение:

MVI	H,9ВН	; <9В>→ Н
MVI	L,73Н	; <73>→L
MOV	A, M	; Выборка из памяти <HL>.

3.3. Команды регистровых операций

Команды регистровых операций занимают в памяти один байт. Они используются для того, чтобы содержимое того или иного регистра увеличить или уменьшить на единицу. Это относится к регистрам:

r = B, C, D, E, H, L.

Данные команды изменяют Z-, P- и S-биты состояния, хотя регистр А не участвует в операциях. Благодаря этому можно использовать названные

регистры для организации программных циклов. Формат команд имеет следующий вид:

(Метка:) INR r ; Увеличить содержимое регистра на единицу
; Increment register

Пример:

INR C ; $\langle C \rangle + 1 \rightarrow \langle C \rangle$
DCR r ; Уменьшить содержимое регистра на 1
; Decrement register

Для загрузки аккумулятора А содержимым ячейки памяти используются команды LDAX B и LDAX D.

LDAX B ; Загрузить Акк. Содержимым ячейки памяти,
адрес ;
; которой
; находится в регистровой паре B,C
; Load Akkumulator
LDAX D ; $\langle \langle D, E \rangle \rangle \rightarrow A$. Обе эти команды однобайтные.

Команда LDA адрес загружает в Акк. Содержимое ячейки памяти, адресуемой вторым и третьим байтами команды.

$[\langle B3 \rangle \langle B2 \rangle] \rightarrow A$.

Команда запоминания STA адрес производит противоположную передачу:

$A \rightarrow [\langle B3 \rangle \langle B2 \rangle]$.

3.4. Команды работы со стеком

PUSH rp (rp = B, C; D, E; H, L, PSW) -*Запоминание значения регистров в стеке.* При выполнении команды содержимое пары регистров запоминается в стеке. Одной из пар регистров является слово состояния процессора *PSW*, которое состоит из содержимого *аккумулятора* (старший байт) и регистра состояния (младший байт). Нет такой команды, при выполнении которой запомнится в стеке только один регистр.

Пример:

PUSH B. При выполнении этой команды $\langle B, C \rangle$, запоминается в вершине стека, а указатель стека *уменьшается* на 2. $\langle B \rangle$ запоминается первым, потом $\langle C \rangle$ заканчивает стек в его вершине.

POP rp (rp = B, C; D, E; H, L, PSW)- *Загрузка регистров из стека.* По этой команде пара регистров *rp* загружается содержимым вершины стека.

Пример: *POP D.* Эта команда загружает регистры D и E из вершины стека и *увеличивает* указатель стека на 2. Регистр E загружается первым.

Стек имеет следующие особенности:

- указатель стека содержит адрес ячейки, которая была занята самой последней (младший занятый адрес). Стек может быть расположен в любом месте памяти;
- данные запоминаются в стеке с использованием *предуменьшения*, то есть команды уменьшают указатель стека на 1 перед запоминанием каждого байта;
- данные загружаются из стека с использованием *послеувеличения*, то есть команды увеличивают указатель стека на 1 после загрузки каждого байта;
- отсутствуют указатели выхода за границы стека в ту или иную сторону, что типично для *микропроцессоров* всех типов.

SPHL - Загрузка указателя стека (sp) – однобайтная команда.

$\langle H \rangle \rightarrow \langle \langle SP \rangle + 1 \rangle$; $\langle L \rangle \rightarrow \langle \langle SP \rangle \rangle$.

PCHL - Загрузка программного счетчика PC .

$\langle H, L \rangle \rightarrow \langle PC \rangle$.

3.5. Команды арифметических и логических операций

Команды арифметических операций.

Эти команды, в зависимости от типа применяемого операнда занимают в памяти 1, 2 или 3 байта. По командам арифметических операций содержимое одного из регистров B, C D, E, H, L или содержимое ячейки памяти M (адресуемой регистровой парой H) или непосредственный операнд команды прибавляется (вычитается) к (из) содержимому регистра A, причем в операции может быть учтено значение C-бита. Значения битов состояния (C, S, Z, P) устанавливаются в зависимости от результата выполнения операции: C - переполнение; S - знак результата (минус S=1); P=1 – четное число единиц в аккумуляторе.

Примеры команд:

ADD r ; Сложить содержимое регистра (ячейки памяти) и аккумулятора

ADD M ;

ADC r (M) ; Сложить содержимое регистра (ячейки памяти) и аккумулятора

; с учетом бита переноса

SUB r (M)

SBB r (M)

ADI число ; Сложить непосредственный операнд и аккумулятор

ACI число

Аналогичные команды для вычитания SUI и SBI .

DAD rp - сложить содержимое регистровой пары *rp* (В или D) и аккумулятора, в роли которого выступает регистровая пара H,L.

Команды логических операций.

В состав команд входят команды выполнения операций И, ИЛИ, исключающее ИЛИ (сумма по модулю 2), а также операция сравнения.

Список команд МП:

ANA *r* (M) $\langle A \rangle \text{ and } \langle r \rangle \rightarrow \langle A \rangle$

XRA *r* (M) $\langle A \rangle \text{ xor } \langle r \rangle \rightarrow \langle A \rangle$

ORA *r* (M) $\langle A \rangle \text{ or } \langle r \rangle \rightarrow \langle A \rangle$

CMP *r* (M) если $\langle A \rangle < \langle r \rangle$, то $\langle \text{C бит} \rangle = 1$

 если $\langle A \rangle = \langle r \rangle$, то $\langle \text{Z бит} \rangle = 1$

 если $\langle A \rangle > \langle r \rangle$, то $\langle \text{C бит} \rangle = 0$

Аналогично с командами арифметических операций, существуют команды логических операций, когда вместо *r* задается число.

ANI число;

XRI число;

ORI число;

CPI число;

При выполнении команд сравнения содержимое аккумулятора сравнивается либо с содержимым регистра (CMP *r*), либо со значением числа (CPI число). При этом содержимое аккумулятора не изменяется. Биты состояния устанавливаются в зависимости от результата вычитания операнда из содержимого аккумулятора.

Команда исключающего ИЛИ

XRA *r*: $(A) \oplus (r) \rightarrow A$

производит поразрядное сложение операндов по mod 2. Команда XRA применяется для инвертирования определенных битов слова с помощью слова-маски на основе тождества

$$1 \oplus x = \overline{x}.$$

Другое применение XRA связано со сравнением слов на абсолютное равенство. В единственном случае, когда операнды поразрядно совпадают, результат операции содержит нули во всех разрядах (согласно тождеству $X \oplus X = 0$), о чем сигнализирует флажок (бит состояния) $Z=1$.

Команды сдвига.

Команды данной группы требуют 1 байт памяти. По этим командам содержимое аккумулятора сдвигается влево или вправо на один разряд. В этой

операции принимает и С-бит. Значение С-бита может в результате выполнения команды изменяться, а значения остальных флагов остается неизменным.

Формат команды имеет вид:

- (Метка:) RLC ; Сдвинуть циклически содержимое аккумулятора влево
; Rotate accumulator left
- RRC ; Сдвинуть циклически содержимое аккумулятора вправо
- RAL ; Сдвинуть циклически содержимое аккумулятора влево
; через бит переноса
- RAR ; Сдвинуть циклически содержимое аккумулятора вправо
; через бит переноса

Если обозначить разряды в А от А[0] до А[7], то выполняемую операцию можно описать следующим образом:

- RLC: $A[7] \rightarrow \langle C_6 \rangle; A[m] \rightarrow A[m+1], \quad m = 0, \dots, 6; A[7] \rightarrow A[0] .$
- RAL: $A[7] \rightarrow \langle C_6 \rangle; A[m] \rightarrow A[m+1], \quad m = 0, \dots, 6; C_6 \rightarrow A[0] .$

Схематично четыре операции сдвига можно изобразить следующим образом (рис.4.8).

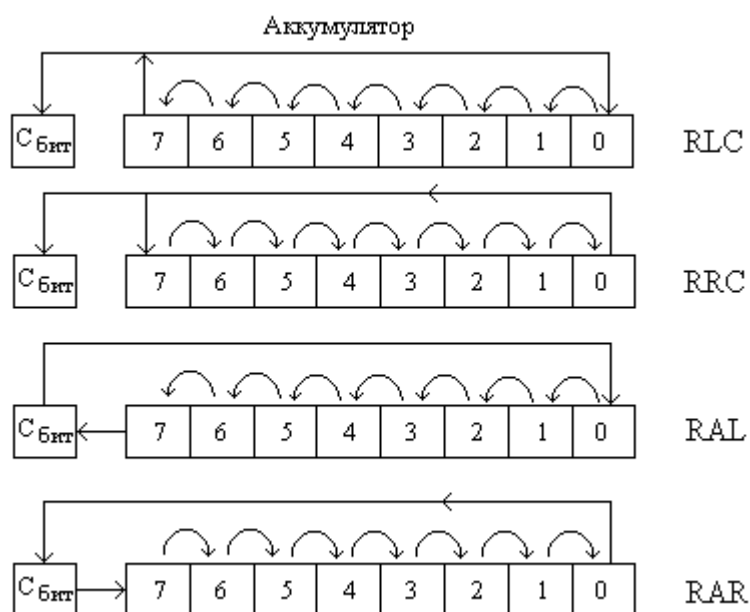


Рисунок 4.8 – Схема осуществления команд сдвига в аккумуляторе

3.6. Команды передачи управления

Эти команды часто называют командами перехода. Позволяют выполнять различные действия в соответствии со значением внешних сигналов или

выработанных в процессе выполнения операций условий. Все типы команды делятся на команды безусловного и условного перехода. К безусловным командам относятся:

JUMP	адрес	;	Обеспечивается переход в программе по адресу, указанному в команде. При выполнении этой команды адрес перехода загружается в программный счетчик РС, причем текущее значение РС теряется.
SKIP		;	Пропускается следующая команда программы Команда вызова подпрограммы. Осуществляется
CALL	имя		переход к подпрограмме с указанным именем
RET	№	;	Возврат из подпрограммы Осуществляется повторный запуск с адреса: $8 \times \text{№}$

При выполнении команды вызова CALL временно запоминается текущее содержимое программного счетчика (т.е. адрес команды, следующий за командой CALL и называемый адресом возврата), и загружается адрес перехода команды CALL в РС, а после выполнения программы адрес возврата передается в РС. Последняя функция реализуется специальной однобайтной командой RET. Для запоминания адресов возврата используется стековая память.

Имеется группа команд условного перехода, выполняемых в зависимости от значения одного из четырех флагов состояния (C, Z, S, P). Если условие перехода выполнено, то осуществляется переход по адресу, указанному в команде. В противном случае выполняется следующая команда. Группу команд условного перехода образуют 8 команд.

Метка:	JC	Адрес	;	Перейти, если $C_{\text{бит}} = 1$	<i>Jump if carry</i>
	JNC	Адрес	;	Перейти, если $C_{\text{бит}} = 0$	<i>Jump if no carry</i>
	JZ	Адрес	;	Перейти, если $Z_{\text{бит}} = 1$	<i>Jump if zero</i>
	JNZ	Адрес	;	Перейти, если $Z_{\text{бит}} = 0$	<i>Jump if not zero</i>
	JP	Адрес	;	Перейти, если $S_{\text{бит}} = 0$	<i>Jump if positive</i>
	JM	Адрес	;	Перейти, если $S_{\text{бит}} = 1$	<i>Jump if minus</i>
	JPE	Адрес	;	Перейти, если $P_{\text{бит}} = 1$	<i>Jump if parity even</i>
	JPO	Адрес	;	Перейти, если $P_{\text{бит}} = 0$	<i>Jump if parity odd</i>

3.7. Команды ввода/вывода

Имеется две команды: *IN* и *OUT*. Эти команды используются для того, чтобы передать (считать) байт данных из канала ввода в аккумулятор, или для того, чтобы содержимое Акк передать (записать) в выбранный канал вывода. Номера канала при этом задаются операндом.

Номера от 0 до 7 соответствуют каналам ввода, а номера от 8 до 31 – каналам вывода. Поэтому данные команды требуют всегда одного операнда. Команды ввода/вывода не влияют на биты состояния.

Формат команды:

(Метка:) *IN* канал ; Комментарий

Пример: *m1: IN 6* ; считать один байт из 6-го канала
m2: OUT 29 ; передать 1 байт из Акк в 29-й канал

Команда останова *HLT*. Она занимает в памяти 1 байт и используется для того, чтобы остановить выполнения команд в *микропроцессоре*. Содержимое регистров и памяти остается неизменным. Повторный запуск микропроцессора возможен только по сигналу прерывания.

Пример программы сложения массива двоичных чисел

Процесс сложения можно выполнять по следующему алгоритму:

Шаг 1. COUNT = <41>

SUM = 0

POINTER = 42

Шаг 2. SUM = SUM + <POINTER>

Шаг 3. COUNT = COUNT – 1

POINTER = POINTER + 1

Шаг 4. Если COUNT > 0 Идти к шагу 2

Шаг 5. <40> = SUM

При составлении программы в качестве счетчика используем один из регистров РОН, а в качестве адресного указателя данных – регистровую пару Н, L.

;Задание начальных значений

SUB A ; очистка аккумулятора

LXI H, 41H ; установление счетчика длины
; массива

MOV B, M ; пересылка длины массива в
; РОН В

;Программный цикл

SUMD: INX H ; увеличение адреса Н, L на единицу

ADD M ; суммирование с <Akk> содержимого ячейки памяти с
;адресом H, L

DCR B ; уменьшение счетчика массива

JNZ SUMD ; проверка условия ≠ 0

;Завершающий блок

STA 40H ; запомнить сумму и записать

; по адресу 40

HLT