

ИНФОРМАТИКА

Электронная версия газеты Информатик



<http://www.glasnet.ru/~infosef>

Чему учить на уроках информатики

А.Ю. УВАРОВ

Научный совет по комплексной проблеме
“Кибернетика”,
Российская академия наук



Недавно на одном из заседаний комиссии по информатике Федерального экспертного совета председательствующий, завершая обсуждение очередного учебника, с грустью заметил: можно предъявлять разные претензии к учебнику информатики под редакцией академика А.П. Ершова, однако, в отличие от многих появившихся ныне учебников, уровень научной достоверности материала в книге, написанной более десяти лет назад, несравненно выше.

С этим трудно не согласиться. Авторы первого учебника по информатике — ведущие отечественные специалисты. За их плечами огромный практический опыт:

- научные разработки в исследовательских институтах и вычислительных центрах Академии,
- обучение школьников программированию,
- проведение детских компьютерных лагерей.

Они хорошо знали, что, овладевая приемами создания законченных компьютерных программ, дети овладевают новыми мыслительными операциями, новым взглядом на окружающий их мир. У них формируются навыки планирования работы исполнителей, привычка к точному и полному описанию этих действий, представление о способах анализа систем и навыки такого анализа. Все это было условно названо “процедурным”, или “алгоритмическим”, мышлением. Для сторонников введения информатики как отдельного предмета было важно, что традиционный курс математики, который (и это — одно из бесспорных достижений советской школы) ответствен за формирование у учащихся приемов “абстрактного мышления”, никогда не ориентировался (да и теперь не ориентируется) на формирование “алгоритмического мышления”. И это естественно: “математики” и “вычислители” — носители различных “взглядов на мир”. В то же время есть все основания

полагать, что формирование алгоритмического мышления способствует повышению уровня современной математической подготовки школьников, а “математическая культура” — необходимое условие для эффективного обучения информатике.

В качестве основного “управленческого” аргумента для введения в школу информатики авторы первого учебника ссылались на практический (народно-хозяйственный) аспект: обучение программированию актуально, как и обучение всякому вновь возникающему мастерству. В середине 80-х планировалось широкое распространение ЭВМ, и “мастера по компьютерам” обещали стать не менее нужными и распространенными, чем “мастера по автомобилям” или электрики. Для лиц, принимающих решение, эта ситуация напоминала ту, что имела место в стране несколько десятилетий назад, когда промышленность (и “весь советский народ”) осваивала электротехнику и электромеханику. Введенный во всех школах страны общеобразовательный курс электротехники, бесспорно, помог делу. Соответствующий компонент технической культуры стал “достоянием масс”.

И, наконец, “просвещенческий” аргумент: общество во всех его слоях должно было узнать о начавшейся “информационной революции”, без страха и излишних иллюзий отнестись к “новому чуду современной техники” — компьютеру. А для этого нет более эффективного инструмента, чем общеобразовательная школа.

Романтиков, которые стремились ввести компьютер в школу, подогревала уверенность в том, что вслед за введением информатики и появлением компьютеров в школе

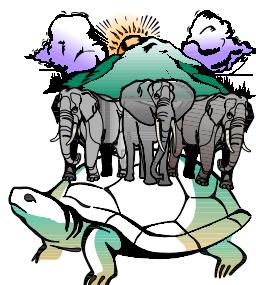
Продолжение на с. 2

НАШИ ДЕТИ БУДУТ ЖИТЬ В ХХI ВЕКЕ

12 лекций о том, для чего нужен школьный курс информатики и как его преподавать

Лекция 1

А.Г. КУШНИРЕНКО,
Г.В. ЛЕБЕДЕВ



Об основных понятиях, идеях и целях школьного курса информатики “по учебнику” А.Г. Кушниренко, Г.В. Лебедева, Р.А. Свердя “Основы информатики и вычислительной техники” (М.: Просвещение, 1990, 1991, 1993, 1996). Дается также ряд практических советов и предлагаются соответствующие методические приемы.

Авторы надеются, что материал окажется полезным для учителей и методистов, использующих указанный учебник, а также для тех, кто желает сравнить разные подходы к преподаванию школьного курса информатики или разработать свой собственный курс.

2 16

КРУГЛЫЙ СТОЛ

• ЧЕМУ УЧИТЬ НА УРОКАХ ИНФОРМАТИКИ

А.Ю. УВАРОВ

Автор далек от того, чтобы призывать к “революционным” переменам. “Вопрос в том, на какие изменения, на какое будущее ориентировать преподавателей информатики, куда направлять подготовку учителей”.

3 4 13 14 15

ЗАДАЧИ

• НОВАЯ СТАРАЯ ЗАДАЧА

Д.М. ЗЛАТОПОЛЬСКИЙ

Рассматривается решение одной из разновидностей достаточно широко известной задачи “Ханойские башни”.

Представлены соответствующие программы на четырех языках программирования: школьном алгоритмическом, Паскале, Бейсике (используется QuickBASIC), Си.

— С 5 ПО 8 ЯНВАРЯ 1999 г. В МОСКВЕ —

VIII Открытая Российская научно-практическая конференция школьников по физике, математике, информатике, экологии

Министерство образования Российской Федерации

Комитет образования г. Москвы

Московский энергетический институт (технический университет)

Московский государственный университет им. М.В. Ломоносова

Журнал “Квант”

Энергофизический лицей № 1502 при МЭИ

Приглашаем вас принять участие в работе VIII Открытой Российской научно-практической конференции школьников по физике, математике, информатике, экологии, которая состоится с 5 по 8 января 1999 г. в Энергофизическом лицее № 1502 при МЭИ.

Открытие конференции — 5 января в 10⁰⁰ в актовом зале лицея. Предметные секции будут работать 5 января с 10⁰⁰ до 17⁰⁰ (с перерывом на обед) и 6 января с 9³⁰ до 14⁰⁰.

Закрытие конференции — 8 января в 12⁰⁰.

Адрес лица: г. Москва, ул. Молостовых, д. 10а

Тел. 307-11-61

Факс 300-15-31

Проезд: ст. метро “Новогиреево” (от центра первый вагон), автобусы № 237, 247, 659; троллейбус № 77 до остановки “Напольный проезд”.



ЗДРАВСТВУЙТЕ, ДОРОГИЕ НАШИ ЧИТАТЕЛИ!

С Новым годом!

Мы благодарны нашим старым подписчикам, которые даже в такое непростое время остались с нами, и очень рады новым подписчикам, ожидания которых постараемся не обмануть.

Нам всегда было важно ваше мнение — результаты обработки анкет, присланных вами в конце прошлого года, мы уже учитываем при планировании номеров. Но в анкетах были конкретные вопросы, а сейчас мы просто хотим попросить вас высказать свои пожелания. Любые — по подбору материалов, по оформлению газеты, по составу спецвыпусков и т.д. Ведь “мнение читателей” — это не абстрактное понятие, это точка зрения каждого из вас. Нам это важно.

Вырежьте этот купон и пришлите его нам. Обязательно укажите свой полный почтовый адрес, фамилию, имя и отчество. Все, отправившие заполненные купоны до 31 января, станут участниками розыгрыша книг по информатике и антивирусных программ, предоставленных ведущим российским разработчиком программного обеспечения — фирмой “ДиалогНаука”.



Чему учит на уроках информатики



Продолжение. Начало на с. 1

начнутся изменения и в целях, и в содержании, и в методах обучения. Еще в конце семидесятых годов С.Пейперт (см.: "Переворот в сознании: дети, компьютер и плодотворные идеи") продемонстрировал, что компьютер — эффективный инструмент обучения, открывающий двери для новой педагогической практики (конструктивизм). Становилось ясно, что "традиционные" составляющие реформы школы, направленные на экстенсивный рост системы образования (увеличение продолжительности школьного обучения, введение новых учебных предметов, снижение наполнимости классов и т.п.), с неизбежностью придется дополнять факторами, направленными на "интенсификацию учебного процесса", качественными преобразованиями, способствующими повышению эффективности образования. Предложение использовать компьютеры для повышения эффективности педагогического труда ("техническое перевооружение отрасли") воспринималось так же естественно, как предложение механизировать и автоматизировать производственные процессы в машиностроении. В этой обертке, под флагом "компьютерной грамотности и введения компьютеров в учебный процесс", говоря об "электронных учебниках" будущего, авторы программы "компьютеризации школы" пытались стимулировать процесс внесения принципиальных изменений в содержание, методы и организационные формы обучения: обучение техникам умственной работы ("процедурное мышление"), распространение практики проведения "учебных проектов" (развитие самостоятельности школьников и практическая направленность обучения), изменение взаимоотношений между учителем и учеником (опыт компьютерных лагерей начала 80-х), новый уровень доступа учителей и учащихся к информации (на машинных носителях информации) и т.п.

К сожалению, в середине 80-х и политическая ситуация в стране, и полное отсутствие компьютеров в школе, и крайняя нехватка специалистов, понимающих происходящие процессы, не позволяли не только развернуть работы в этом направлении, но даже их анонсировать. Внедрение ЭВМ в учебный процесс долго оставалось пустыми словами, частью названия соответствующего постановления ЦК КПСС. Понадобилось несколько лет лишь для того, чтобы вслух заявить о необходимости процесса "информатизация образования"¹. Однако на практике дело ограничивалось (да и сегодня часто ограничивается) обучением школьников по курсу информатики. Темы, связанные с изменением содержания, методов и организационных форм обучения в связи с построением школы, отвечающей нуждам "информационного общества", практически так и не рассматриваются.

Итак, цель введения общеобразовательного курса "Информатика" включала одновременно несколько составляющих:

1. "общекультурная" составляющая — познакомить школьников с компьютерами, новой распространенной частью "культурного ландшафта", среди обитания современного человека, дать представление о "процессах информатизации" в современном обществе;
2. "технологическая" составляющая — научить каждого пользоваться новыми массовыми "информационными технологиями" (клавиатура, текстовый редактор, электронные таблицы и т.п.);
3. "предпрофессиональная" составляющая — подготовка будущих "работников информационной сферы" — обучение программированию, устройству компьютеров, электронике;
4. "общеобразовательная" составляющая — обучение "процедурному мышлению";
5. "общепедагогическая" составляющая — кабинет информатики в школе, учитель информатики, новая "педагогическая культура", обновление содержания, а главное — методов и организационных форм учебной работы (закрепившихся в информатике) во всех учебных предметах.

Значительный "синергетический" запас, заложенный в основу начиナющегося процесса, должен был обеспечить "выживание" курса информатики, помочь ему устоять

¹ Первая концепция информатизации образования была опубликована в конце 1988 года.

десять лет назад. Информатизация школы пошла вглубь, а курс информатики уже потерял монополию на использование компьютера в обучении. Появились успешные образцы использования вычислительной техники при обучении другим предметам. Созданы первые интегрированные курсы, где информатика естественно вплетается в изучение традиционных дисциплин². В Московском департаменте образования даже обсуждается идея разделить обучение информатике между курсами "Математика" и "Технология". Преподаватель информатики постепенно теряет статус единственного полномочного представителя грядущего информационного общества в школе. С другой стороны, развивается и курс информатики: сегодня его преподают не только в старших классах. Во многих регионах страны она с успехом изучается и в начальной, и в неполной средней школе. Готовятся кадры учителей, множится число выпущенных учебников. В отведенные программой часы уже не вместить и знакомство с компьютером, и овладение алгоритмическим мышлением, и освоение информационных технологий, и изучение социальных последствий массового распространения ЭВМ. Учителю информатики в дополнение к своим "основным обязанностям" — проведению уроков по информатике — приходится заниматься и развитием внутришкольной информационной среды (локальная сеть школы, Интернет), и поддержкой других учителей, пытающихся использовать компьютер в своих предметах, и вести оригинальные методические разработки (например, учебные телекоммуникационные проекты). Естественно, возникает желание включить все это в свой собственный предмет. Сложилось сообщество преподавателей информатики, которое ищет новое место для своего учебного предмета в системе учебных дисциплин. Школьная информатика вступила в fazу зрелости. Теперь она чувствует себя так же устойчиво, как и другие учебные предметы. Серьезно и со знанием дела обсуждается главный вопрос: чем действительно должен заниматься преподаватель информатики со своими учениками на уроках сегодня? Где начинаются и где кончаются его обязанности как "преподавателя своего особого учебного предмета", сколько классов и сколько недельных часов должен занимать и какое содержание должен охватывать этот предмет?

С одной стороны, это не слишком сложные вопросы. Ответы на них были даны еще на этапе введения информатики как отдельного предмета и определяются пятью названными выше составляющими. Сегодня преподаватели информатики разных школ в зависимости от своей подготовки, интересов и имеющихся условий фактически сами выбирают, чем они будут заниматься на уроках: первичнымзнакомством с компьютером, программированием, изучением моделей процессов и явлений, освоением новых информационных технологий, развитием специфических навыков умственной работы? (Последнее направление сейчас самое "модное". Однако серьезных данных за то, что это удается делать кому-то еще, кроме тех, кто учит детей, имеющих серьезную математическую подготовку, теоретическому или практическому программированию, пока нет.) Сегодня каждая школа получила известную автономию в определении, чему и как учить своих воспитанников. Мудрые учителя информатики делают свой выбор с учетом своих человеческих и профессиональных возможностей, интересов своих учеников, пожеланий коллектива, технического оснащения и традиций школы.

С другой стороны, эти вопросы неразрешимы. По своей сути они ничем не отличаются от аналогичных вопросов, которые задают себе представители каждого из современных учебных предметов. Как "разъять живую ткань действительности" по учебным дисциплинам — ведь в природе физические процессы не отделены от химических, биологических или информационных. Кто возьмется решить, что тему алгоритмизации должны обязательно изучать на уроках математики или что "информатика должна вобрать в себя курс машинописи"? Похоже, что время, когда жизнь школы беспрекословно определяла устойчивый и неизменный учебный предмет, постепенно уходит в прошлое. Пришла пора серьезного обсуждения проблем содержания обучения, его интеграции, изменения методов и организационных форм обучения. Информатизация школы продолжается.

Возникает вопрос: какова сегодня действительная роль сообщества учителей информатики, методистов, преподавателей вузов и исследователей, составляющих наиболее влиятельную часть этого сообщества? Каково возможное будущее информатики как учебного предмета? В каком направлении предпочтительнее двигаться? Обсуждая положение информатики среди других общеобразовательных учебных предметов и ее взаимодействие с этими областями, можно выделить три базовых сценария — взаимоющую, а не ситуационную выгоду).

² Известный пример — интегрированный курс естествознания и информационной технологии (взамен природоведения и информатики) для учащихся пятого класса "Наблюдай и исследуй".

Новая старая задача

Д.М. ЗЛАТОПОЛЬСКИЙ

“Рассказывают, что в Ханое стоит храм и рядом с ним — три башни (стержни). На первый стержень надеты 64 диска различного диаметра: самый большой диск — внизу, а самый маленький — вверху, больший диск не лежит на меньшем. Монахи этого храма должны были переместить все диски с первого стержня на третий, соблюдая следующие правила:

- 1) можно перемещать лишь по одному диску;
- 2) больший диск нельзя класть на меньший;
- 3) снятый диск нельзя отложить — его необходимо сразу же надеть на другой стержень”.

Задачу и легенду придумал математик Э.Люка в 1883 г.

Когда дисков много (64), процесс оказывается необычайно долгим. (Легенда утверждает: когда монахи закончат свою работу — а они перемещают диск за 1 секунду! — наступит конец света.) Поэтому обычно эту задачу решают с меньшим количеством дисков.

Задача “Ханойские башни” достаточно широко известна. Напомним алгоритм ее решения, использующий рекурсию [1, 2].

Пусть число дисков на первом стержне — n . Будем рассуждать так. Предположим, что мы умеем переносить $n-1$ дисков. В этом случае n дисков перенесем посредством следующих шагов:

- 1) верхние $n-1$ дисков перенесем с первого стержня на второй, пользуясь свободным третьим стержнем;
- 2) последний диск первого стержня наденем на третий стержень;
- 3) ~~предыдущие~~ перенесенные диски с первого стержня, пользуясь свободным первым стержнем.

Аналогичным образом можно перенести $n-1$, $n-2$ и т.д. дисков. Когда $n=1$, осуществить перенос очень просто: непосредственно на другой.

Соответствующая программа на *школьном алгоритмическом языке* [1, 3] имеет вид:

```
алг Задача Ханойские башни
нач цел n, сим c1, c2, c3
    c1, c2, c3 — обозначения стержней ("A", "B", "C")
    c1:="A"
    c2:="B"
    c3:="C"
    вывод нс, "Введите число дисков"; ввод n
    MoveDisks(n, c1, c2, c3)
кон
```

— где *MoveDisks* — рекурсивная процедура, которая переносит n дисков со стержня *c1* на стержень *c3*, используя вспомогательный стержень *c2*:

```
алг MoveDisks(арг цел n, сим c1, c2, c3)
нач
    если n>0
        то
            MoveDisks(n-1, c1, c3, c2)
            | Рекурсивный вызов
            PutOneDisk(c1, c3)    | Вспомогательная процедура
            MoveDisks(n-1, c2, c1, c3)
            | Рекурсивный вызов
    все
кон
```

А процедура *PutOneDisk* иллюстрирует перенос одного диска со стержня *from* на стержень *to*:

```
алг PutOneDisk(арг сим from, to)
нач
    | вывод from, "->", to, ";"
кон
```

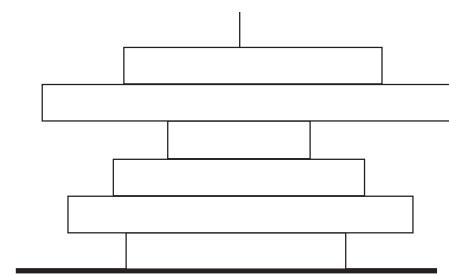


Рис. 1

Заметим, что имеются и нерекурсивные алгоритмы решения данной задачи (см., например, [4]).

Эта задача имеет несколько разновидностей. Одна из них состоит в том, что диски на первом стержне находятся не в порядке убывания (при просмотре их снизу вверх), а в некотором произвольном порядке (рис. 1). Необходимо собрать все диски на третьем, соблюдая правила перекладывания основной задачи.

Если обозначить первый, второй и третий стержни соответственно **A**, **B** и **C**, то такую задачу можно решить следующим образом:

1. Размещаем по одному диску со стержня **A** на стержни **B** или **C**, соблюдая правила перекладывания.
2. Если не все диски размещены на стержне **C**, то объединяем диски со стержней **B** и **C** на одном из них.
3. Если все диски собраны на стержне **B**, то перекладываем все диски со стержня **B** на стержень **C**.

При выполнении первого этапа возможны 3 ситуации:

- 1.1. Диск со стержня **A** можно надеть на стержень **C** (рис. 2).
- 1.2. Диск со стержня **A** нельзя надеть на стержень **C**, но можно надеть на стержень **B** (рис. 3).
- 1.3. Остальные случаи (рис. 4).

В последнем случае необходимо подготовить место для размещения на стержне **B** или **C** путем перекладывания (возможно, неоднократного) дисков со стержня **B** на стержень **C** и наоборот (естественно, используя стержень **A** как вспомогательный), а затем надеть размещаемый диск со стержня **A** на соответствующий стержень.

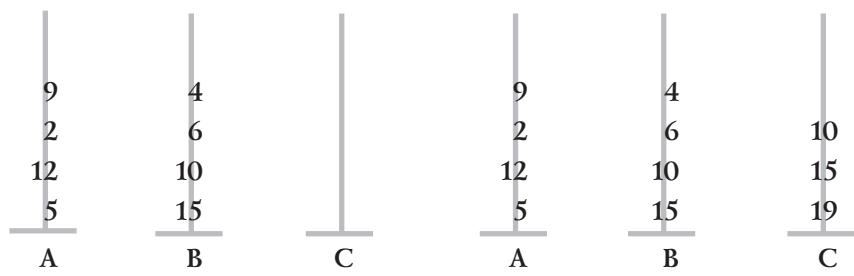


Рис. 2

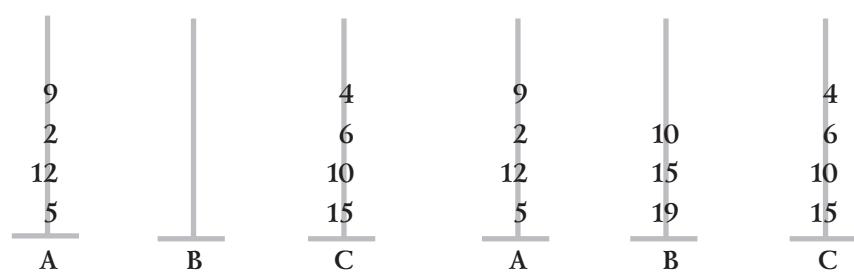


Рис. 3

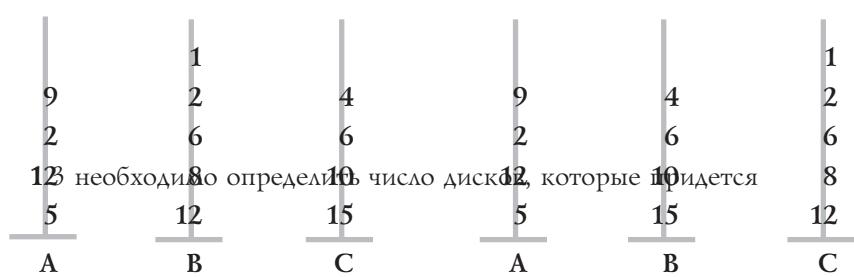


Рис. 4

На рисунках 2, 3, 4 числа соответствуют диаметру дисков.

1.1 и 1.2 можно выполнить, используя описанную выше процедуру *PutOneDisk*.

При выполнении

перекладывать со стержня **B** на стержень **C**, и переложить их. Затем выполнить то же, но со стержня **C** на стержень **B**, затем вновь со стержня **B** и т.д. до тех пор, когда диск со стержня **A** можно будет разместить на одном из других стержней (см. рис. 4). Например: для ситуации, представленной на рис. 4 (слева), следует переложить два диска со стержня **B** на стержень **C**, затем 4 диска — с **C** на **B**, после чего диск со стержня **A** можно разместить на стержне **C**.

Приведем процедуру *Place* (на школьном алгоритмическом языке), которая выполняет описанные действия.

В ней использованы следующие основные величины:

na, nb и nc — число дисков на стержнях **A**, **B** и **C**;

count — количество дисков, перекладываемых со стержня на стержень в ходе подготовки места для размещения диска со стержня **A** (см. выше);

point — номер диска, используемый при определении значения величины count;

placed — величина логического типа, фиксирующая факт подготовки места для размещения диска со стержня **A**.

Стержни с дисками будем моделировать в виде массивов с именами соответственно *a*, *b*, *c*, причем диаметр самого нижнего диска будем хранить в первом элементе массива. Размеры дисков на стержне **A** будем задавать случайным образом. С целью упрощения программы примем, что диаметры некоторых дисков могут быть одинаковыми. С учетом этого при перекладывании допустим, что диски одного размера можно класть один на другой.

Заметим также, что после перекладывания дисков со стержня на стержень (по процедуре *MoveDisks*) необходимо изменить размер и состав этих массивов. Процедуру, с помощью которой происходит изменение значений элементов массивов *from* и *to*, а также их размеров *k1* и *k2* при перекладывании последних дисков первого массива в количестве *count* в конец второго массива, назовем *AlterArrays*. Она может быть оформлена так:

```
алг AlterArrays(арг цел count, арг рез цел k1,
    арг рез цел таб from [1:k1], арг рез цел k2,
    арг рез цел таб to[1:k2])
нач цел i, k2old
    k2old:= k2
    k2:=k2old+count
    ни для i от 1 до count
        | to[k2old+i]:=from[k1-count+i]
    ки
    k1:=k1 - count
кон
```

Продолжение на с. 4

3

ЗАДАЧИ

1999 № 1 ИНФОРМАТИКА

Новая старая задача

Продолжение. Начало на с. 3

Сама процедура Place имеет вид:

```
алг Place (арг рез цел na, арг рез цел таб a[1:na], арг рез цел nb,
арг рез цел таб b[1:nb], арг рез цел nc,
арг рез цел таб c[1:nc])
нач цел count, poin, лог placed
выбор
при nc=0 или a[na]<=c[nc]:
|диск со стержня А можно надеть на стержень С
PutOneDisk("A", "C")
|делаем это, одновременно уточняя массивы a и с
AlterArrays(1, na, a, nc, c)
при nb=0 или a[na]<=b[nb]:
|диск со стержня А можно надеть на стержень В
PutOneDisk("A", "B")
AlterArrays(1, na, a, nb, b)
иначе
|Готовим место для него на стержне В или С
|путем перекладывания дисков на этих стержнях
placed:=нет
иц
|Перекладываем диски со стержня В на стержень С
|а) определяем количество перекладываемых дисков count
count:=0
poin:=nb
нц пока poin>0 и b[poin]<=c[nc]
| count:=count+1
| poin:=poin-1
кц
если count>0
то
|б) и перекладываем их,
MoveDisks(count, "B", "A", "C")
|одновременно уточняем массивы b и с
AlterArrays(count, nb, b, nc, c)
все
если poin=0 или b[poin]>=a[na]
то |для диска со стержня А подготовлено место на стержне В
PutOneDisk("A", "B") |размещаем его
AlterArrays(1, na, a, nb, b)
placed:=да
иначе
|Перекладываем диски со стержня С на стержень В
|а) определяем количество перекладываемых дисков count
count:=0
poin:=nc
нц пока poin>0 и c[poin]<=b[nb]
| count:=count+1
| poin:=poin-1
кц
если count>0
то
|б) и перекладываем их
MoveDisks(count, "C", "A", "B")
AlterArrays(count, nc, c, nb, b)
все
если poin=0 или c[poin]>=a[na]
то |для диска со стержня А подготовлено место
|на стержне С
PutOneDisk("A", "C") |размещаем его
AlterArrays(1, na, a, nc, c)
placed:=да
все
иц при placed
все
кон
```

Примечание. В процедуре используются сложные условия типа `poin=0` или `c[poin]>=a[na]`

В то же время при `poin=0` значения `c[poin]` и `b[poin]` не определены, поскольку нижней границей индекса этих массивов является единица. Кажется, что такие условия некорректны. Однако они успешно обрабатываются компилятором школьного алгоритмического языка. Почему? При вычислении сложных условий типа `или` сначала находится значение первого условия. Если оно истинно, то второе условие не вычисляется, а сложное условие получает значение “истина”. Аналогично вычисляются сложные условия типа `и`. Если значение первого условия “ложь”, то второе условие не вычисляется, а сложное условие получает то же значение, т.е. “ложь”. Точно так же вычисляют сложные условия компиляторы языков Паскаль и Си. Однако интерпретатор Бейсика действует по-другому: сначала находятся значения обоих простых условий, а уже затем определяется значение сложного условия. К этому вопросу мы еще вернемся ниже.

4

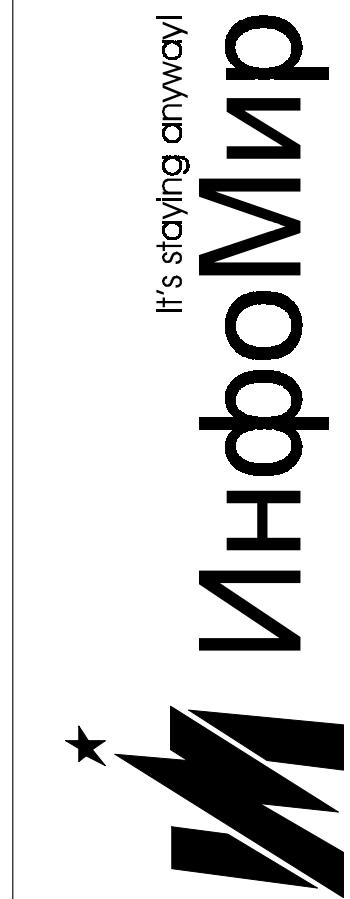
На этапе 2 решения задачи (см. выше) объединение дисков со стержней **B** и **C** на одном из них также может быть проведено путем перекладывания дисков. Процедура Join, выполняющая объединение, во многом аналогична процедуре Place. Для номеров дисков на стержнях **B** и **C** используются обозначения `poin1` и `poin2`.

```
алг Join(арг рез цел nb, арг рез цел таб b[1:nb], арг рез цел nc,
арг рез цел таб c[1:nc])
нач цел count, poin1, poin2
poin1:=nb
poin2:=nc
нц пока poin1>0 и poin2>0
|Перекладываем диски со стержня В на стержень С
|а) определяем количество перекладываемых дисков count
count:=0
poin1:=nb
нц пока poin1>0 и b[poin1]<=c[nc]
| count:=count+1
| poin1:=poin1-1
кц
если count>0
то
|б) и перекладываем их,
MoveDisks(count, "B", "A", "C")
|одновременно уточняем массивы b и с
AlterArrays(count, nb, b, nc, c)
все
если poin1>0
то
|Перекладываем диски со стержня С на стержень В
|а) определяем количество перекладываемых дисков count
count:=0
poin2:=nc
нц пока poin2>0 и c[poin2]<=b[nb]
| count:=count+1
| poin2:=poin2-1
кц
если count>0
то
|б) и перекладываем их
MoveDisks(count, "C", "A", "B")
AlterArrays(count, nc, c, nb, b)
все
все
кц
кон
```

На этапе 3 перекладывание всех дисков со стержня **B** на стержень **C** проводится с помощью процедуры MoveDisks.

Основная часть программы на **школьном алгоритмическом языке** может быть оформлена следующим образом:

```
алг Задача Ханойские башни
нач цел n, na, nb, nc, i, лит s
|n - число дисков на стержне А в исходном положении
|na, nb, nc - число дисков соответственно на стержнях А, В, С
|во время перекладывания
нц
|вывод nc, "Введите исходное количество дисков на стержне А"
|вывод nc, "Оно должно быть больше нуля"
|ввод n
кц при n>0
цел таб a[1:n], b[1:n], c[1:n]
|Заполняем массив a случайным образом
нц для i от 1 до n
| a[i]:=rnd(25)+1
кц
вывод nc, "Массив, моделирующий стержень А, имеет вид:"
вывод nc, a
вывод nc, "Чтобы получить решение - нажмите любую клавишу"
s:=getkey()
na:=n; nb:=0; nc:=0
вывод nc, "Последовательность перекладывания дисков:"
нц
| Размещаем по одному диску со стержня А на стержне В или С
| Place(na, a, nb, b, nc, c)
кц при na=0
если nc<>n |Если не все диски размещены на стержне С
то
|Объединяем диски со стержней В и С на одном из них
Join(nb, b, nc, c)
все
если nc=0 |Если все диски собраны не на стержне С
то
|Перекладываем все диски со стержня В на стержень С,
MoveDisks(nb, "B", "A", "C")
|одновременно уточняем массивы b и с
AlterArrays(nb, nb, b, nc, c)
все
|Печатаем результат
вывод nc, "Теперь массив, моделирующий стержень С, имеет вид:"
вывод nc, c
кон
```



Добро пожаловать на сервер

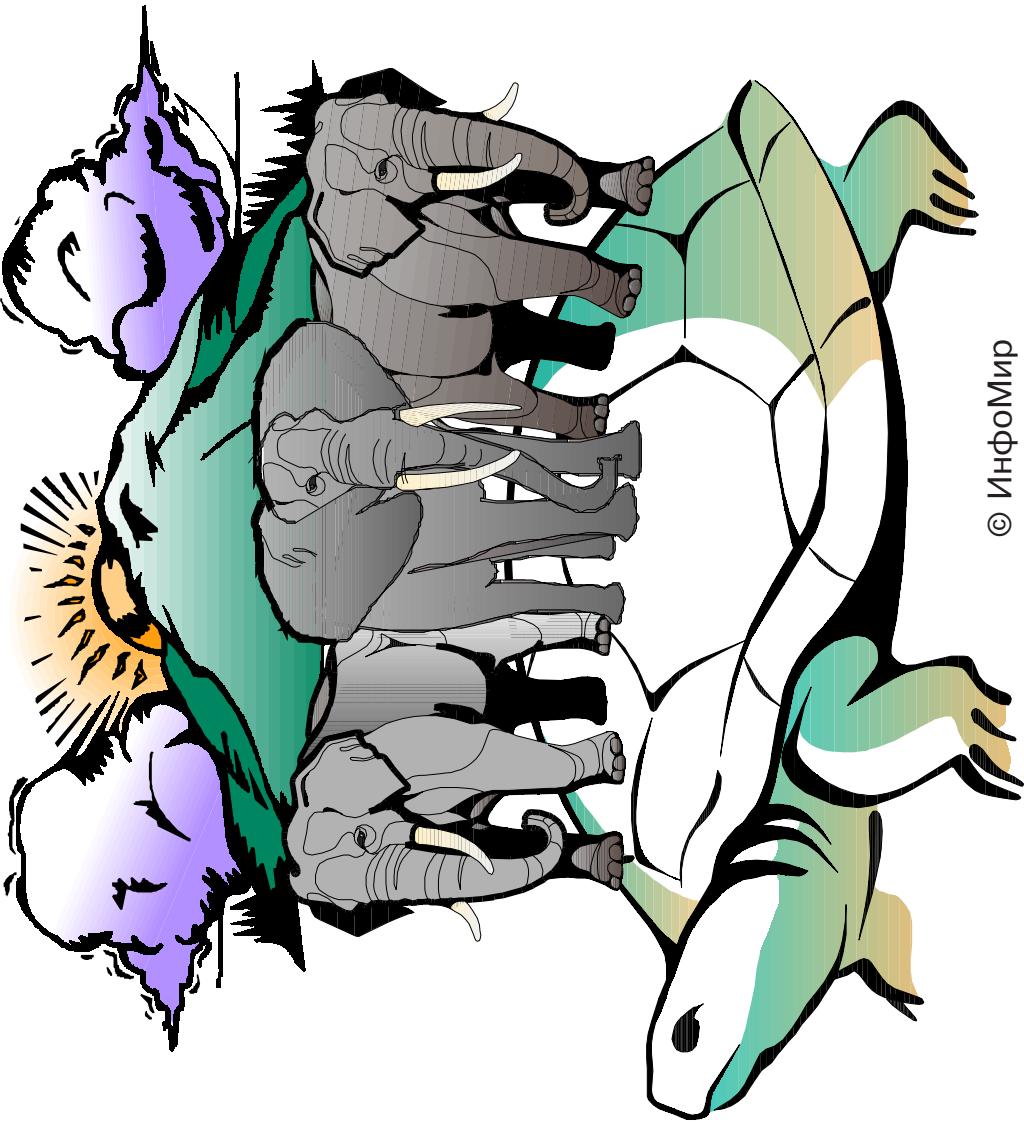
<http://www.math.msu.su/InfoMir>

- ▼ Бесплатные программы
- ▼ Демонстрационные версии
- ▼ Обновление для зарегистрированных пользователей
- ▼ Условно-бесплатное (Shareware)
- ▼ Новый редактор МикроMir для Windows 95

О том, для чего нужен школьный курс информатики и как его преподавать

Лекция 1

А.Г. КУШНИРЕНКО,
Г.В. ЛЕБЕДЕВ



Заявка

Я хочу приобрести для индивидуального использования

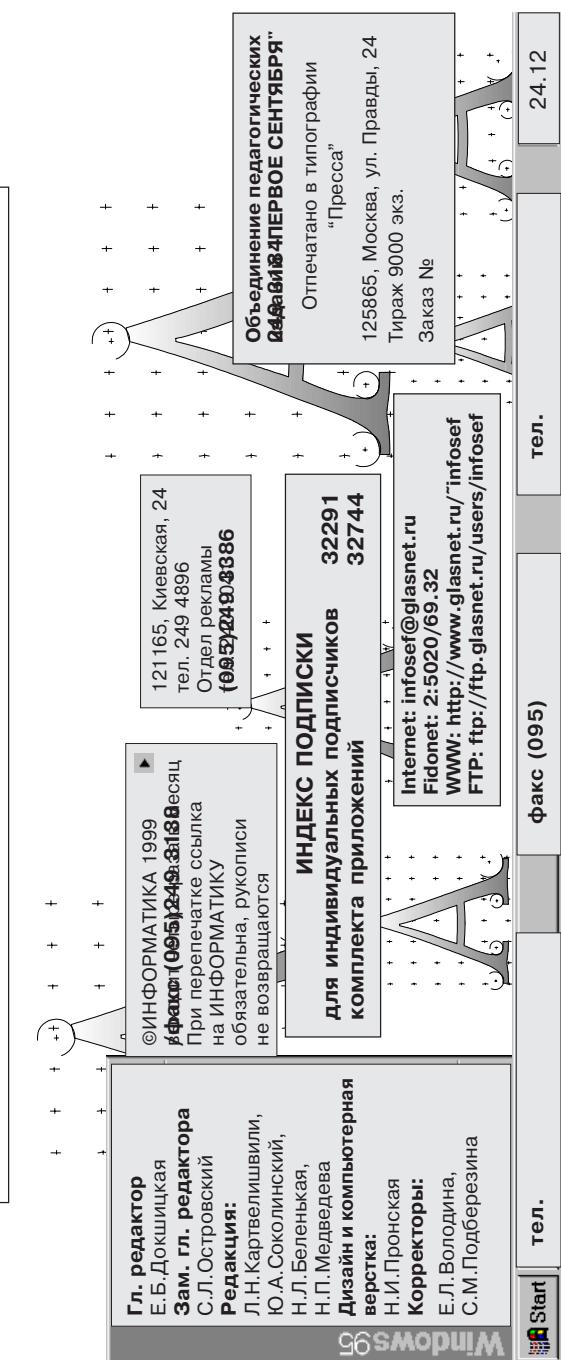
КуМир+НовоMir (250 руб.) экз.

МикроMir (150 руб.) экз.

Мой адрес: _____

Информатика, зима-99

Заявки направляйте по адресу:
125167, Москва, а/я 4. "ИнфоМир"



Книга* содержит описание основных понятий, идей и целей школьного курса информатики по учебнику А.Г. Кущиненко, Г.В. Лебедева, Р.А. Сборчика “Основы информатики и вычислительной техники” (М.: Просвещение, 1990, 1991, 1993, 1996), а также ряд практических советов и методических приемов по организации и проведению курса.

Особое внимание уделено формированию представлений о структуре и взаимосвязях отдельных частей курса, общих относительной значимости, о месте курса в школьном образовании, о том, что такое информатика вообще и школьная информатика в частности. Обсуждается, какие понятия “настоящей информатики” как направления науки должны войти в общебазовательный школьный курс и почему.

Материал пособия будет интересен учителям и методистам, использующим указанный учебник, а также всем тем, кто захочет сравнить разные подходы к преподаванию школьного курса информатики или разработать свой собственный курс, независимо от того, на какой возраст этот курс будет рассчитан.

* Книга готовится к изданию в издательстве “Ардофа”.

Примеры неадекватности и адекватности.

Я здесь люблю приводить ава примера. Один я замысливал у Сергея Попова — это инженер, организатор деловых игр, в том числе по Байкалу. Он однажды объяснял, как в России начали вводить рынок. Мы, сказал он, очень похожи на папуссов, которые увидели, что из прилетевшего самолета выпускают продукты. “Ага, — сказали папуссы, — продукты выпускают из самолета”, — сделали самолет из коры и листьев, сели вокруг него и стали ждать появления продуктов. Это пример неадекватного представления об окружающей реальности.

Другая любимая мною аналогия состоит в следующем. После школьного курса физики все мы имеем некоторую физическую картину мира в голове. Мы, может быть, уже не помним ни формула, ни чому нас учили, но каждый знает, что между выключателем и лампочкой есть провода, даже если никаких проводов не видно. Всем известно, что когда щелкаешь выключателем и зажигаются лампочки — это не отдельно выключатель и отдельно лампочки; что есть провода, электростанции, есть провода к электростанциям и т.д. И каждый знает, что солидце таким образом включить выключить нельзя. Так же более или менее всем понятно, что если из выключателя торчат провода, то лучше их не трогать, потому что мы знаем что-то о токе и напряжении. Мы знаем не только о том, что видно, но кое-что о содержании, о физических величинах, прощесах и пр. У нас есть — обычно достаточно адекватная — физическая картина мира.

Адекватную информационную картину мира подобного рода и должна сформировать информатика. Школьники должны представлять себе, какие примерно процессы протекают в ЭВМ, когда она что-то делает. Должны знать, что существует программное обеспечение, в котором могут быть ошибки, и т.д. Как в примере с выключателем и лампочкой, школьник должен — пусть примерно — представлять себе информационную картину мира. Вот мы пришли в класс и включили компьютер — что при этом происходит, почему появляется Бейсик или алгоритмический язык, почему мы можем набрать алгоритм и как он выполняется, что такое компьютерный “вирус” и как он работает, что вообще в этой машине происходит? Только после формирования такого рода представления, на мой взгляд, возможны демонстрация ЭВМ, сознательное использование ЭВМ как обычного средства производства, отношение к ЭВМ как к нормальному орудию труда, а не как к таинственному и загадочному устройству.

Завершая эту часть, хочу еще раз повторить, что ЭВМ — самое обычное орудие труда, как ручка, утюг, молоток и пр. И в задачу третьего “кита” входит формирование общей картины мира с учетом наличия в этом мире ЭВМ.

В школьном курсе информатики должны быть представлены основные понятия и методы информатизации и алгоритмизации.

Ну и поскольку я затронул провода, лампочки и электричество, то, чтобы потом уже не повторяться, скажу еще одну вещь. Совсем недавно бушевали страсти: чему же мы должны учить школьников в курсе информатики? Одна из точек зрения звучала так: “Зачем учить программированию, давайте учить пользовательскими системами, они же не будут профессиональными программистами” — и т.д.

Здесь, как мне кажется, очень полезными являются аналогии. Давайте взглянем с этой точки зрения на та-кой традиционный школьный предмет, как физика. В школьном курсе физики изучают электрическое сопротивление, ток, законы Ома и другое, в общем-то не имеющее отношения к включению и выключению лампочек. И именно они формируют общую физическую картину мира. Конечно, многое потом забывается — формулы, законы, даже понятия. Конечно, лишь единицы становятся электриками, а большинство только включает и выключает свет. Тем не менее никому и в голову не приходит предложить исключить это содержание из курса физики. Даже в страшном сне не приснится курс физики, в котором на первом занятии школьники учатся включать свет, на втором — выключать, на третьем — выворачивать лампочки и т.д. (хотя преподавать такой курс сможет кто угодно и без всякой подготовки).

Так же и школьная информатика должна давать школьникам нечто большее, чем просто навыки, которые к тому же устареют еще до начала их реального применения. Использовать готовые программы системы коммуникаций каждый, если понадобится, научится столь же быстро, как включать и выключать свет. На наш взгляд, школьные курсы физики, информатики и других дисциплин призваны закладывать основы общей культуры. В этом смысле информатика должна учить основным методам информатизации и алгоритмизации, тому, что пришло в современной “большой” информатике, в науке. Именно это должно составлять базу школьного курса, а вовсе не умение нажимать на кнопки.

Литература

1. Абдерух А.В., Гусин В.Б., Зайдельман Я.Н., Лебедев Г.В. Изучение основ информатики и вычислительной техники. М.: Просвещение, 1992, 302 с.
2. Каймин В.А., Щеглов А.Г., Ерохина Е.А., Федорин А.П. Основы информатики и вычислительной техники / Пробн. учебн. пособие для 10–11-х кл. средн. шк. М.: Просвещение, 1989, 272 с.
3. Гейн А.Г., Житомирский В.Г., Аникушин Е.В., Санцур М.В., Шолохович В.Ф. Основы информатики и вычислительной техники. Учебное пособие для 10–11-х классов общеобразовательных школ. М.: Просвещение, 1991, 254 с.
4. Основы информатики и вычислительной техники. Пробн. учебн. пособие для средн. учебн. заведений // Ериков А.П., Кущиненко А.Г., Лебедев Г.В. и др. М.: Просвещение, 1988, 207 с.
5. Майерс Г. Надежность программного обеспечения. (Пер. с англ. Поя ред. Кауфмана В.Ш. М.: Мир, 1980.

Продолжение следует

СОДЕРЖАНИЕ

Предисловие	4
Введение	4
Лекция 1	
А. Основные цели, или Три “кита” курса	4
А1. Главная цель курса — развитие алгоритмического стиля мышления	5
А2. Курс должен быть “настоящим”	9
А3. Курс должен формировать адекватное представление о современной информационной реальности	10
Лекция 2	
В. Методика построения курса	
В1. “Черепаха” курса — все познается через работу	
В2. Проблемный подход	
В3. Выделение алгоритмической сложности “в чистом виде”	
С. Общий обзор учебника	
С1. Распределение материала в учебнике	
С2. Понятие исполнителя в курсе и учебнике	
С3. Относительная важность и сложность материала в учебнике	
С4. Несколько слов о месте курса в школьном образовании	
Лекция 3	
В. Методика построения курса	
В1. “Черепаха” курса — все познается через работу	
В2. Проблемный подход	
В3. Выделение алгоритмической сложности “в чистом виде”	
С. Общий обзор учебника	
С1. Распределение материала в учебнике	
С2. Понятие исполнителя в курсе и учебнике	
С3. Относительная важность и сложность материала в учебнике	
С4. Несколько слов о месте курса в школьном образовании	
Лекция 4	
§ 1. Информация и обработка информации	
§ 2. Электронные вычислительные машины	
§ 3. Обработка информации на ЭВМ	
§ 4. Исполнитель “Робот”. Понятие алгоритма	
§ 5. Исполнитель “Чертежник” и работа с ним	
Лекция 5	
§ 11. Величины в алгоритмическом языке. Команда присваивания	
§ 12. Алгоритмы с результатами и алгоритмы-функции	
§ 13. Команды ввода-вывода информации. Цикл для	
§ 14. Табличные величины	
§ 15. Логические, символьные и логерные величины	
Лекция 6	
§ 11. Величины в алгоритмическом языке. Команда присваивания	
§ 12. Алгоритмы с результатами и алгоритмы-функции	
§ 13. Команды ввода-вывода информации. Цикл для	
§ 14. Табличные величины	
§ 15. Логические, символьные и логерные величины	
Лекции 7–8	
§ 16. Методы алгоритмизации	

Подробнее ко всему этому мы подойдем в конце, когда я буду рассказывать про третью главу. Сейчас я хочу вас вернуть к четырем фундаментальным понятиям информатики:

1 Команды (Циклы) → 3 Вспомогательные алгоритмы
2 Величины (Таблицы) → 4 Исполнители

Давайте посмотрим на этот список еще раз. Первые два понятия отражают методы записи действий и объектов, и в особенности записи большого количества действий и большого количества объектов. Вторые два понятия отражают фундаментальные приемы структуризации, которые человечество выработало за последние три десятка, а отчасти и за последние три тысячи лет. Все четыре понятия просты, конкретны, доступны школьникам, могут быть поняты и освоены в процессе решения задач и все вместе образуют замкнутое циклическое, функциональное мышление, и понимание реальностей окружающего нас мира.

Итак, эти четыре понятия выписаны не случайно. Не просто потому, что они важнее других. За этим выбором стоят фундаментальные свойства действий и величин и фундаментальные способы их записи — их организацию и структуризацию, которые к настоящему моменту выработало человечество.

Нужно ли выходить за пределы этих понятий?

Если эти четыре понятия освоены, то, образно говоря, мы забрались на некое “плато” современной информационной культуры. Карабкались, карабкались вверх по горным склонам, наконец добрались до плато, а дальше можно идти во многих разных направлениях (если есть потребность, желание, время). На этом “плато информатики” протоптано много тропинок, проложено много дорог. Одна дорога ведет к развитию способов конструирования структур данных: стеки, акси, графы, деревья и т.д. Другая — к конструированию новых языков программирования. Третья — к решению классов прикладных задач, например, задач трехмерной графики. Этого всего в школьном курсе может и не быть, а вот базовые понятия в нем быть должны. Именно поэтому я говорю, что эти четыре понятия обязаны быть в школьном общеобразовательном курсе.

Тут я должен сделать одну оговорку — я говорил про “плато информатики” в так называемой процедурной традиции информатики, процедурной традиции программирования, где важны действия и объекты и выше умение их организовывать и записывать, которая является выражением понятия алгоритмический стиль мышления. Есть и другая традиция — функциональная и логическая, которые связаны скорее с математическим (логическим) стилем мышления и про которые я расскажу позже.

Но в процедурной традиции, там, где алгоритмический стиль мышления является ключевым, именно четыре указанных выше понятия образуют то культурное “плато”, начиная с которого можно решить любую задачу, изучить любой язык программирования и т.д. Общее плато, которое обязано быть в базовой общеобразовательной подготовке любого школьника.

Одним развитием алгоритмического стиля мышления не обойтись — нужно сформировать представление о том, как ЭВМ, потоки информации, алгоритмы вписаны в жизнь современного общества.

“Алгоритмическое представление”, конечно, включает в себя еще и представление о месте информации и ЭВМ в нашем обществе, а также о том, что можно и чего нельзя, как можно и как нельзя делать с помощью компьютеров, где их разумнее применять, а где — обойтись без них и т.д.

Другими словами, мы должны сформировать у школьника некоторое представление обо всей “компьютерной” стороне жизни. Путь упрощенное, неполное, но отвечающее реальности, адекватное представление об информационной реальности. Здесь уже другая задача, отличная от развития алгоритмического стиля мышления.

Практически это означает, что, объясняя какие-то применения ЭВМ, нужно описать их не только внешне, но и изнутри. Всякий раз, когда мы объясняем, что компьютеры используются в информационных системах, для продажи билетов или еще где-то, мы должны не только сказать, что, нажав на клавиши, можно увидеть на экране наличие свободных мест (это школьники смогут узнати и при покупке билетов), но и объяснить, как компьютер используется, какие методы обработки, представления информации при этом применяются, почему компьютер что-то может делать, а что-то не может, какова здесь информационная модель, какие стороны жизни она отражает, а какие нет, какие алгоритмы используются для переработки информации в этой модели и т.д.

После окончания курса школьники, как мне кажется, должны себе представить, что сделать систему для продажи билетов — хотя и сложная, но, в общем, поставленная задача, а отложить по фотографии копию от сокаки с помощью компьютера — задача не только крайне сложная, но и не очень понятная. Они должны представлять себе, что и как происходит внутри компьютера и каковы сложности этих процессов.

Наконец, и совсем простыми вещами пренебрегать нельзя. Всякий сегодня знает, что 20—30 килограммов груза легко перевезти на легковом автомобиле, для 2—3 тонн понадобится уже грузовик, а для 200—300 тонн придется придумывать что-то особенное. Точно так же и в информатике нужно воспитывать интуитивное ощущение “тяжести” тех или иных задач и “грузоподъемности” тех или иных моделей компьютеров.

Лекция 9

- § 17. Физические основы вычислительной техники
- § 18. Команды и основной алгоритм работы процессора (программирование кода)
- § 19. Составные части ЭВМ и взаимодействие их через магистраль
- § 20. Работа ЭВМ в целом

Лекция 10

- § 21. “Информационные модели”, или по-другому — “кодирование информации величинами алгоритмического языка”
- § 22. Информационные модели исполнителей, или Исполнители в алгоритмическом языке

Лекция 11. Применения ЭВМ

- § 23. Информационные системы
- § 24. Обработка текстовой информации
- § 25. Научные расчеты на ЭВМ
- § 26. Моделирование и вычислительный эксперимент на ЭВМ
- § 27. Компьютерное проектирование и производство
- § 28. Заключение

Лекция 12

- D. Заключение
- D1. Методики преподавания курса
- D2. Место курса в “большой информатике”
- D3. Место курса в школе
- D4. О программном обеспечении курса
 - E. Послесловие (разные замечания, отступления, рекомендации и пр.)
- E1. Рекомендуемая литература
- E2. Как возник Робот
- E3. Как возник школьный алгоритмический язык
- E4. История возникновения системы “Кумир”
- E5. “Кумир” — внешние исполнители
- E6. “Кумир” — реализация учебной системы с нуля
- E7. “Кумир” — система “функции и графики”
- E8. “Кумир” — система “Кумир-тигертекст”
- E9. “Кумир” — система “Гланимир”
- E10. Алгоритмы и программы. Алгоритмизация и программирование

Литература

Предисловие

Основная задача этой книги — систематизация курса и методики его преподавания, демонстрация основных целей общей структуры и сложности тех или иных понятий, формирование учителя представления об общем курсе в школьном образовании, а также о том, какую часть “настоящей информатики” как науки представляет курс.

В отличие от методического пособия для учителей [1], материал настоящего пособия весьма неоднороден — одни темам уделено много внимания, другие почти не затронуты, кое-где обсуждаются вопросы “вокруг да около” курса, некоторые темы и тезисы повторяются и рассматриваются несколько раз, на разных уровнях и с разных точек зрения.

История этой книги такова. Много лет мы писали учебники информатики для школы и создавали программы обеспечение для этих учебников на механико-математическом факультете МГУ, в Академии наук и в объединении “ИнфоМир”. Параллельно мы вели курсы переподготовки учителей, регулярно встречались с учителями и методистами, отвечали на их вопросы.

В результате этих встреч мы поняли: учителя и методисты негде найти ответы на важные общие вопросы о том, что такое информатика вообще и школьная информатика в частности, что мы считаем важным в школьном курсе, почему мы отобрали для учебника именно этот материал, почему он излагается в такой последовательности и т.д. Эти вопросы повторялись снова и вновь на каждой встрече.

В 1991 году в Архангельском институте усовершенствования учителей Г.В. Лебедев прочел дикту лекций, посвященный этим вопросам. Лекции были засняты любительской видеокамерой, и комплект из 6 видеокассет разошелся по России в небольшом числе. Экземпляров, а А.Е. Самоловича изготавлива компьютерную стенограмму видеозаписи.

Мы подправили полученный текст, исключили повторы, добавили новый материал, но сохранили стиль стенограммы лекций и изложение от первого лица. Мы добавили также фрагменты лекций А.Г. Куприренко для IBM PC и Apple Macintosh.

Учитывая пожелания учителей, в приложении к этой книге мы поместили описание системы программирования на школьном алгоритмическом языке “Кумир” для IBM PC и Apple Macintosh.

Авторы глубоко благодарны А.Е. Самоловичу, сотрудникам Архангельского ИУУ А.С. Амгутину, Ю.Н. Коноплеву, И.А. Захарову, Н.Н. Нечай и А.Н. Нестеровой, сотрудникам объединения “ИнфоМир” А.Г. Леонову и Р.Д. Перышковой, а также многим другим при создании этой книги.

Введение
Напомним, что изложение идет от первого лица, как в стенограмме лекций.

Построение лекций будет следующим:

- сначала я изложу основные идеи, исходя из которых учебник был написан, его главные цели и задачи;
- потом расскажу методику построения курса и постараюсь дать общее представление об учебнике в целом, об относительной важности, значимости его частей и о месте и роли понятия “исполнитель”;
- далее я просто изложу учебник — параграф за параграфом, сделав основной упор на методические приемы: как подавать материала на уроках, на чем акцентировать внимание, как устроить небольшое представление, трехминутную контрольную и т.д. (нумерация разделов в этой части пособия будет соответствовать номерам параграфов в учебнике);

— затем, аумо, это будет интересно, поговорю “вокруг да около” учебника: организация курса, методическое пособие, разные полезные книги, программное обеспечение, сравнение с другими учебниками, ответы на вопросы;

— далее еще раз затрону методику, но уже считая, что вы получили достаточно полное представление о курсе. А именно — расскажу про “машинную” и “безмашинную” методики и т.д.;

— потом немного поговорю о месте курса в “большой информатике”: какие области “большой информатики” курс затрагивает, какие не затрагивает, как можно развивать его дальше на факультативе или при углубленном изучении;

— наконец, изложу нашу точку зрения на место курса информатики в школьном цикле (в частности, подались наши панами планами переноса курса в 7–8-е классы), а также (в послесловии) расскажу о том, как возможна разработка для разных целей (например, для школы и сантехников), то инструменты и материалы каждого из них будут хранить она сама и между собой они не перепутаются.

В информатике второй подход обеспечивает понятие исполнителя — хранителя какого-то набора объектов. Исполнитель есть недостающее в классическом Паскале средство структуризации.

Лекция 1

A. Основные цели, или Три “кита” курса

Я, естественно, рассказываю о нашем учебнике, о том понимании информатики, которое заложено в этот учебник. А связь с другими учебниками и его место в “большой информатике” мы обсудим позже.

Курс преследует три основные цели, или, обра́зно говоря, базируется на трех “китах”:

- 1) первый и основной “кит” называется “алгоритмический стиль мышления”: **главная цель курса — развитие алгоритмического стиля мышления** как самостоятельный культурной ценности, независимо в каком-то смысле от комьютеров и всего прочего;
- 2) второй “кит”: **курс должен быть “настоящим”**.

Слово “настоящий” означает, что в процессе упрощения понятий информатики мы не должны здесь людям за помочь и поддержку при создании этой книги.

не в состоянии записать, что вот эти объекты будут предназначены для того-то и того-то и связаны с таким-то действием; а другие объекты предназначены для другого и связаны с другими действиями.

Уровень Паскаля — это уровень информатики 70-х годов: вспомогательными алгоритмами (подпрограммами) уже пользовались, а аналогичные средства для работы с объектами еще не появились.

Структурировать в информатике нужно не только действие, алгоритмы, но и саму информацию, объекты.

Я попробую пояснить структуризацию объектов на житейском примере. Допустим, вы решили сделать ремонт, дома или в школе, неважно. Нужны материалы, инструменты, рабочие. Первый подход: нанять рабочих, самому закупить материалы и инструменты и отвечать за них. Отдавая любой приказ любому рабочему, выдавать одним именем и впоследствии использовать целиком, подобно бригаде мальцов при ремонте.

В нашем учебнике соответствующее понятие называется информационной моделью исполнителя, или просто исполнителем, и вводится в третьей главе. В других языках это понятие называется по-разному, скажем, в языке Ада — пакетом (*package*), в языке Modula — модулем, в C++ и Simula-67 — объектом и экземпляром класса; классический Pascal расширен конструкторией Unit, в классическом С для этих целей используется свойство локализации объектов в файлах. Достаточно широко распространено слово “модуль”, хотя это слово применяется и для других целей. Например, в книге Майерса [5] дается классификация порядка 15 типов разных модулей и обсуждаемое нами понятие называется “информационно-прочным” модулем.

Здесь пока нет единой, общепринятой терминологии. Важно то, что во всех современных языках теперь такая конструкция есть, ибо она фундаментальная и без нее не обойтись. Поскольку, однако, единой терминологии до сих пор нет, мы с вами, следяя учебнику, будем говорить “информационная модель исполнителя”, или просто “исполнитель”.

Фундаментальное понятие информационной модели в школьных курсах информатики, в том числе и в нашем курсе, отражено недостаточно.

Я тут столько языков программирования назвал, что у вас могло создаться впечатление, что понятие информационной модели, быть может, важно и нужно, но вовсе не в общеобразовательном курсе информатики, а в профессиональном программировании. Это не так. Умение строить информационные модели — одна из базисных компонент алгоритмического стиля мышления. Задачи по применению информационных моделей увлекательны и поучительны не меньше, а может, даже и больше, чем задачи на составление алгоритмов. Такие задачи должны занять подобающее место в школьном курсе.

других, их нужно снабдить именами. В памяти современной ЭВМ могут храниться знания миллиардов числовых величин. Снова жизни не хватит, чтобы придумать для каждой из них имя. Таким путем задействовать большой объем памяти ЭВМ не удастся. На ручку приходят табличные величины (массивы). Такая величина имеет только одно имя и много элементов, занумерованных деяльми числами. Поскольку элементы памяти ЭВМ также имеют свою внутреннюю нумерацию, понятие табличной величины (массива) хорошо соответствует структуре памяти современных ЭВМ и есть во всех современных языках программирования.

Замечу, что сами методы и понятия компактной (короткой) записи большого количества действий или компактного обозначения больших объемов информации носят фундаментальный характер и могут изучаться без относительно ЭВМ, хотя развитие этих методов было вызвано появлением ЭВМ и их указанными выше особенностями.

Итак, мы разобрали, почему в наш список вошли первые два понятия: 1) команды, и особенно циклы, и 2) величины, и особенно табличные величины. В принципе этими двумя понятиями можно было бы ограничиться, и получился бы вполне замкнутый курс, я бы сказал, нулевого уровня. Кстати, Бейсик идентично близок именно этому уровню знаний.

Можно ли ограничиться понятиями "цикл" и "табличная величина"?

А нужны ли остальные понятия? Ответ на этот вопрос не так прост. Набор из первых двух понятий, прости и замкнутый, хорошо отвечает структуре ЭВМ. Есть язык программирования — Бейсик, прекрасно поддерживающий эти два понятия и отвечающий требованиям 60-х годов. Но с точки зрения теории и практики информатики сегодняшнего дня этот набор из двух понятий мал, алгоритмический стиль мышления отражает весьма бедно и не охватывает фундаментального для этого стиля понятия "структуризация".

Способность структуризации — фундаментальное свойство человеческого мышления.

Лучше всего мне, наверное, снова прибегнуть к утверждению доказательства превращается в огромный текст, и понятно, что так работать нельзя. Точнее, существуют естественный порог сложности задач, которые можно решить таким образом.

То же произойдет, если не вводить в русский язык новые слова. Попробуйте представить себе человека, ничего никогда не слышавшего о метро, и попробуйте описать все то знание (поезда, эскалаторы, подземный переход — и т.д.), которое в вашей голове, но не всегда — и т.д., известно, я думаю, здесь у вас никаких особых вопросов возникнуть не должно.

**Действия → Команды (Циклы) → Всп. алгоритмы
Объекты → Величины (Таблицы) → ?**

Кстати, язык Паскаль, который в свое время придумал Н.Вирт, содержит именно эту тройку понятий, т.е. действия можно разбить на вспомогательные алгоритмы (подпрограммы, процедуры). С объектами в Паскале хуже — их трудно разделять по назначению. Мы

для всех случаев, когда встречается проблема такого разрастания описаний, человечество придумало способы сбора, накопления и компактификации знаний. Если в русском языке появляется интенсивно используемое понятие, то его называют новым словом. Если в математических формулах начинает повторяться какой-то громоздкий фрагмент, то для него вводится новое короткое обозначение. Если в математике начинает повторяться одно и то же рассуждение, то оно формулируется в виде теоремы. Теорема получает имя, на которое отныне достаточно просто сослаться, не повторяя доказательство.

Все это называется структуризацией. Структуризация в языке позволяет коротко назвать, обозначить то, что раньше требовало длинного описания. Структуризация в математике имеет возможность доказывать утверждения исходя не только из аксиом, но и из ранее доказанных утверждений, т.е. задействовать знания, полученные ранее.

Способность задействовать сделанное раньше (может быть, даже предшествующими поколениями) — одно из фундаментальных свойств человеческой культуры, и оно проявляется почти во всех областях человеческой деятельности.

Поэтому для решения современных задач, для развики алгоритмического стиля мышления в его современном понимании необходимо овладеть понятиями и методами структуризации в информатике.

Способы структуризации в информатике опираются на понятие вспомогательного алгоритма.

Если в информатике мы ограничимся циклами и величинами, то будем вынуждены любую задачу доводить до базовых конструкций языка программирования и писать любой алгоритм, любую программу одним куском. Как и в математике без теорем, в информатике без каких-то способов структуризации серьезно работать не удастся. И в информатике придуманы такие способы, позволяющие использовать ранее сделанные вещи как целые, как готовые.

Для действий таким структурирующим понятием является понятие "вспомогательного алгоритма", или "подпрограммы" с параметрами. Мы можем некоторую последовательность действий записать отдельно, сказать, что это вспомогательный алгоритм (подпрограмма), и потом им пользоваться. Здесь полная аналогия с леммами и теоремами в математике.

Поскольку вспомогательный алгоритм, или подпрограмма, — понятие к настоящему моменту широко известное, я думаю, здесь у вас никаких особых вопросов возникнуть не должно.

Действия → Команды (Циклы) → Всп. алгоритмы
Объекты → Величины (Таблицы) → ?

вообще не нацелен на развитие какого-либо стиля мышления (цель этих предметов — изложение знаний в конкретной области, расширение кругозора учащихся).

Первое мое утверждение состоит в том, что есть особый, алгоритмический, стиль мышления. Как всегда, когда мы затрагиваем такие фундаментальные понятия, я не могу вам дать точного определения, что такое алгоритмический или что такое логический стиль мышления. Я просто чуть позже на напомино-интуитивном уровне покажу, что я под этим понимаю.

А сейчас — следствие из этого утверждения. Если существует (а мы считаем, что существует) такой особый, алгоритмический, стиль мышления человека, то его развитие представляет самостоятельную ценность, так же как и развитие мышления человека вообще. Мы должны развивать все стороны мышления, какие только сможем выделить. И если в некоторой области удается выделить характерный для нее стиль мышления человека (умение думать), по моему мнению, развитие должно объясляться самоцелью и внедряться в общее образование как необходимый элемент общей культуры.

И поэтому учебник весь нацелен на то, что надо разивать алгоритмический стиль мышления, умение думать алгоритмически, а тем самым и умение думать вообще. Математика как курс, в рамках которого преимущественно формируется логический стиль мышления, и информатика как курс, специально нацеленный на развитие алгоритмического стиля мышления, должны в обязательном порядке входить в общеобразовательные базовые курсы средней школы. Более того, основы алгоритмизации, как и основы логики, в идеале должны из курса будет воспринято. Ведь это не "беллетристический" курс: слушать учителя, читать учебник и отвечать у доски недостаточно. Предполагается, что ученик будет много работать, решать задачи. Мы уверены: только так он сможет что-то усвоить. Можно сказать, что "черепахой" курса является русская пословица: "Без труда не вытащишь и рыбку из пруда".

Для школы это не новость — в математике и в физике все тоже рассчитано на регулярную работу учащика. Посмотрите на колледж-математиков: вечно они с тетрадками, с контрольными — и иначе никак нельзя.

Сейчас я раскрою смысл слов и понятий "развитие алгоритмического стиля мышления", "информатика должна быть "настоящей" и др., а потом, когда будут излагать учебник параграф за параграфом, показу, как это все в нем воплотилось.

A1. Главная цель курса — развитие алгоритмического стиля мышления

Существует особый, алгоритмический, стиль мышления, и его развитие есть важная общебразовательная задача.

Итак, первое и основное: алгоритмический стиль мышления.

Мы исходим из того поступлата, что человек может мыслить по-разному, что существуют разные стили мышления. Математика и логика развивают математический (или логический) стиль мышления, т.е. умение радиально рассуждать, пользоваться математическими формулами в рассуждениях, из одних утверждений логически выводить другие (теоремы из аксиом и уже известных теорем). Литература и история, наоборот, связанные с какими-то менее радиональными аспектами сопререживания, этики и морали (это стиль мышления условия можно назвать "гуманитарным"). Ряд школьных предметов — таких, как астрономия или география —

если эти предметы на первом плане большими

ны вместе с водой выплеснут и ребенка, т.е. урончатый можно лишь до тех пор, пока не теряется содержание, суть дела;

3) третий "ки": курс должен формировать "адекватное представление о современной информационной реальности". Это означает некоторую замкнутость, законченность, достаточность набора понятий курса. Другими словами, если второй "ки" запрещает в процессе упрощения переходить к чему-то, удобному для изложения, но не имеющему отношения к "настоящей информации", то третий "ки" требует, чтобы адекватное представление об информатике было тем не менее сформировано, чтобы материала было достаточно и курс содержал необходимый для этого набор понятий, покрывающий сегодняшние реальности.

Задетая вперед, скажу: эти три "ки", как водится, базируются на "чертежах". Наш подход предполагает большую работу и учителей, и учеников — и тогда что-либо из курса будет воспринято. Ведь это не "беллетристический" курс: слушать учителя, читать учебник и отвечать у доски недостаточно. Предполагается, что ученик будет много работать, решать задачи. Мы уверены: только так он сможет что-то усвоить. Можно сказать, что "черепахой" курса является русская пословица: "Без труда не вытащишь и рыбку из пруда".

Для школы это не новость — в математике и в физике все тоже рассчитано на регулярную работу учащика. Посмотрите на колледж-математиков: вечно они с тетрадками, с контрольными — и иначе никак нельзя.

Сейчас я раскрою смысл слов и понятий "развитие алгоритмического стиля мышления", "информатика должна быть "настоящей" и др., а потом, когда будут излагать учебник параграф за параграфом, показу, как это все в нем воплотилось.

A1. Главная цель курса — развитие алгоритмического стиля мышления

Существует особый, алгоритмический, стиль мышления, и его развитие есть важная общебразовательная задача.

Итак, первое и основное: алгоритмический стиль мышления.

Мы исходим из того поступлата, что человек может мыслить по-разному, что существуют разные стили мышления. Математика и логика развивают математический (или логический) стиль мышления, т.е. умение радиально рассуждать, пользоваться базами данных или электронными таблицами, то наши учебники почти бесполезен.

Наш курс в этом смысле больше похож на предметы физико-математического цикла: на первом плане боль-

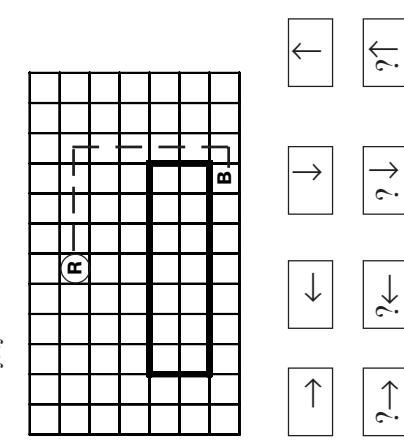
шое количество задач, умение решать эти задачи, умение думать, владение соответствующими методами. А компьютер стоит как-то немного в стороне и играет вспомогательную роль.

Я еще раз повторяю: главная и основная цель учебника — развитие алгоритмического стиля мышления как общей культуры ученика. Учебник не нацелен ни на знакомство с языками программирования, ни на знакомство с системами программирования, ни на знакомство с компьютерами как таковыми. Изучение работы на компьютерах, языков и систем программирования не входит в основные цели нашего учебника.

Что такое алгоритмический стиль мышления?

Я часто повторяю слова “алгоритмический стиль мышления”, а что это значит — каждый понимает по-своему. И хотя обычно имеется некоторое общее представление о том, что это такое, я хочу привести пример, демонстрирующий, что алгоритмический стиль мышления вообще существует. Не давая точного определения, я попытаюсь показать, что стоит за словами “алгоритмический стиль мышления”, сформулировать проблемы, задачи, для решения которых человек должен мыслить алгоритмически, рассмотреть какие-то рассуждения, характерные для данного стиля мышления, привести методы решений “чисто алгоритмических” задач. В учебнике для этого используется специально сконструированная среда — Робот на клетчатом поле. И я тоже буду использовать ее.

Пусть мы имеем вертикальную металлическую клетчатую стену (в учебнике — “клетчатое поле”) с выступающим прямоугольным “препятствием”, а на стене — несколько выше препятствия — в одной из клеток находится Робот (R). Робот — это машинка с антенной, багажиками, моторами, магнитными присосками и т.п. И пусть у нас в руках имеется пульт радиоуправления Роботом с кнопками: “ \rightarrow ”, “ \leftarrow ”, “ \uparrow ”, “ \downarrow ” (см. рис. 1).



Более сложная задача управления с использованием команд “обратной связи” также не вызывает затруднений.

Теперь немного усложним задачу. Будем считать, что Робот — в соседней комнате или вообще далеко от нас (т.е. мы его не видим), а у нас на пульте есть специальные кнопки — “? \leftarrow ”, “? \rightarrow ”, “? \uparrow ”, “? \downarrow ” — и лампочка. Нажимаем на кнопку “? \downarrow ”, “? \uparrow ” — и лампочка. Можно ли сделать шаг вниз, и если вниз шаг сделать можно, то лампочка на пульте загорается зеленым цветом (если нажмь — то красным). Итак, нажмем на кнопку “? \downarrow ”, если зажегся зеленый свет — значит, снизу свободно, а если красный — значит, снизу препятствие.

Простейшую задачу управления без каких-либо затруднений решает каждый школьник.

Если такую машинку — радиоуправляемый Робот — принести в класс, прикрепить к клетчатой доске и дать ученику пульт управления, то любой ученик в состоянии **выполнит сам Робота, управляемого с помощью пульта**. Робот, обезжажая препятствие, оказался под ним. Тут, я повторяю, нет вообще ничего сложного. Даже ребенок 5—7 лет в состоянии это проделать.

Такой стиль “общения” (работы) с электронными устройствами называется “непосредственным управлением”: я нажимаю на кнопку, смотрю на результат. Нажимаю на другую кнопку, смотрю, что получилось, принимаю решение, на какую следующую кнопку нажать, и т.д. Вообще возникает вопрос о роли личности лектора в выборе этих понятий. Так вот, понятия, которые я выписал, не случайны и выбраны отнюдь не по принципу “правятся они мне или не правятся”. Они являются не исходной точкой, а результатом некоторого рассуждения, доказательства. И я сейчас приведу на бросок этого рассуждения — обоснования, что именно эти четыре понятия являются фундаментом современного алгоритмического стиля мышления.

От действий над объектами к их записи — командам и величинам.

Мы можем начать с устройства ЭВМ. Как вы знаете, машина состоит в основном из процессора и памяти.

Процессор выполняет действия, память хранит информацию об объектах и величинах, с которыми работает процессор. Все остальное (принтер, экран, дисковод и пр.) отличается от Робота только системой команда. Устройству является команда, оно ее выполняет. А вот процессор с памятью — это особые, фундаментальные компоненты ЭВМ. Им соответствуют два фундаментальных свойства ЭВМ — умение выполнять действия и умение хранить информацию в памяти машины.

Можно, впрочем, не апеллируя к устройству ЭВМ, начать сразу с содержательного уровня действий и объектов. Я аумлю, любой специалист по информатике согласится с тем, что объекты и совершаемые над ними действия — две самые фундаментальные сущности управления.

Мы, однако, занимаемся не просто непосредственным управлением, а информатикой. Поэтому объекты и совершаемые над ними действия нам надо как-то записывать в виде программ (алгоритмов). В школьном языке для записи действий используются команды (в других языках они называются операторами, или управляющими конструкциями), а для записи объектов — величины (в других языках называемые переменными, или объектами):

Действия → Команды
Объекты → Величины

- 1) команда (оператор, управляющая конструкция), и в первую очередь — команда повторения (цикла);
- 2) величина (переменная, объект), и в первую очередь — табличная величина (массив);
- 3) вспомогательный алгоритм (подпрограмма, процедура) с параметрами;
- 4) информационная модель исполнителя” (как это изложено в 3-й главе нашего учебника), или просто “исполнитель” (пакет, модуль, объект, экземпляр класса).

Конечно, когда очередной лектор (сейчас — я) выписывает такой набор и говорит, что вот это — 4 основных понятия информатики, у вас немедленно должна появиться мысль, что другой лектор написал бы 7 других “основных понятий”, третий добавил бы еще пару и т.д. Вообще возникает вопрос о роли личности лектора в выборе этих понятий. Так вот, понятия, которые я выписал, не случайны и выбраны отнюдь не по принципу “правятся они мне или не правятся”. Они являются не исходной точкой, а результатом некоторого рассуждения, доказательства. И я сейчас приведу на бросок этого рассуждения — обоснования, что именно эти четыре понятия являются фундаментом современного алгоритмического стиля мышления.

СХЕМА НЕПОСРЕДСТВЕННОГО УПРАВЛЕНИЯ

Человек —> Команда —> Исполнитель (Робот)

“Исполнитель” выполняет действия. И я сейчас приведу на бросок этого рассуждения — обоснования, что именно эти четыре понятия являются фундаментом современного алгоритмического стиля мышления.

Мы можем начать с устройства ЭВМ. Как вы знаете, машина состоит в основном из процессора и памяти. Продессор выполняет действия, память хранит информацию об объектах и величинах, с которыми работает процессор. Все остальное (принтер, экран, дисковод и пр.) отличается от Робота только системой команда. Устройству является команда, оно ее выполняет. А вот процессор с памятью — это особые, фундаментальные компоненты ЭВМ. Им соответствуют два фундаментальных свойства ЭВМ — умение выполнять действия и умение хранить информацию в памяти машины.

Можно, впрочем, не апеллируя к устройству ЭВМ, начать сразу с содержательного уровня действий и объектов. Я аумлю, любой специалист по информатике согласится с тем, что объекты и совершаемые над ними действия — две самые фундаментальные сущности управления.

Мы можем начать с устройства ЭВМ. Как вы знаете, машина состоит в основном из процессора и памяти. Продессор выполняет действия, память хранит информацию об объектах и величинах, с которыми работает процессор. Все остальное (принтер, экран, дисковод и пр.) отличается от Робота только системой команда. Устройству является команда, оно ее выполняет. А вот процессор с памятью — это особые, фундаментальные компоненты ЭВМ. Им соответствуют два фундаментальных свойства ЭВМ — умение выполнять действия и умение хранить информацию в памяти машины.

Можно, впрочем, не апеллируя к устройству ЭВМ, начать сразу с содержательного уровня действий и объектов. Я аумлю, любой специалист по информатике согласится с тем, что объекты и совершаемые над ними действия — две самые фундаментальные сущности управления.

Мы можем начать с устройства ЭВМ. Как вы знаете, машина состоит в основном из процессора и памяти.

Чтобы запоминать “быстро действие”, надо уметь приказывать ЭВМ выполнить громадное количество действий, скажем, миллион или миллиард. Если мы начнем эти действия выписывать: первое, второе, третье, ... — жизни не хватит. Какой прок в быстродействии миллиона операций в секунду, если приказ на каждую операцию мы будем записывать минуту! Другое дело, если мы сможем задействовать быстродействие в полной мере.

Такая запись многократного выполнения заданной последовательности действий и называется циклом. Теперь давайте поговорим о памяти ЭВМ. Память состоит из отдельных элементов, имеющих свою внутреннюю нумерацию. Но записываем мы алгоритм на память нумерацией. Это порции называются пе-

ременных, объектами или с легкой руки А.П. Ершова — величинами (по аналогии с математикой и физикой). Чтобы работать с величинами и отличать одни от

Запись большого количества действий и работы с большими объемами информации.

Возникновение информатики как науки тесно связано с появлением ЭВМ по той причине, что ЭВМ умеет быстро выполнять действия и хранить много информации. Соответствующие характеристики ЭВМ называются “быстро действием” и “объемом памяти”. Чтобы задействовать эти возможности ЭВМ, необходимо научиться записывать выполнение большого количества действий над большими объемами информации. Соответствующие методы компактной (короткой) записи больших последовательностей действий и компактной записи больших объемов информации и стали зачатком информатики. Запись простого действия в виде команды или записи объекта в виде простой величины обычно не вызывает труда. Информатика как наука начинает работать, когда нужно записать длинную последовательность действий или обработать большой объем информации. Для этого в языках программирования используется конструкция циклов (короткая запись большого количества действий) и величины, состоящие из многих элементарных объектов, прежде всего массивы (в школьном языке называемые “таблицами величинами”):

Действия → Команды → Циклы
Объекты → Величины → Табличные величины

Цикл — это команда, позволяющая коротко записать длинную последовательность действий. Табличная величина — это кратко записываемая величина, которая дает возможность хранить много информации.

“Циклы” и табличные величины соответствуют устройству современных ЭВМ.

Отвлекаясь в сторону, давайте рассмотрим еще раз запись этих понятий с устройством современных ЭВМ. Чтобы задействовать “быстро действие”, надо уметь приказывать ЭВМ выполнить громадное количество действий, скажем, миллион или миллиард. Если мы начнем эти действия выписывать: первое, второе, третье, ... — жизни не хватит. Какой прок в быстродействии миллиона операций в секунду, если приказ на каждую операцию мы будем записывать минуту!

Чтобы запись многократного выполнения заданной последовательности действий и называется циклом. Теперь давайте поговорим о памяти ЭВМ. Память состоит из отдельных элементов, имеющих свою внутреннюю нумерацию. Но записываем мы алгоритм на память нумерацией. Это порции называются пе-

ременных, объектами или с легкой руки А.П. Ершова — величинами (по аналогии с математикой и физикой). Чтобы работать с величинами и отличать одни от

он операции в секунду, если приказ на каждую операцию мы будем записывать минуту! Другое дело, если мы сможем задействовать быстродействие в полной мере.

Такая запись многократного выполнения заданной последовательности действий, скажем, десять или сто команда, но прикажем компьютеру выполнить ее много раз — миллион или миллиард. Тогда мы сможем задействовать быстродействие в полной мере. Теперь давайте поговорим о памяти ЭВМ. Память состоит из отдельных элементов, имеющих свою внутреннюю нумерацию. Но записываем мы алгоритм на память нумерацией. Это порции называются пе-

ременных, объектами или с легкой руки А.П. Ершова — величинами (по аналогии с математикой и физикой). Чтобы работать с величинами и отличать одни от

Пусть мы имеем вертикальную металлическую клетчатую стену (в учебнике — “клетчатое поле”) с выступающим прямоугольным “препятствием”, а на стене — несколько выше препятствия — в одной из клеток находится Робот (R). Робот — это машинка с антенной, багажиками, моторами, магнитными присосками и т.п. И пусть у нас в руках имеется пульт радиоуправления Роботом с кнопками: “ \rightarrow ”, “ \leftarrow ”, “ \uparrow ”, “ \downarrow ” (см. рис. 1).

Нажимаем на кнопку “ \rightarrow ” — Робот смещается на клетку вправо, нажимаем на кнопку “ \leftarrow ” — смещается налево, на “ \uparrow ” — вверх, на “ \downarrow ” — вниз. Нажимаем на кнопку “ \uparrow ” — Робот смещается на клетку вперед, нажимаем на кнопку “ \downarrow ” — значит, снизу свободно, а если красный — значит, снизу препятствие.

Итак, сначала человек выбирает какой-то способ записи, каким-то языком и записывает алгоритм. Затем (это на нашей схеме вообще не отражено) алгоритм как-то попадает к ЭВМ. И, наконец, ЭВМ начинает командовать Исполнителем в соответствии с алгоритмом, полученным от человека.

Почему же алгоритм трудно записать?

Это трудно по трем причинам. Во-первых, алгоритм придет сразу («наперевес») — прудом — прудом во всех деталях, ничего нельзя отложить на потом — ведь выполнять алгоритм будем уже не мы, а ЭВМ. Во-вторых, мы должны не только все продумать «наперевес» во всех мыслимых вариантах, но и записать это без авусмысленностей и выражений типа «и т.д.». В-третьих, выполнять алгоритм будет ЭВМ — техническое устройство. Оно не может догадаться, что мы что-то «имели в виду», — все должно быть описано явно, точно, формально и на понятном ЭВМ языке.

Алгоритм — план будущей деятельности, записанный в заранее выбранной формальной системе обозначений (нотации). Составляет алгоритм человек, а выполняет ЭВМ.

Введение записи будущих действий с помощью какой-то нотации (в нашем учебнике используется школьный алгоритмический язык, в учебнике [2] — Пролог и Бейсик, в учебнике [3] — Бейсик и некоторая разновидность алгоритмического языка) — это и есть переход от непосредственного управления к программированию. Здесь и возникают сложности. Человек может прекрасно представлять себе, на какие кнопки и как надо нажать для получения результата, но иногда не в состоянии записать эту последовательность команда в виде программы. Те, кто уже преподавал информатику, я думаю, неоднократно сталкивались с подобной ситуацией.

Повторю, что труданости не в форме записи, не в языке. Какую бы нотацию мы ни взели, коль скоро мы от непосредственного управления перешли к программированию, т.е. к записи плана будущих действий, нам придется предвидеть эти будущие действия во всем многообразии возможных вариантов. Именно здесь и возникают сложности.

И вот тот стиль мышления, методы и способы, которые необходимы для перехода от непосредственного управления к программному, от умения *сделать* к умению *записать* алгоритм, я и называю алгоритмическим стилем мышления. Повторю, что это не строгое определение. Я лишь привел пример ситуации, которая показывает, что алгоритмический стиль мышления существует. Его можно и нужно тренировать, развивать, и именно этому посвящен наш учебник.

Исходя из цели развития алгоритмического стиля мышления ясно, что необходимо включить в общебразовательный курс информатики, а без чего можно обойтись.

Теперь еще одно алгоритмическое отступление, связанное по-прежнему с первым «китом» — алгоритмическим стилем мышления. Чтобы было понятнее, я спередиально буду несколько категоричен, буду, скажем так, «перегибать палку».

Во-первых, из того, что целью мы считаем развитие алгоритмического стиля мышления, вытекает, что для нас не так важно, есть компьютер или нет. Я хочу это особо подчеркнуть, хотя вовсе не призываю вас преподавать без компьютера. Логика тут простая. Если нет компьютера в нашем курсе — все же средства. Это означает, что как нельзя научить решать математические задачи, изучая устройство ручки и процесс изготовления бумаги, так же точно не научишь решать алгоритмические задачи, обучая устройству компьютеров и языкам программирования.

Это чрезвычайно важная вещь, и я хочу, чтобы вы ее поняли. Это ключ ко всему построению курса и учебника. ЭВМ и языки — средства для проведения курса информатики, подобно ручке и бумаге в математике. Если, скажем, ручка плохо пишет и мы с ней много возимся или, прежде чем написать слово, нам надо ее десять минут заряжать, то мы будем больше времени уселять ручке и меньше решать с ее помощью задач. Точно так же, если напишем компьютеры, программы средства и т.д. требуют к себе особого внимания, изучения, если у нас не будет возможности просто пользоваться ими для решения задач, а надо заниматься самими ЭВМ, самими языками, то те задачи, которые мы будем решать, естественно, упрощаются — мы не сможем уделить им достаточно времени. Я на этом потом еще остановлюсь, потому что именно этим объясняется появление Робота и всей какущейся игрушечности в начале курса.

И еще раз скажу вам: ЭВМ и языки — только средства.

Итак, повторю: ЭВМ и языки — только средства, их изучение не дает почти ничего для развития алгоритмического стиля мышления. Может быть, расширяется кругозор, так же как при изучении других достижений техники, но в плане развития структур мышления в человеческой голове не изменяется практически ничего.

Но и средства тоже важны.

С другой стороны, совсем без средств обойтись нельзя. Как в математике мы можем писать ручкой, карандашом или фломастером, но чем-то мы писать должны, выбирать какие-то средства (ЭВМ, языки) мы должны. И, что очень важно, выбор средств оказывает влияние на сложность решаемых нами задач **и на то, что мы изучаем**. Если мы выберем недекватные средства: плохую ручку, ненадежную ЭВМ, сложный язык программирования, неудобную программную систему, — то волей-неволей мы будем вынуждены потратить часть времени на ремонт и изучение собственно ЭВМ, собственно языков, собственно ручки, собственно бумаги. И тем самым эта

и понадобится, к примеру, каменным топором вырубать формулы на деревянных досках, то, ясное дело, задачи придется выбирать попроще и мы сможем решить меньше задач. И вообще нам начнут нравиться задачи, в которых поменьше надо «вырубать формулу». И в школьном курсе мы оставим не самое важное из элементарной математики, а самое удобное для «вырубания». Значит, инструмент должен в каком-то смысле быть более или менее адекватным специфике предмета, иначе он начинает деформировать предмет.

Но тем не менее и ручка, и мел, и топор, да и компьютеры в нашем курсе — развитие этого стиля мышления как самостоятельный культурной ценности;

3) ЭВМ и системы программирования в нашем курсе не цели, а всего лишь средства обучения, используемые для развития алгоритмического стиля мышления;

4) выбор этих средств очень важен — удобные средства дают нам возможность продуктивно развивать алгоритмический стиль мышления, тратя минимум времени и сил на технические детали.

A2. Курс должен быть «настоящим»

Второй «кит» — курс должен быть «настоящим». Это означает, что нельзя ради простоты обучения подменять понятия.

Теоремы, доказательства и многие понятия школьной математики, возможно, и сложны для преподавания, но из этого не следует, что их можно заменить какими-нибудь легкими придуманными понятиями, отсутствующими в «настоящей математике» (в науке). Если в иностранном языке какие-то конструкции слишком сложны для преподавания в школе, то их лучше не преподавать вообще, а не заменять придуманными простыми, но не существующими в языке суррогатами.

Точно так же в школьной информатике: мы, конечно, должны упростить, адаптировать набор понятий «настоящей информатики» для школьников, но при этом ни в коем случае нельзя производить подмену понятий. Учить надо настоящему либо — если что-то слишком сложно для школьников — не учить вовсе. Но нельзя учить придуманному, тому, чего в жизни нет. Я могу привести несколько примеров. В одном из способов по информатике всерьез изучались такие надуманные «свойства» информации, как ее «своевременность» или «ясность». Эти придуманные (точнее, «бытовые») понятия легко объяснить, о них массу всего можно сочинить, о них лентко говорить. Но ничего подобного в «настоящем» курсе информатики быть не должно. «Настоящий» означает, что следует взять науку под название «информатика» (анта. Computer science) и выбрать из нее то, что можно и нужно адаптировать для школьников. В школьном курсе можно ограничиться небольшим набором понятий, но нельзя их подменять легкими для изучения, но «ненастоящими» понятиями, не существующими ни в теоретической ни в практической информатике.

часть времени будет изъята из курса, т.е. пропадет время, которое можно было бы потратить на решение задач, на другие содержательные вещи.

Первый «кит» — выводы.

Вот, пожалуй, и все о первом «ките». Подведем итоги:

- 1) существует особый, «алгоритмический», стиль мышления;
- 2) главная цель нашего курса — развитие этого стиля мышления как самостоятельный культурной ценности;
- 3) ЭВМ и системы программирования в нашем курсе не цели, а всего лишь средства обучения, используемые для развития алгоритмического стиля мышления;
- 4) выбор этих средств очень важен — удобные средства дают нам возможность продуктивно развивать алгоритмический стиль мышления, тратя минимум времени и сил на технические детали.

Новая старая задача

Продолжение. См. с. 3, 4

Язык Паскаль

В Паскале в отличие от школьного алгоритмического языка (а также и Бейсика) массивы являются статическими. Это означает, что при декларации массивов нижние и верхние границы индексов могут быть лишь константами. Правда, здесь имеется специальная техника динамического размещения массивов [1]. Однако для упрощения программ мы будем пользоваться обычными статическими массивами. Максимально возможный размер массивов a, b, c (максимально возможное число дисков на стержне А в исходном состоянии) N_{max} принят равным 20.

```
{Задача "Ханойские башни"}
uses crt;
const Nmax=20;
type ArrType=array[1..Nmax] of word;
var
  n,na,nb,nc,i:byte; a,b,c:ArrType;
  {Процедура, иллюстрирующая перемещение диска с одного стержня на другой}
Procedure PutOneDisk(FromB,ToB:char);
begin write(FromB,'->',ToB,';',' ') end;
{Процедура перекладывания n дисков в традиционной задаче "Ханойские башни"}
procedure MoveDisks(n:byte; c1,c2,c3:char);
begin
  if n>0 then begin
    {Перекладываем n-1 дисков с c1 на c2}
    MoveDisks(n-1, c1,c3,c2);
    {Перекладываем один диск с c1 на c3}
    PutOneDisk(c1,c3);
    {Перекладываем n-1 дисков с c2 на c3}
    MoveDisks(n-1, c2,c1,c3);
  end;
end;
{Процедура, изменяющая элементы массивов ArrFrom и ArrTo и их количество при перекладывании count дисков }
procedure AlterArrays(count:byte; var k1,k2:byte;
var ArrFrom, ArrTo: ArrType);
Var i:byte;
begin
  for i:=1 to count do ArrTo[k2+i]:=ArrFrom[k1-count+i];
  k1:=k1-count; k2:=k2+count;
end;{AlterArrays}
{Процедура Place подготавливает стержни В и С так, чтобы диск на стержне А можно было переместить на один из них, после чего перемещает диск }
Procedure Place(var na,nb,nc:byte; var a,b,c:ArrType);
Var
  count,poin,switch:byte;
  placed:boolean;
begin
  if (nc=0) or (a[na]<=c[nc]) then switch:=1
  {диск со стержня А можно надеть на стержень С}
  else
    if (nb=0) or (a[na]<=b[nb]) then switch:=2
    {диск со стержня А можно надеть на стержень В}
    else
      switch:=3; {надо готовить место для него на стержне В или С}
  Case switch of
    1:begin
      PutOneDisk('A','C'); {перекладываем диск со стержня А на С}
      AlterArrays(1,na,nc,a,c) {уточняем массивы a и c}
    end;
    2:begin
      PutOneDisk('A','B'); {перекладываем диск с А на В}
      AlterArrays(1,na,nb,a,b) {уточняем массивы a и b}
    end;
    3:begin{switch=3}
      {Готовим место для него на стержне В или С путем перекладывания дисков с В на С и наоборот }
      placed:=false;
    repeat {цикл подготовки места}
      {Перекладываем диски с В на С. Сначала определяем количество перекладываемых дисков count}
      count:=0; poin:=nb;
      while (poin>0) and (b[poin]<=c[nc]) do
        begin count:=count+1; poin:=poin-1 end;
        if count>0 then begin
          MoveDisks(count,'B','A','C'); {перекладываем их}
          AlterArrays(count,nb,nc,b,c) {уточняем массивы b и c}
        end;
      if (poin=0) or (a[na]<=b[nb]) then begin
        {для диска на А подготовлено место на В}
        PutOneDisk('A','B'); {перекладываем диск с А на В}
        AlterArrays(1,na,nb,a,b); {уточняем массивы a и b}
        placed:=true;
      end;
    else begin {Перекладываем диски с С на В}
      {Сначала определяем количество перекладываемых дисков count}
      count:=0; poin:=nc;
      while (poin>0) and (c[poin]<=b[nc]) do
        begin count:=count+1; poin:=poin-1 end;
        if count>0 then begin
          MoveDisks(count,'C','A','B'); {перекладываем их}
          AlterArrays(count,nc,nb,c,b) {уточняем массивы c и b}
        end;
      if (poin=0) or (a[na]<=c[nc]) then begin
        {для диска на А подготовлено место на С}
        PutOneDisk('A','C'); {перекладываем диск с А на С}
        AlterArrays(1,na,nc,a,c); {уточняем массивы a и c}
        placed:=true;
      end;
    end;
  end;
end;
```

```
while (poin>0) and (c[poin]<=b[nc]) do
begin count:=count+1; poin:=poin-1 end;
if count>0 then begin
  MoveDisks(count,'C','A','B'); {перекладываем их}
  AlterArrays(count,nc,nb,c,b) {уточняем массивы c и b}
end;
if (poin=0) or (a[na]<=c[nc]) then
begin
  {для диска на А подготовлено место на С}
  PutOneDisk('A','C'); {перекладываем диск с А на С}
  AlterArrays(1,na,nc,a,c); {уточняем массивы a и c}
  placed:=true;
end;
until placed; {цикл подготовки места}
end; {switch=3}
end;{Case switch}
end;{Place}
{Процедура Join объединяет диски стержней В и С на одном из них}
Procedure Join(var nb,nc:byte; var b,c:ArrType);
var
  count,poin1,poin2:byte;
begin
  poin1:=nb; poin2:=nc;
  while (poin1>0) and (poin2>0) do begin {Цикл объединения}
    {Перекладываем диски с В на С}
    {Сначала определяем количество перекладываемых дисков count}
    count:=0; poin1:=nb;
    while (poin1>0) and (b[poin1]<=c[nc]) do
      begin count:=count+1; poin1:=poin1-1 end;
    if count>0 then
      begin
        MoveDisks(count,'B','A','C'); {перекладываем их}
        AlterArrays(count,nb,nc,b,c) {уточняем массивы b и c}
      end;
    if poin1>0 then begin{Перекладываем диски с С на В}
      {Сначала определяем количество перекладываемых дисков count}
      count:=0; poin2:=nc;
      while (poin2>0) and (c[poin2]<=b[nb]) do
        begin count:=count+1; poin2:=poin2-1 end;
      if count>0 then
        begin
          MoveDisks(count,'C','A','B'); {перекладываем их}
          AlterArrays(count,nc,nb,c,b) {уточняем массивы c и b}
        end;
    end;
  end;{Перекладываем диски с С на В}
  end; {Цикл объединения}
end;{Join}
BEGIN
repeat {Цикл ввода}
  writeln('Введите исходное количество дисков на стержне А ');
  writeln('оно должно быть больше нуля и не превышать ',Nmax);
  readln(n);
until (n>0) and (n<=Nmax); {Цикл ввода}
{Заполняем массив случайным образом}
randomize;
for i:=1 to n do a[i]:=random(25)+1;
writeln('Массив, моделирующий стержень А, имеет вид:');
for i:=1 to n do write(a[i], ' ');
writeln;
writeln('Чтобы получить решение, нажмите любую клавишу');
repeat until keypressed;
na:=n; nb:=0; nc:=0;
{na, nb, nc - число дисков на стержнях А, В, С}
writeln('Последовательность перекладывания дисков :');
repeat
{Перекладываем по одному диску с А на В или С}
Place(na,nb,nc,a,b,c);
until na=0;
{Если не все диски размещены на С, то объединяем диски стержней В и С на одном из них}
if nc>n then Join(nb,nc,b,c);
{Если диски собраны на В, то переносим их на С}
if nc=0 then begin
  MoveDisks(nb,'B','A','C');
  AlterArrays(nb,nb,nc,b,c);
end;
writeln;
writeln('Теперь массив, моделирующий стержень С, имеет вид:');
for i:=1 to n do write(c[i], ' ');
END.
```

Язык Бейсик (вариант QuickBasic [2])

Прежде чем представлять программу, заметим следующее. В примечании к процедуре Place на школьном алгоритмическом языке говорилось об использовании в процедуре сложных условий и упоминалось, что в Бейсике всегда происходит полная проверка всех простых условий, входящих в сложное условие. Поэтому на этом языке сложное условие вида:

$$nb\% = 0 \text{ OR } a\%(na\%) \leq b\%(nb\%)$$

Продолжение на с. 14

Новая старая задача

Продолжение. См. с. 3, 4, 13

— является некорректным, если нижней границей индекса массивов a, b и c является единица. Выход заключается в использовании массивов a, b и c с нижней границей индексов 0.

Хотя в Бейсике можно использовать динамические массивы, но для простоты организуем массивы a, b и c, так же как в Паскале: верхней границей индекса этих массивов будет константа Nmax=20. Элементами массивов a, b и c с индексом 0 пользоваться не будем

```
'Задача "Ханойские башни"
'Объявляем используемые процедуры и величины
DECLARE SUB AlterArrays (count%, k1%, k2%, aFrom%, aTo%())
DECLARE SUB Join (nb%, nc%, b%, c%())
DECLARE SUB MoveDisks (n%, c1$, c2$, c3$)
DECLARE SUB Place (na%, nb%, nc%, a%, b%, c%())
DECLARE SUB PutOneDisk (fromB$, ToB$)
DIM Nmax AS INTEGER: Nmax = 20
DEFINT I, N
DIM a(0 TO Nmax) AS INTEGER, b(0 TO Nmax) AS INTEGER
DIM c(0 TO Nmax) AS INTEGER
DO
    PRINT "Введите исходное количество дисков на стержне А"
    PRINT "оно должно быть больше нуля и не превышать"; Nmax
    INPUT n
LOOP UNTIL n > 0 AND n<=Nmax
'Заполняем массив a случайным образом
RANDOMIZE (TIMER)
FOR i = 1 TO n: a(i) = INT(25 * RND(1)) + 1: NEXT i
PRINT "Массив, моделирующий стержень А, имеет вид:"
FOR i = 1 TO n: PRINT a(i); : NEXT i
PRINT
PRINT "Чтобы получить решение, нажмите любую клавишу"
DO: LOOP UNTIL INKEY$ <> ""
na = n: nb = 0: nc = 0
'na, nb, nc - число дисков на стержнях А, В, С
PRINT "Последовательность перекладывания дисков :"
DO
    'Перекладываем по одному диску с А на В или С
    CALL Place(na, nb, nc, a(), b(), c())
    LOOP UNTIL na = 0
    'Если не все диски размещены на стержне С, то
    'объединяем диски стержней В и С на одном из них
    IF nc <> n THEN CALL Join(nb, nc, b(), c())
        'Если диски собраны на В, то переносим их на С
        IF nc = 0 THEN
            CALL MoveDisks(nb, "B", "A", "C")
            CALL AlterArrays(nb, nb, nc, b(), c())
        END IF
        'Печатаем результат
        PRINT
        PRINT "Теперь массив, моделирующий стержень С, имеет вид:"
        FOR i = 1 TO n: PRINT c(i); : NEXT i
    END IF
    SUB AlterArrays (count%, k1%, k2%, aFrom%, aTo%())
        'Процедура, изменяющая элементы массивов aFrom и aTo
        'и их количество при перекладывании count дисков
        DIM i AS INTEGER
        FOR i = 1 TO count%
            aTo%(k2% + i) = aFrom%(k1% - count% + i)
        NEXT i
        k1% = k1% - count%: k2% = k2% + count%
    END SUB

    SUB Join (nb%, nc%, b%, c%())
        'Процедура Join объединяет диски
        'стержней В и С на одном из них
        DIM count AS INTEGER, poin1 AS INTEGER, poin2 AS INTEGER
        poin1 = nb%: poin2 = nc%
        DO WHILE poin1 > 0 AND poin2 > 0 'Цикл объединения
            'Перекладываем диски с В на С
            'сначала определяем количество
            'перекладываемых дисков count
            count = 0: poin1 = nb%
            DO WHILE poin1 > 0 AND b%(poin1) <= c%(nc%)
                count = count + 1: poin1 = poin1 - 1
            LOOP
            IF count > 0 THEN
                'перекладываем их,
                CALL MoveDisks(count, "B", "A", "C")
                'уточняем массивы b и c
                CALL AlterArrays(count, nb%, nc%, b%, c%())
            END IF
            'Если на В есть диски, то перекладываем диски с С на В
            IF poin1 > 0 THEN
                'сначала определяем количество
                'перекладываемых дисков count
                count = 0: poin2 = nc%
            END IF
        END WHILE
    END SUB
END
```

```
DO WHILE poin2 > 0 AND c%(poin2) <= b%(nb%)
    count = count + 1: poin2 = poin2 - 1
LOOP
IF count > 0 THEN
    'перекладываем их
    CALL MoveDisks(count, "C", "A", "B")
    'уточняем массивы с и b
    CALL AlterArrays(count, nc%, nb%, c%, b%())
END IF
END IF 'poin1 > 0
LOOP 'Цикл объединения
END SUB

SUB MoveDisks (n%, c1$, c2$, c3$)
    'Процедура перекладывания n дисков в
    'традиционной задаче "Ханойские башни"
    IF n% > 0 THEN
        'Перекладываем n-1 дисков с c1 на c2
        CALL MoveDisks(n% - 1, c1$, c3$, c2$)
        'Перекладываем один диск с c1 на c3
        CALL PutOneDisk(c1$, c3$)
        'Перекладываем n-1 дисков с c2 на c3
        CALL MoveDisks(n% - 1, c2$, c1$, c3$)
    END IF
END SUB

SUB Place (na%, nb%, nc%, a%, b%, c%())
    'Процедура Place подготавливает стержни В и С так, чтобы
    'диск на стержне А можно было переместить на один из них,
    'и делает это
    DIM count AS INTEGER, poin AS INTEGER
    DIM switch AS INTEGER, placed AS INTEGER
    IF nc% = 0 OR a%(na%) <= c%(nc%) THEN
        switch = 1 'диск со стержня А можно надеть на стержень С
    ELSE
        IF nb% = 0 OR a%(na%) <= b%(nb%) THEN
            switch = 2 'диск со стержня А можно надеть на стержень В
        ELSE
            switch = 3 'надо готовить место для него на В или С
        END IF
    END IF
    SELECT CASE switch
    CASE 1
        CALL PutOneDisk("A", "C") 'перекладываем диск с А на С
        'уточняем массивы а и с
        CALL AlterArrays(1, na%, nc%, a%, c%())
    CASE 2
        CALL PutOneDisk("A", "B") 'перекладываем диск с А на В
        'уточняем массивы а и b
        CALL AlterArrays(1, na%, nb%, a%, b%())
    CASE 3
        'Готовим место для него на стержне В или С
        'путем перекладывания дисков с В на С и наоборот
        placed = 0
        DO 'цикл подготовки места
            'Перекладываем диски с В на С
            'сначала определяем количество
            'перекладываемых дисков count
            count = 0: poin = nb%
            DO WHILE poin > 0 AND b%(poin) <= c%(nc%)
                count = count + 1: poin = poin - 1
            LOOP
            IF count > 0 THEN
                CALL MoveDisks(count, "B", "A", "C") 'перекладываем их
                'уточняем массивы b и с
                CALL AlterArrays(count, nb%, nc%, b%, c%())
            END IF
        END IF
        IF poin = 0 OR a%(na%) <= b%(nb%) THEN
            'для диска на А подготовлено место на В
            CALL PutOneDisk("A", "B") 'перекладываем диск с А на В
            'уточняем массивы а и b
            CALL AlterArrays(1, na%, nb%, a%, b%())
            placed = 1
        ELSE 'Перекладываем диски с С на В
            'сначала определяем количество
            'перекладываемых дисков count
            count = 0: poin = nc%
            DO WHILE poin > 0 AND c%(poin) <= b%(nb%)
                count = count + 1: poin = poin - 1
            LOOP
            IF count > 0 THEN
                CALL MoveDisks(count, "C", "A", "B") 'перекладываем их
                'уточняем массивы с и b
                CALL AlterArrays(count, nc%, nb%, c%, b%())
            END IF
        END IF
    END SELECT
END SUB

SUB PutOneDisk (fromB$, ToB$)
    'Процедура, иллюстрирующая перемещение
    'диска с одного стержня на другой
    PRINT fromB$; "->; ToB$; ";" ; "
END SUB
```

Язык Си

В Си (так же как и в Паскале) массивы являются статическими. Это означает, что при декларации массива его размер может быть лишь константой. Разумеется, и здесь есть специальная техника динамического размещения массивов [3], но для упрощения программ мы будем пользоваться обычными статическими массивами. Максимально возможный размер массивов *a*, *b*, *c* Nmax принят равным 20. Напомним, что в Си индексация массивов всегда начинается с нуля. Чтобы сохранить единый подход, элементами массивов *a*, *b* и *c* с индексом 0 пользоваться не будем. Во избежание недоразумений подчеркнем, что, в отличие от Бейсика, это никак не связано с проблемой вычисления сложных условий, которая в Си решается оптимально. Заметим, что максимальное число дисков на стержне А при отказе от нулевых элементов составляет Nmax-1.

```
/* Задача "Ханойские башни" */
#include<stdio.h>
#include<stdlib.h>
#include<time.h>
#include<conio.h>
#define Nmax 20
int a[Nmax],b[Nmax],c[Nmax];
void PutOneDisk(char FromB,char ToB)
/* Процедура, иллюстрирующая перемещение
диска с одного стержня на другой */
{printf("%c->%c; ",FromB,ToB);}
void MoveDisks(int n,char c1,char c2,char c3)
/* Процедура перекладывания n дисков в
традиционной задаче "Ханойские башни" */
{if (n>0)
 /*Перекладываем n-1 дисков с c1 на c2*/
 MoveDisks(n-1, c1,c3,c2);
 /*Перекладываем один диск с c1 на c3*/
 PutOneDisk(c1,c3);
 /*Перекладываем n-1 дисков с c2 на c3*/
 MoveDisks(n-1, c2,c1,c3);
}
void AlterArrays(int count, int *k1,int *k2,
 int ArrFrom[],int ArrTo[])
/* Процедура, изменяющая элементы массивов ArrFrom и ArrTo
и их количество при перекладывании count дисков */
{int i;
 for (i=1; i<=count; i++) ArrTo[*k2+i]=ArrFrom[*k1-count+i];
 *k1-=count; *k2+=count;
}
void Place(int *na,int *nb,int *nc,int a[],int b[],int c[])
/* Процедура Place подготавливает стержни В и С так, чтобы диск на
стержне А можно было переместить на один из них, и делает это */
{int count,poin,var,placed=0;
 if (*nc == 0 || a[*na]<=c[*nc])
 /*диск с А можно надеть на С*/ var=1; else
 if (*nb == 0 || a[*na]<=b[*nb])
 /*диск с А можно надеть на В*/ var=2;
 else /* надо готовить место для него на В или С */ var=3;
 switch (var)
 {case 1:
 PutOneDisk('A','C');/*перекладываем диск с А на С*/
 AlterArrays(1,na,nc,a,c);/*уточняем массивы а и с*/
 break;
 case 2:
 PutOneDisk('A','B');/*перекладываем диск с А на В*/
 AlterArrays(1,na,nb,a,b);/*уточняем массивы а и b*/
 break;
 case 3:
 /* Готовим место для него на стержне В или С путем
перекладывания дисков с В на С и наоборот */
 do /* цикл подготовки места*/
 /*Перекладываем диски с В на С*/
 /*сначала определяем количество перекладываемых дисков count*/
 {count=0; poin=*nb;
 while (poin>0 && b[poin]<=c[*nc])
 {count++; poin--;}
 if (count>0)
 {MoveDisks(count,'B','A','C');/*перекладываем их*/
 /*уточняем массивы b и c*/
 AlterArrays(count,nb,nc,b,c);
 }
 if ( poin == 0 || a[*na]<=b[*nb] )
 /*для диска на А подготовлено место на В*/
 {PutOneDisk('A','B');/*перекладываем диск с А на В*/
 AlterArrays(1,na,nb,a,b);/*уточняем массивы а и b*/
 placed=1;
 }
 else /*Перекладываем диски с С на В*/
 /*сначала определяем количество перекладываемых дисков count*/
 {count=0; poin=*nc;
 while (poin>0 && c[poin]<=b[*nb])
 {count++; poin--;}
 if (count>0)
 {MoveDisks(count,'C','A','B');/*перекладываем их*/
 /*уточняем массивы c и b*/
 AlterArrays(count,nc,nb,c,b);
 }
 if ( poin == 0 || a[*na]<=c[*nc] )
 /*для диска на А подготовлено место на С*/
 {PutOneDisk('A','C');/*перекладываем диск с А на С*/
 AlterArrays(1,na,nc,a,c);/*уточняем массивы а и c*/
 placed=1;
 }
 }
 /*Перекладываем диски с С на В*/
 /*сначала определяем количество перекладываемых дисков count*/
 {count=0; poin=*nc;
 while (!placed);/* цикл подготовки места*/
 } /*switch*/
}
```

```
void Join(int *nb, int *nc,int b[],int c[])
/* Процедура Join объединяет диски
стержней В и С на одном из них */
{int count,poin1,poin2;
poin1=*nb; poin2=*nc;
while (poin1>0 && poin2>0)/*Цикл объединения*/
/*Перекладываем диски с В на С*/
/*сначала определяем количество перекладываемых дисков count*/
count=0; poin1=*nb;
while (poin1>0 && b[poin1]<=c[*nc])
{count++; poin1--;}
if (count>0)
{MoveDisks(count,'B','A','C');/*перекладываем их*/
AlterArrays(count,nb,nc,b,c);/*уточняем массивы b и c*/
}
if (poin1>0) /*Перекладываем диски с С на В*/
/*сначала определяем количество перекладываемых дисков count*/
count=0; poin2=*nc;
while (poin2>0 && c[poin2]<=b[*nb])
{count++; poin2--;}
if (count>0)
{MoveDisks(count,'C','A','B');/*перекладываем их*/
AlterArrays(count,nc,nb,c,b);/*уточняем массивы c и b*/
}
} /*Перекладываем диски с С на В*/
/*Цикл объединения*/
}
void main()
{int n,na,nb,nc,i;
do
{printf
("\n Введите исходное количество дисков на стержне А ");
printf("\n Оно должно быть больше нуля и меньше Nmax ");
scanf("%d",&n);
}
while (n<=0 || n>=Nmax);
/*Заполняем массив случайным образом*/
randomize();
for (i=1; i<=n; i++)
a[i]=random(25)+1;
printf("\n Массив, моделирующий стержень А, имеет вид:\n");
for (i=1; i<=n; i++) printf("%d ",a[i]);
printf("\n Чтобы получить решение, нажмите любую клавишу");
getch();
na=n; nb=0; nc=0;
/*na, nb, nc - число дисков на стержнях А, В, С*/
printf("\n Последовательность перекладывания дисков :\n");
do
/*Перекладываем по одному диску с А на В или С*/
Place(&na,&nb,&nc,a,b,c);
}
while (na>0);
/*Если не все диски размещены на С, то
объединяем диски стержней В и С на одном из них*/
if (nc != n) Join(&nb,&nc,b,c);
/*Если диски собраны на В, то переносим их на С*/
if (nc == 0)
{MoveDisks(nb,'B','A','C');
AlterArrays(nb,&nb,&nc,b,c);
}
printf
("\n Теперь массив, моделирующий стержень С, имеет вид:");
for (i=1; i<=n; i++) printf("%d ",c[i]);
}
```

Приведем пример вывода на экран результатов выполнения какой-либо из этих программ:

Массив, описывающий стержень **A**, имеет вид:

10 21 22 8

Чтобы получить решение, нажмите любую клавишу
Последовательность перекладывания дисков:

A->C; A->B; A->B; A->B; C->B; B->A; B->C; A->C; B->A; C->B;
C->A; B->A; B->C; A->B; C->B; A->C; B->A; B->C; A->C;

Теперь массив, описывающий стержень **C**, имеет вид:

22 21 10 8

Интересным является вопрос о том, когда перекладывание дисков происходит быстрее — при произвольном порядке расположения дисков в исходном состоянии или в случае классической задачи “Ханойские башни”. Как показали расчеты, при количестве дисков *n*, равном 4 и 5, число перекладываний в первом случае больше (в среднем соответственно на 10 и 6%, а при *n* > 5 — меньше, причем с увеличением *n* экономия времени перекладывания увеличивается. Так, при *n*=6 экономия в среднем составляет 5%, при *n* = 8 — 18%, при *n*=10 — 26%.

ЛИТЕРАТУРА

1. Кушниренко А.Г., Лебедев Г.В., Сверень Р.А. Основы информатики и вычислительной техники. М.: Просвещение, 1990.
2. Златопольский Д.М. Рекурсия. “Информатика”, 1996, № 7–8.
3. Эпиктетов М.Г. Почему школьный алгоритмический? “Информатика”, 1995, № 24.
4. Вьюкова Н.И., Галатенко В.А., Ходулев А.Б. Систематический подход к программированию. М.: Наука, 1988.
5. Фаронов В.В. Программирование на персональных ЭВМ в среде Турбо Паскаль. М.: Изд-во МГТУ, 1992.
6. Зельднер Г.А. QuickBasic 4.5. М.: АВФ, 1994.
7. Болски М.И. Язык программирования Си. Справочник. М.: Радио и связь, 1988.

Программа на языке Си подготовлена редакцией.

