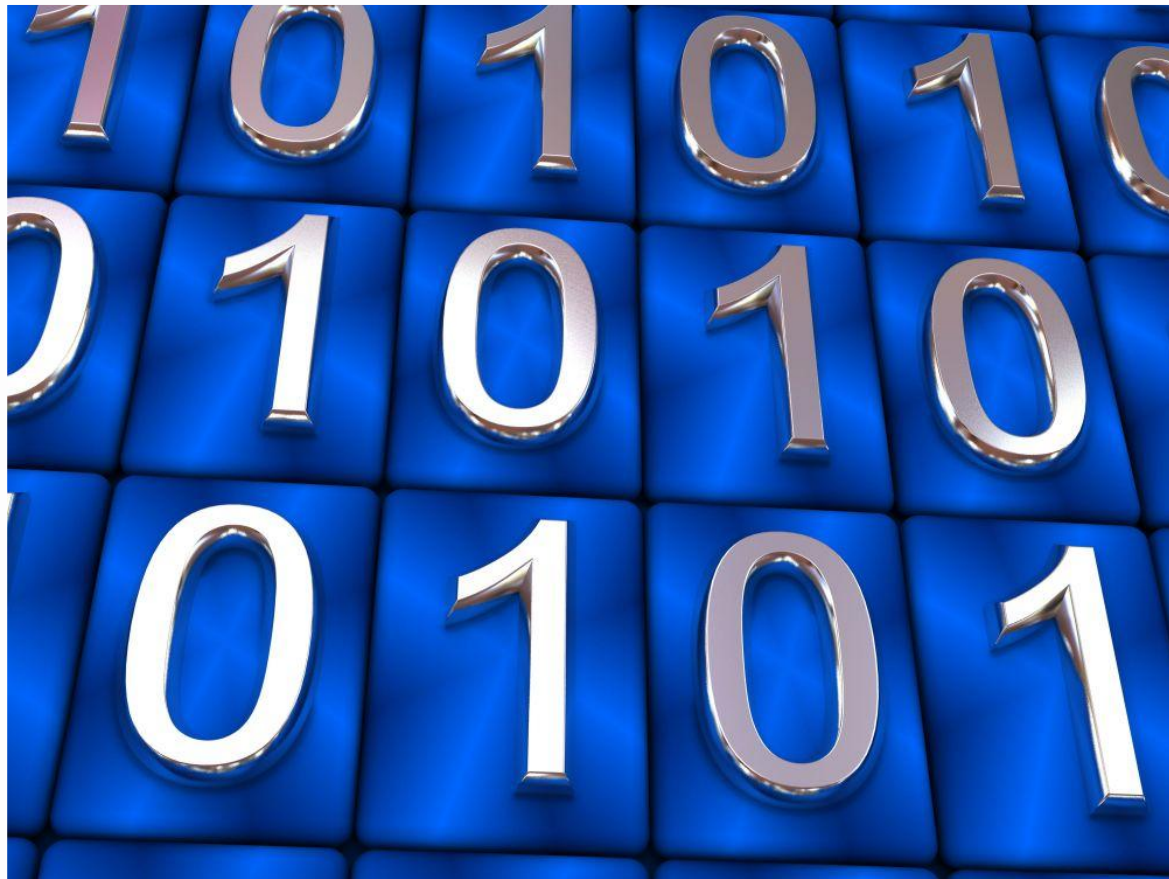
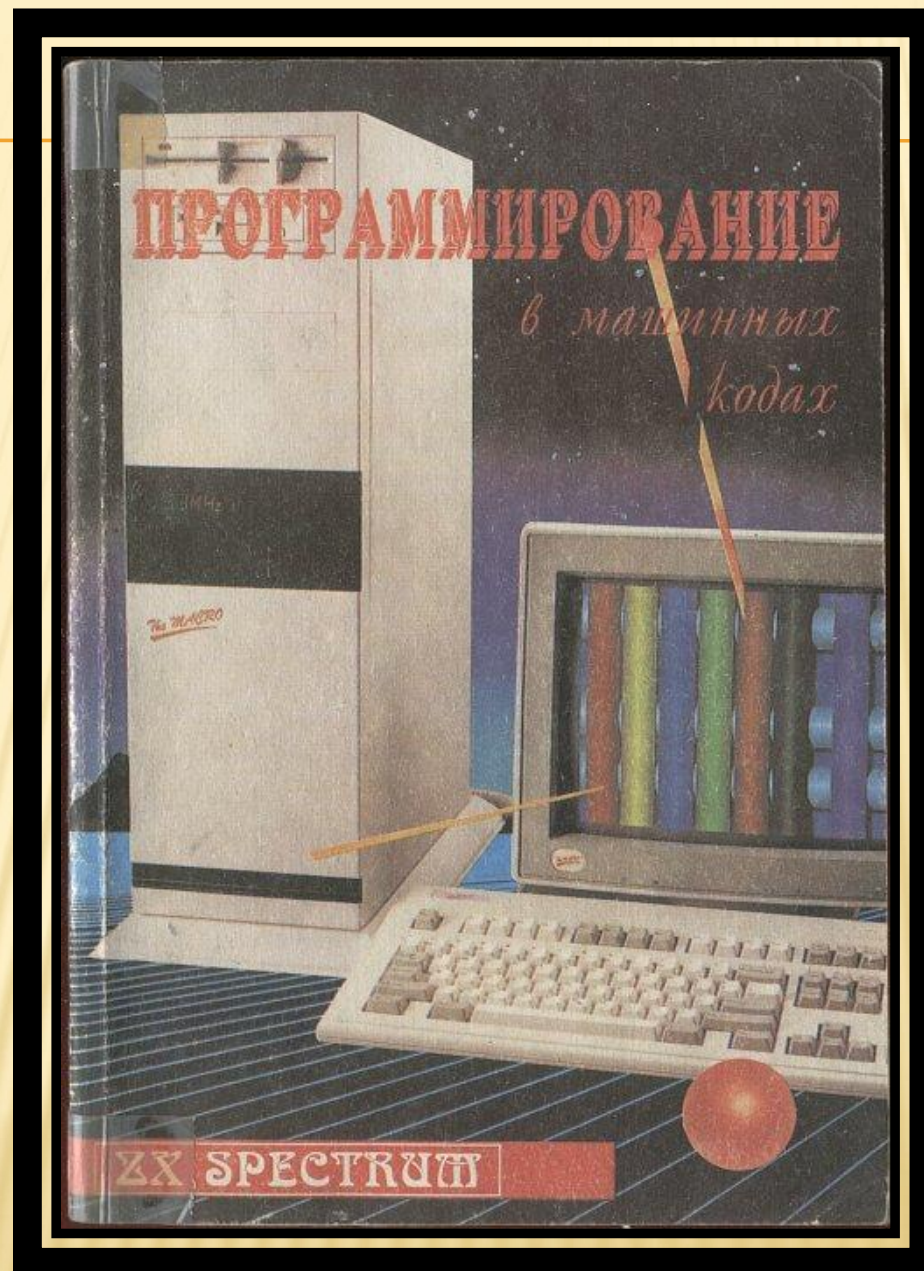


- Язык программирования — формальная знаковая система, предназначенная для записи компьютерных программ. Язык программирования определяет набор лексических элементов, задающих структуру программы.



ПЕРВЫЕ УНИВЕРСАЛЬНЫЕ ЯЗЫКИ

Первые программы писались на машинном языке. Программисты обязаны были знать архитектуру машины досконально. Программы были достаточно простыми, что обуславливалось, во-первых, весьма ограниченными возможностями этих машин, и, во-вторых, большой сложностью разработки и, главное, отладки программ непосредственно на машинном языке. Вместе с тем такой способ разработки давал программисту просто невероятную власть над системой. Становилось возможным использование хитроумных алгоритмов и способов организации программ. Например, могла применяться такая возможность, как самомодифицирующийся код. Знание двоичного представления команд позволяло иногда не хранить некоторые данные отдельно, а встраивать их в код как команды.



ПРОГРАММИРОВАНИЕ

*в машинных
кодах*

ZX СПЕКТРУМ

СИСТЕМА КОМАНД ЭВМ-220

Операции над числами (Р, Q, Y - порядки чисел X, Y, Z по A ₁ , A ₂ , A ₃)					Логические операции (F, D, S - значения кодов по A ₁ , A ₂ , A ₃)					Операции сдвига					Команды передачи управления с изменением [РА]													
Операция	КОП				ω-1	t мксек	Операция	КОП	Результат	ω-1	t мксек	Операция	КОП	Величина сдвига	ω-1	t мксек	КОП	Код в РА	Передача управл в A ₂	Передача управл в КРА+1	t мксек							
	О.Н	Б.О	В.Н	В.О																								
Сложение	01	21	41	61	Z < 0	285	Сравнение	15	$C_n = \bar{F}_n - \bar{Q}_n$	C = 0	24	Сдвиг кода по A ₁	54	$C_{n+1} = \bar{Q}_n; S = \bar{Q}_n - 100$	C = 0	24+15S	11	РА < A ₁ и ω = 1	РА > A ₁ или ω = 0	24								
Вычитание	02	22	42	62			Сравнение с ост	35	аналогично 15, но по СГТ при C ≠ 0			Сдвиг кода по Р	74	$C_{n+1} = \bar{Q}_n; S = P - 100$			C = 0	24+15S	31		РА > A ₁ и ω = 1	РА < A ₁ или ω = 0						
Вычитание модулей	03	23	43	63			Логическое умножение	55	$C_n = \bar{F}_n \wedge \bar{Q}_n$			Сдвиг мантиссы по A ₁	14	$C_{n+1} = \bar{Q}_n; S = A_1^{10} - 100$			C = 0	24+15S	51		РА < A ₁ и ω = 0	РА > A ₁ или ω = 1						
Деление	04	24	-	-			Логическое сложение	75	$C_n = \bar{F}_n \vee \bar{Q}_n$			Сдвиг мантиссы по Р	34	$C_{n+1} = \bar{Q}_n; S = P - 100$			C = 0	24+15S	71		РА > A ₁ и ω = 0	РА < A ₁ или ω = 1						
Умножение	05	25	45	65	Y < 100	51	Специальные операции над кодами					Операции засылки																
Извлечение кв. корня	44	64	-	-			Цикл сложения	07	$C^i = (F^i + 1) \bmod 2^m$	C = 0	90	Операция	КОП	Результат	ω-1	t мксек	12	РА < A ₁	РА > A ₁									
Выход младших разрядов произведения	47						Цикл вычитания	27	$C^i = (F^i - 1) \bmod 2^m$			Выборка из динамики	17	Засылка кода [Z] → Y	у-ячейка по A ₂	C = 0	90	40	РА > A ₁	РА < A ₁								
Операции изменения порядка							Сложение мантисс	13	$C^i = F^i$			Засылка в динамику	37	Засылка кода [Y] → Z	у-ячейка по A ₂			60	РА < зона A ₂ [A ₁]	РА > зона A ₂ [A ₁]								
Операция	КОП	Результат	ω-1	t мксек	Вычитание мантисс	33	$C^i = \bar{F}^i$	Засылка кода	00			[A ₁] → A ₂	A ₂ безразличен	КОП	Код заносимый в A ₃			Передача управления в A ₂	в КРА+1	t мксек								
Сложение порядка с A ₁	06	$\Gamma = \varphi + (A_1^{10} - 100)$	Γ < 100	24	Сложение КОПов	53	$C^i = (F^i + 1) \bmod 2^m$	Засылка кода с КЗУ	20	[КЗУ] → A ₃	Эта запись A ₃ ; N ₃ за A ₃	-	24								16	0160000 A ₁ 0000	всегда	-				
Сложение порядка с Р	26	$\Gamma = \varphi + (P - 100)$			Вычитание КОПов	73	$C^i = (F^i - 1) \bmod 2^m$	Анализ окончания раб АМ	20	A ₁ = 0000 - переход на N ₃ при 0 Траб АМ	-					-	36								[A ₁]	ω = 1	ω = 0	
Вычитание порядка из A ₁	46	$\Gamma = \varphi - (A_1^{10} - 100)$			Цикл сдвиг	67	$C^i = F^i \bmod 2^m$	-	-	76																		ω = 0
Вычитание порядка из Р	66	$\Gamma = \varphi - (P - 100)$			Команда останова									Операции в M2, выполняемые по сигналам из M1					Операции, выполняемые по командам Ma и Mb									
Команда останова					Операции изменения [РА]							Операции в M2, выполняемые по сигналам из M1						Операции, выполняемые по командам Ma и Mb										
КОП	Совмещенные операции				КОП						Код в РА					Код в A ₃					t мксек							
77	Вызов [A ₁] и [A ₂] на P ₁ и P ₂ гашение [A ₃] при проболжени				52					A ₂					0520000 A ₁ 0000					24								

1. Емкость промежуточного накопителя вывода ПНВ 1024 слова.

2. После вывода содержимое ПНВ не стирается.

3. При обмене с МБ возможен переход с данного блока на следующий (4096 - 4097).

4. Команда останова имеет код только 77.

5. Команда 20 при A₁ = 0000 используется как команда перехода по признаку работы с аналоговой машиной.

6. В НМЛ M3 = 0 используется только в режиме "Разметка" для залипания дефектных зон МЛ.

1. При чтении адреса с ПК 1-го РБФ-блокировка АВ ост при несоблюдении КС

1-го 13-го РБФ-блокировка записи в МЗУ последующего массива 37-38-го РБФ(РПА) → → 13-14-го СМ А

2. При A₁ = 0 блокируется запись в МЗУ последующего массива.

* Обращение к МЗУ по команде ИРП производится по старым значениям только по командам ИРП, АРЗВ

* Операции АР1_{M2}, АР2_{M2}, АРАС, АРАМ не изменяют состояния машины.

Примечание: Знак, X означает, что состояние разряда безразлично. Отсутствие знак, означает, что в разряде может быть 0 или 1; A₁ - адрес исполнительный; [A₁] - содержимое ячейки с адресом A



Первым значительным шагом представляется переход к языку ассемблера. Программисту не надо было больше вникать в способы кодирования команд на аппаратном уровне. Появилась также возможность использования макросов и меток, что также упрощало создание, модификацию и отладку программ.

АССЕМБЛЕР

Вместе с тем, переход к новому языку таил в себе и некоторые отрицательные стороны. Возможности программистов сильно сократились. Кроме того, здесь впервые в истории развития программирования появились два представления программы: в исходных текстах и в откомпилированном виде. К концу ассемблерной эры возможность автоматической трансляции в обе стороны была утеряна. В связи с этим было разработано большое количество специальных программ-дизассемблеров, осуществляющих обратное преобразования, однако в большинстве случаев они с трудом могут разделить код и данные.

Data Analyzer 1.X

Model GeoExtent Options Run State Browser Help



Input Definition

Set Data Set

Model: max/min range generator
Variable: cover (1 layers)
Units: CLASS
Source: Not Set

OK

Model Definition

Set Input Variable

Filter

1/localdb/biophys/lc/global/30min/olson/dm/*

Directories

on/dm/.
on/dm/..

Files

M:\clolsonveg2-72.cat-1.0

Selection

1/localdb/biophys/lc/global/30min/olson/dm/

OK Filter Cancel Help

ФОРТРАН

Следующий шаг был сделан в 1954 году, когда был создан первый язык высокого уровня — Фортран. Впервые программист мог по-настоящему абстрагироваться от особенностей машинной архитектуры. Синтаксическая структура языка была достаточно сложна для машинной обработки в первую очередь из-за того, что пробелы как синтаксические единицы вообще не использовались. Это порождало массу возможностей для скрытых ошибок, таких, например:

В Фортране конструкция : “DO 10 I=1,100” описывает «цикл выполнения оператора при изменении индекса от 1 до 100» Если же здесь заменить запятую на точку, то получится оператор присваивания: DO10I = 1.100.

ФОРТРАН

Язык Фортран использовался для научных вычислений. Он страдает от отсутствия многих привычных языковых конструкций и атрибутов, компилятор практически никак не проверяет синтаксически правильную программу с точки зрения корректности. По признанию самого Бэкуса, перед ними стояла задача скорее разработки компилятора, чем языка. Понимание самостоятельного значения языков программирования пришло позже.



ФОРТРАН

Появление Фортрана было встречено еще более яростной критикой, чем внедрение ассемблера. Через некоторое время пришло понимание того, что реализация больших проектов невозможна без применения языков высокого уровня. Мощность вычислительных машин росла, и с тем падением эффективности, которое раньше считалось угрожающим, стало возможным смириться. Преимущества же языков высокого уровня стали настолько очевидными, что побудили разработчиков к созданию новых языков, все более и более совершенных.

-
- 1960 г. – создание языка Cobol
 - 1960 г. Петер Наур создал язык программирования Algol.
 - 1963 г. – создание языка BASIC
 - 1964 г. – корпорация IBM создала язык PL/1
 - 1968 г. – новая версия языка Algol.

PASCAL-ПОДОБНЫЕ ЯЗЫКИ



В 1970 году Никлаусом Виртом был создан язык программирования Pascal. Язык замечателен тем, что это первый широко распространенный язык для структурного программирования. В этом языке также внедрена строгая проверка типов, что позволило выявлять многие ошибки на этапе компиляции.

СИ-ПОДОБНЫЕ ЯЗЫКИ

- В 1972 году Керниганом и Ритчи был создан язык программирования Си. Через 14 лет Бьярн Страуструп создал первую версию языка C++, добавив в язык C объектно-ориентированные черты. Язык стал основой для разработки современных больших и сложных проектов. В 1999–2000 годах в корпорации Microsoft был создан язык C#. Он в достаточной степени схож с Java (и задумывался как альтернатива последнему), но имеет и отличительные особенности. Ориентирован, в основном, на разработку многокомпонентных Интернет-приложений.

- В 1969 году был создан язык SETL — язык для описания операций над множествами. Основной структурой данных в языке является множество, а операции аналогичны математическим операциям над множествами.
- Perl — язык создавался в помощь системному администратору операционной системы Unix для обработки различного рода текстов и выделения нужной информации. Развился до мощного средства работы с текстами.
- Python — интерпретируемый, объектно-ориентированный язык программирования. По структуре и области применения близок к Perl, однако менее распространен и более строг и логичен.

Спасибо за внимание!)