Министерство образования и науки России Санкт-Петербургский Государственный Технический Университет

УДК N	
Инв. N	

Рукопись одобрена кафедрой Зав. кафедрой Черноруцкий И.Г.

РУКОПИСНЫЙ ФОНД кафедры информационных и управляющих систем

Учебное пособие по курсу: "Системы программирования"

РАЗРАБОТКА ЭЛЕМЕНТОВ УЧЕБНОЙ СИСТЕМЫ ПРОГРАММИРОВАНИЯ. БАЗОВЫЕ КОНСТРУКЦИИ ЯЗЫКОВОГО ИНТЕРФЕЙСА МЕЖДУ ЭЛЕМЕНТАМИ СИСТЕМЫ (справочник)

Для студентов кафедры инфомационных и управляющих систем Семестр 10

Автор Расторгуев В.Я.

С.-Петербург

Министерство образования и науки России Санкт-Петербургский Государственный Технический Университет Кафедра информационных и управляющих систем

Расторгуев В.Я.

РАЗРАБОТКА ЭЛЕМЕНТОВ УЧЕБНОЙ СИСТЕМЫ ПРОГРАММИРОВАНИЯ. БАЗОВЫЕ КОНСТРУКЦИИ ЯЗЫКОВОГО ИНТЕРФЕЙСА МЕЖДУ ЭЛЕМЕНТАМИ СИСТЕМЫ (справочник)

Учебное пособие

С.-Петербург

RNЦАТОННА

Настоящее методическое пособие является справочником, содержащим минимальный набор сведений об языках ПЛ1, АССЕМБЛЕР и регистровой модели целевого процессора IBM 370. Эти сведения могут быть полезные студентам для понимания особенностей как личного задания на выполнение курсовой работы, так и контрольного примера, который является образцом выполнения личного задания.

СОДЕРЖАНИЕ

1. Bason	вый набор конструкций языка ПЛ1
1.3	1. Операторы пролога и эпилога программы
	1.1.1 Оператор PROCEDURE
	1.1.2 Оператор END
1.	2. Декларативные конструкции
	1.2.1. Константы языка ПЛ1
	1.2.2. Скалярные переменные языка ПЛ1
·	1.2.3. Агрегатированные переменные языка ПЛ1
	1.2.4. Индексированные переменные языка ПЛ1
	1.2.5. Совмещение переменных в ОЗУ
1.3	3. Императивные операторы
	1.3.1. Оператор присваивания
	1.3.2. Оператор условного разветвления
	1.3.4. Оператор безусловной передачи управления
	1.3.5. Оператор цикла
	1.3.6. Встроенная функция SUBSTR
1.	4. Правила преобразования данных назначением 10
	1.4.1. Преобразование символьной строки в битовую строку 1
•	1.4.2. Преобразование битовой строки в символьную 1
	1.4.3. Преобразование битовой строки в двоичное целое с Фиксированной точкой
	1.4.4. Преобразование двоичного целого с фиксированной точкой в битовую строку
,	1.4.5. Технологическая цепочка элементарных преобразований при переходе от строковых данных к арифметическим 1
	1.4.6. Технологическая цепочка элементарных преобразований при переходе от арифметических данных к строковым 1

2	. Базовый набор конструкций языка АССЕМБЛЕГ	•	•	•	•	•	•	•	•	•	14
	2.1. Псевдокоманды START и END		•		•	•			•		14
	2.2. Псевдокоманда USING		•		•	•			•		15
	2.3. Команда BALR		•		•	•			•		16
	2.4. Псевдокоманда EQU		•					•	•		16
	2.5. Команда BR		•					•	•		17
	2.6. Команда L		•					•	•	•	17
	2.7. Команда ST		•					•	•		18
	2.8. Команда А		•					•	•		18
	2.9. Команда S		•			•			•		19
	2.10. Псевдокоманда DC		•					•	•		19
	2.11. Псевдокоманда DS		•					•	•		20
3	. Характеристики эмулируемой ЭВМ		•				•			•	21
	3.1. Память		•					•	•		21
	3.2. Регистры		•					•	•	•	21
	3.3. Допустимые форматы данных							•	•	•	21
	3.4. Форматы команд ЭВМ										22

1. БАЗОВЫЙ НАБОР КОНСТРУКЦИЙ ЯЗЫКА ПЛ1

Макет компилятора с ПЛ1, входящий в состав учебной системы программирования, способен обрабатывать те исходные тексты программ на ПЛ1, которые состоят из языковых конструкций, представленных в следующем примере:

```
EXAMP: PROC OPTIONS (MAIN);

DCL A BIN FIXED (31) INIT ( 11B );

DCL B BIN FIXED (31) INIT ( 100B );

DCL C BIN FIXED (31) INIT ( 101B );

DCL D BIN FIXED (31);

D = A + B - C;

END EXAMP;
```

Рассмотрим этот минимальный набор операторов ПЛ1, необходимый для дальнейшего обсуждения и использования в процессе выполнения лабораторных работ.

- 1.1. Операторы пролога/эпилога программы
- 1.1.1. О ператор PROCEDURE

Оператор PROCEDURE или PROC:

- предназначен для обозначения начала процедурного блока,
- имеет формат:

- предназначен для обозначения конца процедурного блока,
- имеет формат:

END имя прогр;

 ${\tt Имя_прогр}$ должно совпадать с ${\tt тем}$, которое было указано в соответствующем операторе PROCEDURE.

1.2. Декларативные конструкции

1.2.1. Константы языка ПЛ1

Для объявления констант в языке ПЛ1 нет специальных декларативных операторов. Константы объявляются контекстуально следующим образом:

- целые десятичные: 1, +1, 10, -27 и т.д.,
- целые двоичные: 1В, 1011В, -110В и т.д.,
- целые в зонном формате: 1, 3, 7 и т.д.,
- символьные строки: 'АВС', 'АААА', (4)'А' и т.д.,
- битовые строки: '101'В, '1111'В, (4)'1'В и т.д.,
- метки: LABEL: , METKA1: и т.д.

1.2.2. Скалярные переменные языка ПЛ1

Скалярные переменные объявляются с помощью декларативного оператора DECLARE или DCL следующим образом:

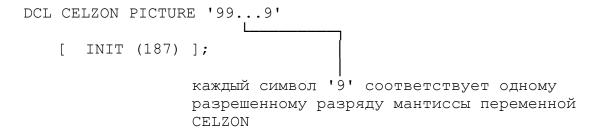
• целые десятичные



• целые двоичные

```
DCL CELDVO BINARY FIXED ( 15 )
[ INIT (1010B) ];
```

• целые в зонном формате



• метки

```
DCL METKA LABEL
              [ INIIT (L1)]; метка константа
   • символьная строка
         DCL SYMSTR CHARACTER ( 36 )
              [ INIT ( (36) 'A' ) ];
   • битовая строка
        DCL BITSTR BIT ( 40 )
              [ INIT ( '101 ... 1'B ) ];
      1.2.3. Агрегатированные переменные
языка ПЛ1
                                              /* Анкета
                                                                          * /
      DCL 1 ANKETA,
              2 FAMIL CHAR (20), /* Фамилия
2 IMJA CHAR (20), /* Имя
2 OTCH CHAR (25), /* Отчество
2 GODR DEC FIXED (4), /* Год рождения
                                                                          * /
                                                                          * /
                                                                          */
                                                                         * /
              2 BEC BIN FIXED (15); /* Bec
      1.2.4. Индексированные переменные языка ПЛ1
     DCL 1 ANKET_S (25), /* Анкеты
2 FAMIL CHAR (20), /* Фамилия
2 IMJA CHAR (20), /* Имя
2 OTCH CHAR (25), /* Отчество
2 GODR DEC FIXED (4), /* Год рождения
                                                                          * /
                                                                          */
                                                                          */
                                                                          */
                                                                          * /
              2 BEC BIN FIXED (15); /* Bec
      1.2.5. Совмещение переменных в ОЗУ
      DCL BUF_ANKETA CHAR (70); /* Bypep uten._san. */
                                               /* анкет
                                                                          * /
      DCL 1 ANKETA DEFINED BUF ANKETA, /* AHKETA
              ANKETA DEFINED BUF_ANKETA,/* Анкета
2 FAMIL CHAR (20), /* Фамилия
2 IMJA CHAR (20), /* Имя
2 OTCH CHAR (25), /* Отчество
2 GODR DEC FIXED (4), /* Год рождения
                                                                          */
```

2 BEC BIN FIXED (15); /* Bec

*/ */ */ */

*/

- 1.3. Императивные операторы
- 1.3.1. Оператор присваивания (назначения)

Оператор присваивания:

- предназначен для назначения нового значения переменной, идентификатор которой использован в левой части оператора,
- имеет формат:

имя перем = выражение;

1.3.2. Оператор условного разветвления

Оператор условного разветвления:

- предназначен для организации разветвления программы в зависимости от истинности или ложности заданного условия,
- имеет формат:

IF условие THEN оператор 1; ELSE оператор 2;

1.3.3. Составной оператор

Составной оператор:

- предназначен для группирования нескольких операторов с целью обеспечения возможности рассмотрения компилятором всей группы как единого оператора,
- имеет формат:
 - DO; oneparop 1; ... onpearop N; END;
 - 1.3.4. Оператор безусловной передачи управления

Оператор безусловной передачи управления:

- предназначен для изменения естественного порядка выбора очередного исполняемого оператора,
- имеет формат:

GOTO имя метки ;

1.3.5. Оператор цикла

Оператор цикла:

- предназначен для циклического повторения внутреннего (возможно составного) оператора с регулярным изменением значения переменной цикла на каждом витке цикла,
- имеет формат:

DO ums_nepem = supamen_1 [BY supam_2] TO supam_3; oneparop;

END;

Цикл начинается со стартовым значением переменной цикла имя_перем, равным выражен_1, которое далее на каждом витке цикла будет инкрементироваться на величину выраж_2 (возможно отрицательную). Цикл завершится при равенстве значения переменной цикла имя_перем выражению выраж_3.

1.3.6. В строенная функция SUBSTR

Встроенная функция SUBSTR:

- применяется в строковых выражениях,
- предназначена для выделения из строки (символов или битов) подстроки заданной длины, начинающейся с заданной позиции строки,
- имеет формат:

SUBSTR (иимя строки, выражен 1, выражен 2)

Здесь:

- выражен_1 номер позиции строки, с которого начинается подстрока (нумерация начинается с 1),
- выражен 2 длина подстроки.

1.4. Правила преобразования данных назначением

При написании оператора присваивания допускается различие типов переменной, указанной в левой, и выражения в правой частях оператора. Кроме того допускается неоднородность типов переменных, являющихся элементами выражения. Т.к. любое выражение м.б. представлено как суперпозиция элементарных одноместных и (или) двухместных операций, операндами которых м.б. разнотипные данные, то для выполнения каждой такой операции необходимо выполнить выравнивание типов. В ПЛ1 такие преобразования выполняются согласно следующих правил:

типы операндов операции	тип операции
строковые и арифметические	арифметические
комплексные и вещественные	комплексные
с фиксированнной и плавающей точкой	с плавающей точкой
двоичные и десятичные	двоичные
битовые и символьные	символьные

После вычисления значения и типа выражения в случае использования такого выражения в качестве правой части оператора присваивания может возникнуть необходимость в выравнивании типов левой и правой частей. Это выравнивание в общем случае может оказаться сложным и выполнимым за несколько последовательных элементарных этапов, примеры которых приведены ниже.

1.4.1. Преобразование символьной строки в битовую строку

```
DCL A BIT (n);
DCL B CHAR (m);
...
A = B;
```

Данное преобразование возможно только, если В состоит из литер '0' или '1'.

При выполнении этого условия і-й бит в А устанавливается в:

- '0'В, если і-й байт в В равен '0',
- '1'В, если і-й байт в В равен '1'.
- 1.4.2. Преобразование битовой строки в символьную строку

```
DCL B BIT (n);
DCL A CHAR (m);
...
A = B;
```

Данное преобразование возможно всегда. При выполнении оператора присваивания i-й байт в A устанавливается в:

- '0', если і-й бит в В равен '0'В,
- '1', если і-й бит в В равен '1'В.

1.4.3. Преобразование битовой строки в двоичное целое с фиксированной точкой

```
DCL B BIT (n);
DCL A BIN FIXED (n-1);
...
A = B;
где n = 16 или 32.
```

Этот вид преобразования играет роль шлюза при переходе от строковых величин (непосредственно от типа BIT и транзитивно от типа CHAR) к арифметическим (непосредственно к типу BIN FIXED и транзитивно к типам DEC FIXED и PIC или DEC FLOAT).

1.4.4. Преобразование двоичного целого с фиксированной точкой в битовую строку

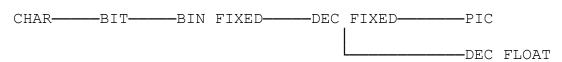
```
DCL A BIT (n);
DCL B BIN FIXED (n-1);
...
A = B;
где n = 16 или 32.
```

Данное преобразование возможно всегда. При выполнении оператора присваивания $i-\check{n}$ бит в А приравнивается к i-my биту и полученная в А комбинация битов воспринимается далее битовая строка. Например, если В равно 1011B, то А примет значение '1011'B.

Этот вид преобразования играет роль шлюза при переходе от арифметических величин (непосредственно от типа BIN FIXED и транзитивно от типов DEC FIXED и PIC или DEC FLOAT) к строковым величинам (непосредственно к типу BIT и транзитивно к типу CHAR).

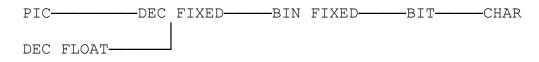
1.4.5. Технологическая цепочка элементарных преобразований при переходе от строковых данных к арифметическим

При построении арифметических эквивалентов строковых данных допускается следующая последовательность элементарных преобразований (читаемая слева направо):



1.4.6. Технологическая цепочка элементарных преобразований при переходе от арифметических данных к строковым

При построении строковых эквивалентов арифметических данных допускается следующая последовательность элементарных преобразований (читаемая слева направо):



2. БАЗОВЫЙ НАБОР КОНСТРУКЦИЙ ЯЗЫКА АССЕМБЛЕР

Макет компилятора с АССЕМБЛЕРА, входящий в состав учебной системы программирования, способен обрабатывать те исходные тексты программ на АССЕМБЛЕРЕ, которые состоят из языковых конструкций, представленных в следующем примере:

METKA	коп	оп-нд	ПОЯСНЕНИЯ
EXAMP A B C	START BALR USING L A S ST BCR DC DC DC	0 RBASE,0 *,RBASE RRAB,A RRAB,B RRAB,C RRAB,D 15,14 F'3' F'4' F'5'	Начало программы Загрузить регистр базы Назначить регистр базой Загрузка переменной в регистр Формирование промежуточного значения Формирование промежуточного значения Формирование значения арифм.выражения Выход из программы Определение переменной Определение переменной
D RBASE RRAB	EQU EQU END	15 5 EXAMP	Определение переменной Конец программы

Рассмотрим этот минимальный набор операторов АССЕМБЛЕРА, необходимый для дальнейшего обсуждения и использования в процессе выполнения лабораторных работ.

Замечание

Все операторы языка АССЕМБЛЕРА делятся на две группы:

- 1. Команды.
- 2. Псевдокоманды.

Вторая группа (т.е. псевдокоманды) делятся, в свою очередь, на:

- псевдокоманды, влияющие на размер компилируемой программы,
- псевдокоманды, невлияющие на размер компилируемой программы.

2.1. Псевдокоманды START и END

Каждая компилируемая программа, написанная на АССЕМБЛЕРЕ, должна иметь начало (пролог) и конец (эпилог), которые определяются соответственно псевдокомандами START и END, имеющими следующие форматы:

METKA	мнемокод	ОПЕРАНДЫ	
имя или пробел	START	самоопределенный терм или пробел	
"	END	перемещаемое выражение или пробел	

Примечание:

Перемещаемым является выражение, значение которого зависит от начального адреса данной программы в зоне загрузки ОЗУ. Иначе выражение называется абсолютным.

С помощью этих псевдокоманд (невлияющих на длину компилируемой программы) можно составить простейшую синтаксически-правильную, программу, лишенную, однако, практического смысла изза отсутствия в ней семантики:

METKA	мнемокод	ОПЕРАНДЫ
EXAMPL	START END	0

2.2. Псевдокоманда USING

Псевдокоманда USING:

- не изменяет длину компилируемой программы,
- используется для передачи компилятору как номера РОН, который должен быть использован в качестве базового (первый операнд псевдокоманды), так и относительного адреса компилируемой программы, который соответствует адресу, полученному с помощью нулевого смещения относительно выбранной базы (второй операнд псевдокоманды),
- имеет следующий формат:

METKA	мнемокод	ОПЕРАНДЫ	Пояснения
метка или пробел	USING	v,r	выбор базового РОН

где:

- v абсолютное или перемещаемое выражение,
- ${
 m r}$ номер РОН, содержимое которого сопоставляется значению выражения ${
 m v.}$

Применение здесь термина "сопоставляется", а не "равно" не случайно, т.к. ответственность за правильную загрузку РОН г возлагается на программиста, а псевдокоманда USING лишь информирует компилятор о необходимости безусловного учета указанного сопоставления при дальнейшей обработке программы.

2.3. Команда BALR

Команда BALR:

- увеличивает длину компилируемой программы на два байта,
- в общем случае используется для организации передачи управления подпрограмме с последующим возвратом в вызвавшую программу,
- имеет следующий формат:

METKA	мнемокод	ОПЕРАНДЫ	Пояснения
метка или пробел	BALR	R1,R2	передача управления на подпрограмму с последующим возвратом

где:

- R1 номер РОН, содержащий адрес возврата;
- R2 номер POH, содержащий адрес передачи управления (в случае, если R2=0, то передача будет выполняться на команду, следующую за данной командой BALR).

2.4. Псевдокоманда EQU

Псевдокоманда EQU:

- не изменяет длину компилируемой программы,
- используется для передачи компилятору указания об отождествлении во всем последующем тексте компилируемой программы идентификатора, указанного в поле МЕТКА, с абсолютным или перемещаемым выражением, записанным в поле ОПЕРАНДЫ,
- имеет следующий формат:

METKA	мнемокод	ОПЕРАНДЫ	Пояснения
метка или пробел	EQU	V	установление эквивалентности между левой и правой частями псевдооперации EQU

где:

v - абсолютное или перемещаемое выражение.

2.5. Команда BR

Команда BR:

- увеличивает длину компилируемой программы на два байта,
- используется для организации безусловной передачи управления по адресу, указанному в РОН, выбранном единственным параметром,
- имеет следующий формат:

METKA	мнемокод	ОПЕРАНДЫ	Пояснения
метка или пробел	BR	R	безусловная передача управления

где:

R - номер РОН, содержащий адрес передачи управления.

2.6. Команда L

Команда L:

- увеличивает длину компилируемой программы на четыре байта,
- используется для загрузки из помеченной области ОЗУ нового четырехбайтового значения (слова) в РОН с заданным номером,
- имеет следующий формат:

METKA	мнемокод	ОПЕРАНДЫ	Пояснения
метка или пробел	L	R,m	загрузка в РОН R нового значения

где:

- R номер РОН, в который загружается новое значение,
- M метка, соответствующая области ОЗУ, из которой выбирается новое значение для последующей загрузки в РОН R.

2.7. Команда ST

Команда ST:

- увеличивает длину компилируемой программы на четыре байта,
- используется для разгрузки четырехбайтового содержимого РОН с заданным номером (слова) в помеченную область ОЗУ,
- имеет следующий формат:

METKA	мнемокод	ОПЕРАНДЫ	Пояснения
метка или пробел	ST	R, m	разгрузка значения РОН R в ОЗУ

где:

R - номер разгружаемого РОН,

 ${\tt m}$ - метка, соответствующая области ОЗУ, в которую запоминается содержимое РОН с номером R.

2.8. Команда А

Команда А:

- увеличивает длину компилируемой программы на четыре байта,
- используется для сложения четырехбайтового содержимого РОН с заданным номером (слова) со словом, расположенным в помеченной области ОЗУ, с записью результата в РОН, выбранный для хранения первого операнда сложения,
- имеет следующий формат:

METKA	мнемокод	ОПЕРАНДЫ	Пояснения
метка или пробел	А	R,m	сложение содержимого РОН R со словом из ОЗУ с меткой m

где:

R - номер РОН, содержащий первый операнд сложения,

 ${\tt m}$ - метка, соответствующая области ОЗУ, содержащей второй операнд сложения.

2.9. Команда S

Команда S:

- увеличивает длину компилируемой программы на четыре байта,
- используется для вычитания из четырехбайтового содержимого РОН с заданным номером (слова) второго слова, расположенного в помеченной области ОЗУ с записью результата в РОН, выбранный для хранения первого операнда вычитания,
- имеет следующий формат:

METKA	мнемокод	ОПЕРАНДЫ	Пояснения
метка или пробел	S	R , m	вычитание из содержимого РОН R слова из ОЗУ с меткой m

где:

R - номер РОН, содержащий первый операнд вычитания, m - метка, соответствующая области ОЗУ, содержащей второй операнд сложения.

2.10. Псевдокоманда DC

Псевдокоманда DC:

- увеличивает длину компилируемой программы на длину константы, определяемой с помощью данной псевдокоманды,
- используется для резервирования и инициализации начальным значением области памяти, отводимой для хранения константы, определяемой данной псевдокомандой,
- имеет следующий формат:

METKA	мнемокод	ОПЕРАНДЫ	Пояснения
метка или пробел	DC	TV	определить константу

где:

T - тип константы (например: F - двоичное слово, X - шестнадцатеричный байт и т.п.),

V - начальное значение константы (например: '3', 'F3', и т.п.).

2.11. Псевдокоманда DS

Псевдокоманда DS:

- увеличивает длину компилируемой программы на длину поля ОЗУ, определяемого с помощью данной псевдокоманды;
- используется для резервирования области памяти, отводимой для хранения константы, определяемой данной псевдокомандой,
- имеет следующий формат:

METKA	мнемокод	ОПЕРАНДЫ	Пояснения
метка или пробел	DS	Т	определить поле для хранения константы

где:

T - тип константы (например: F - двоичное слово, X - шестнадцатиричный байт и т.п.).

3. Характеристики эмулируемой ЭВМ

Исполняемый код, формируемый учебной системой программирования, предназначен для выполнения на целевой ЭВМ из системы IBM-370. Ниже приведены некоторые характеристики этой ЭВМ, которые должны быть учтены при ее эмуляции на технологической ЭВМ IBM PC.

3.1. Память

Адресуемая единица	Длина в байтах	Длина в битах	Особенности
Байт	1	8	нет
Полуслово	2	16	адрес кратен 2
Слово	4	32	адрес кратен 4
Двойное слово	8	64	адрес кратен 8

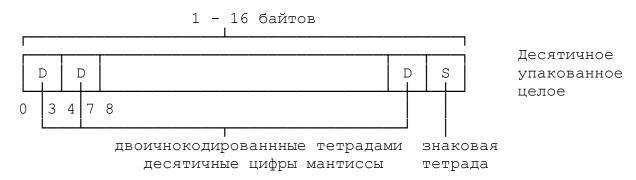
Диаппазон адресации: от 0 до $2^{**}24-1$, т.е. предельный размер ОЗУ равен 16 мб.

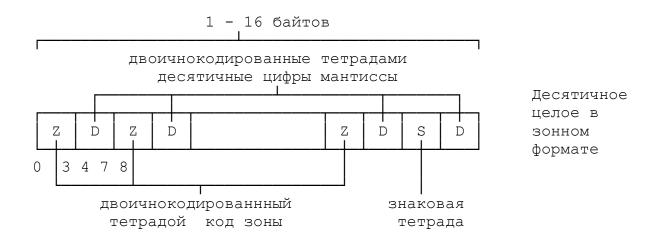
3.2. Регистры

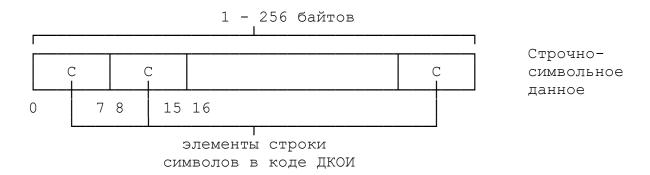
В ЭВМ имеются 16 тридцатидвухразрядных регистров общего назначения (РОН), которые м.б. использованы программистами в качестве быстрой памяти для хранения промежуточных результатов, а также в качестве базы и (или) индекса при вычислении абсолютных адресов операндов.

3.3. Допустимые форматы данных

з цел. двоичн 0 1 15		Короткое целое с фиксиров. точкой
з целое двоичное	31	Длинное целое с фиксиров. точкой



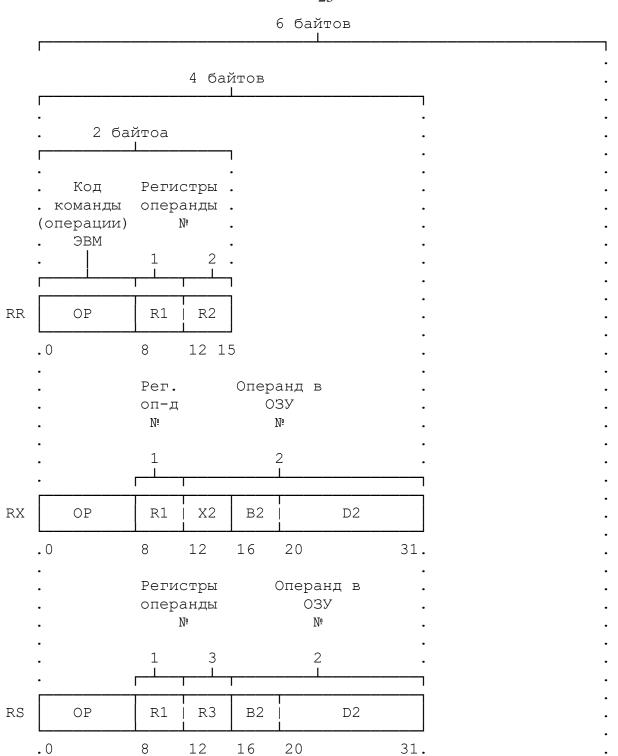


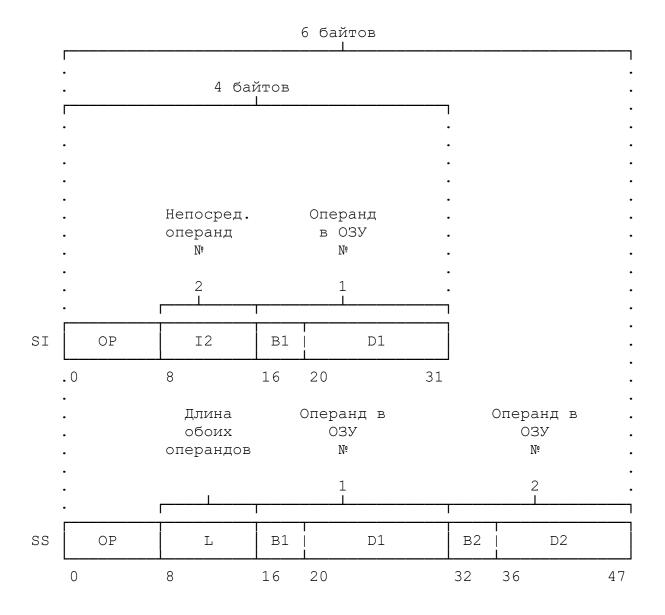


3.4. Форматы команд ЭВМ

Команды эмулируемой ЭВМ - представителя системы ІВМ-370:

- имеют переменную длину в 2, 4 или 6 байтом,
- располагаются в ОЗУ с адреса, кратного 2-м,
- относятся к одному из следующих 5-ти форматов (RR, RX, RS, SI, SS), которые приведены ниже в перечисленном порядке:





Здесь приняты следующие обозначения:

- ОР код команды (операции) ЭВМ,
- Ri регистры общего назначения, содержащие операнд номер i,
- ${\tt Xi}$ регистры общего назначения, использованные в качестве индексных регистров в ${\tt i-m}$ операнде,
- Ві регистры общего назначения, использованные в качестве базовых регистров в і-м операнде,
- Di смещение адреса i-го операнда относительно содержимого базового регистра Вi,
- ${
 m Ii}$ непосредственный (хранящийся в теле операции) ${
 m i-}$ й операнд,
 - L уменьшенная на единицу длина операндов.