



Введение в КОМПЬЮТЕРНЫЕ НАУКИ

ЛЕКТОР К.Т.Н. МОХОВ В.А.

ГЛАВА 8. СТРУКТУРЫ ДАННЫХ

Часть 8: Структуры ДАННЫХ

- ▶ 8.1. Массивы.
- ▶ 8.2. Списки.
- ▶ 8.3. Стеки.
- ▶ 8.4. Очереди.
- ▶ 8.5. Древовидные структуры.
- ▶ 8.6. Специализированные типы данных.
- ▶ 8.7. Указатели в машинном языке.

Основные структуры данных

- ▶ Однородный массив
- ▶ Неоднородный массив
- ▶ Список
 - ▣ Стек
 - ▣ Очередь
- ▶ Дерево

Рисунок 8.1 Список, стеки, и очередь



Терминология списков



- ▶ **Список:** Набор данных, элементы которого расположены последовательно
- ▶ **Головной:** Начало списка
- ▶ **Хвостовой:** Конец списка

Терминология стеков

- ▶ **Стек:** список, в котором элементы удаляются и вставляются только на одном конце структуры
- ▶ **LIFO:** последним пришёл — первым ушел
- ▶ **Вершина:** Начало списка(стека)
- ▶ **Основание:** Конец списка(Стека)
- ▶ **Извлечение :** Процесс удаления объекта из стека
- ▶ **Вставка:** Процесс влючения объекта в стек

Терминология очереди



- ▶ **Очередь:** список, в котором включение элементов выполняется на одном конце, а извлечение - на другом
- ▶ **FIFO:** Первым вошёл, первым вышел

Рисунок 8.2 Пример организационной структуры



Терминология для структуры «дерево»

- ▶ **Дерево:** Набор данных, элементы которого имеют иерархическую организацию
- ▶ **Вершина:** Элемент дерева
- ▶ **Корневая вершина:** Самая верхняя точка
- ▶ **Листы** или **Конечные вершины:** Вершины на противоположенной стороне дерева

Терминология для структуры «дерево» (продолжение)

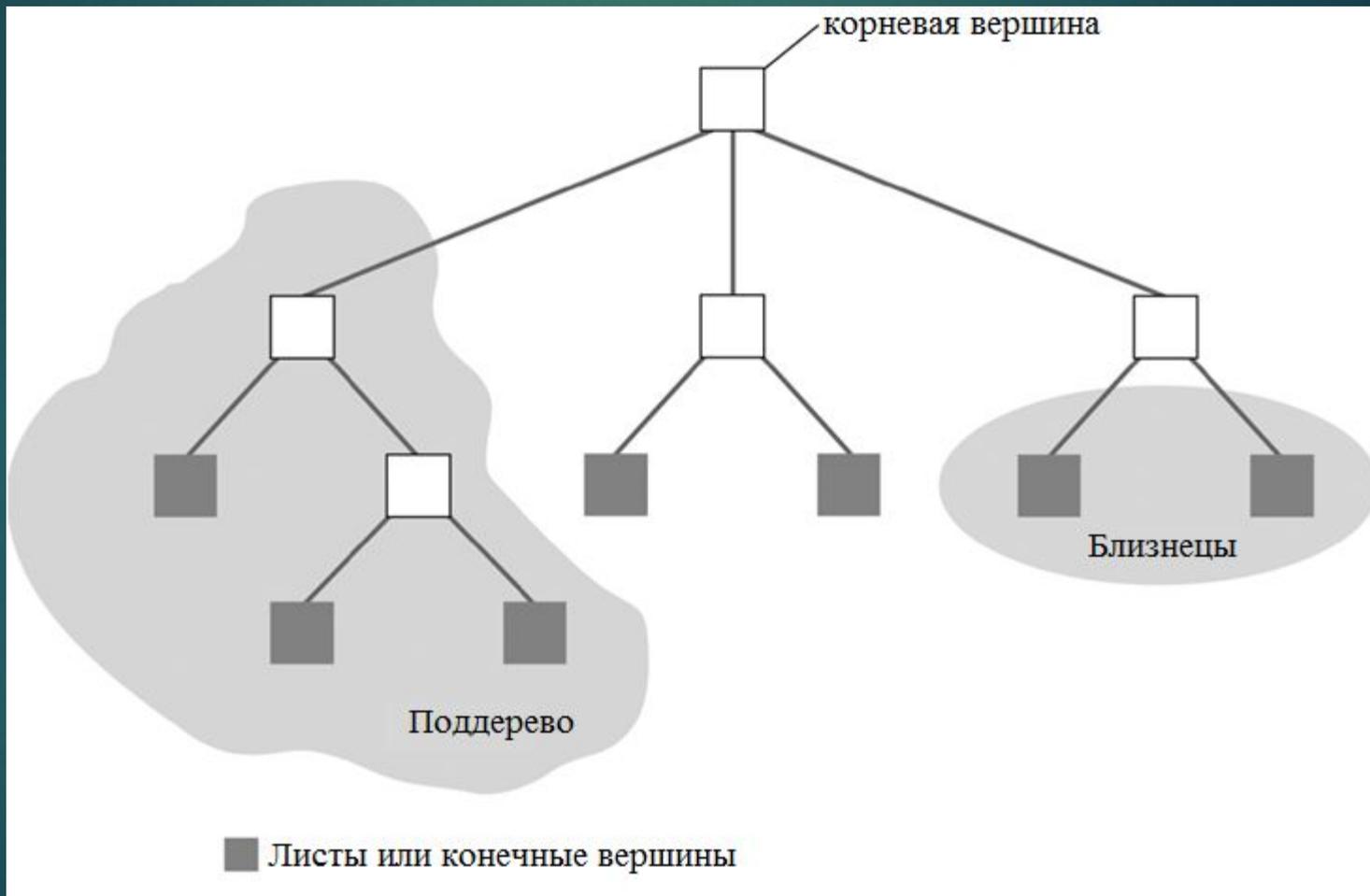
- ▶ **Родительские вершины:** Непосредственные предки некоторых вершин
- ▶ **Дочерние вершины:** Непосредственные потомки некоторых вершин
- ▶ **Предок:** Родитель, родитель родителя и т.д.
- ▶ **Потомок:** Ребёнок, ребёнок ребёнка, и т.д.
- ▶ **Близнецы:** Узлы имеющие общих предков

Терминология для структуры «дерево» (продолжение)



- ▶ **Бинарное дерево:** дерево, в котором каждая вершина имеет не более двух дочерних вершин
- ▶ **Глубина:** количество вершин на самом длинном пути от корня к листу

Рисунок 8.3 Структура «дерево»

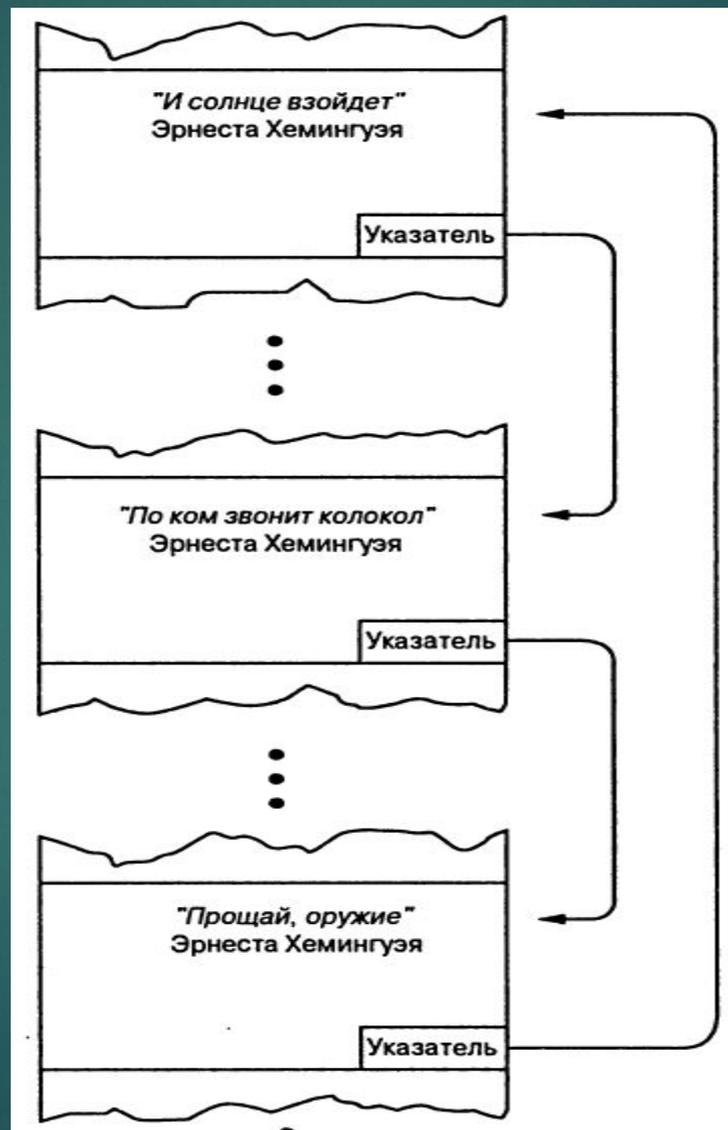


ДОПОЛНИТЕЛЬНЫЕ ПОНЯТИЯ



- ▶ Статические структуры данных: Размеры и формы структур данных, не изменяются
- ▶ Динамические структуры данных: Размеры и формы структур данных можно изменять
- ▶ Указатели: Используется для поиска данных

Рисунок 8.4 Романы расположены по названию, но связаны по авторству



Хранение массивов



- ▶ Однородные массивы
 - ▣ **Развёртка по столбцам** против **Развёртки по строкам**
 - ▣ Адресный полином
- ▶ Неоднородные массивы
 - ▣ Компоненты могут быть сохранены друг за другом в непрерывном блоке
 - ▣ Компоненты могут быть сохранены в различных местах, определенных указателей

Рисунок 8.5 Массив Readings,
хранящийся в памяти, начиная с ячейки
памяти с адресом x

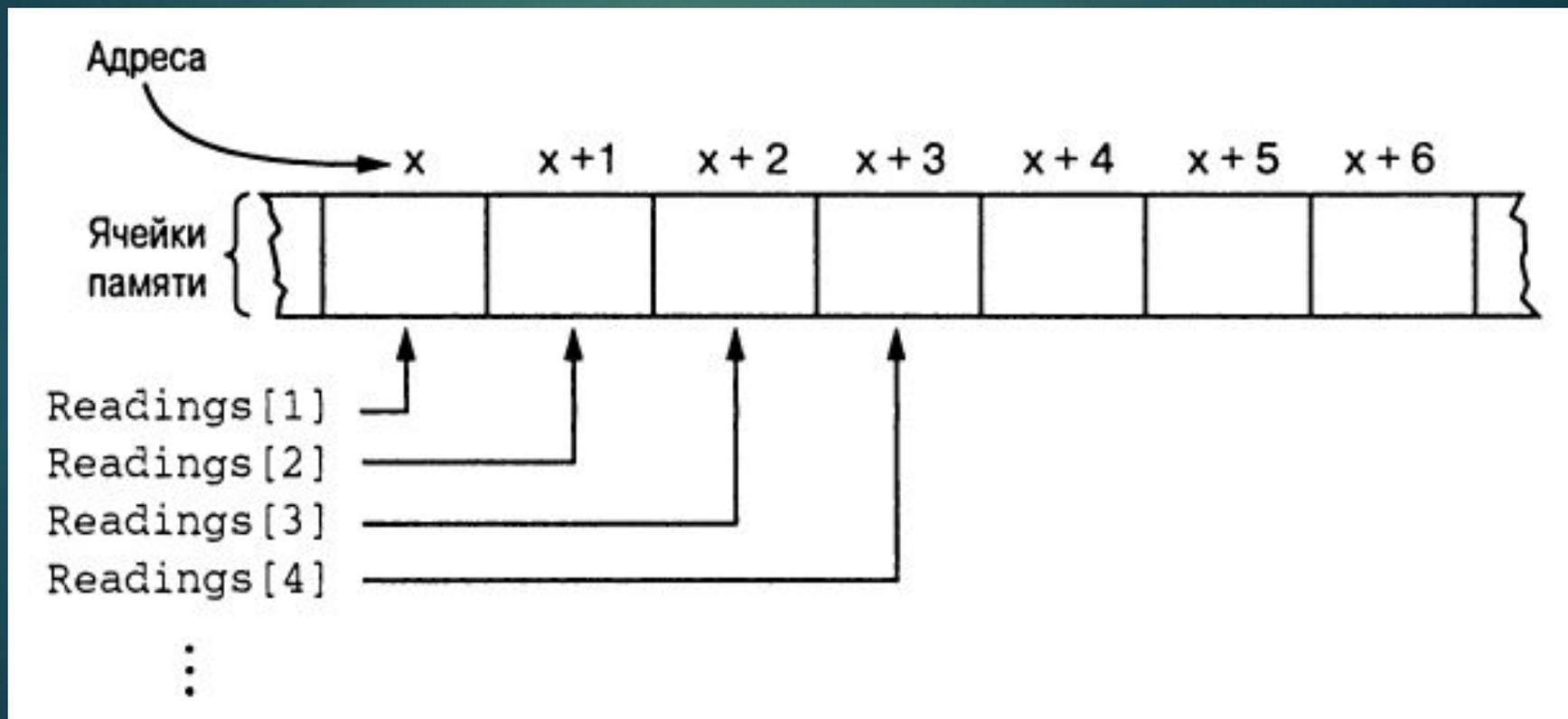


Рисунок 8.6 двухмерный массив с четырьмя строками и пятью столбцами, записанный в памяти с развёрткой по строкам

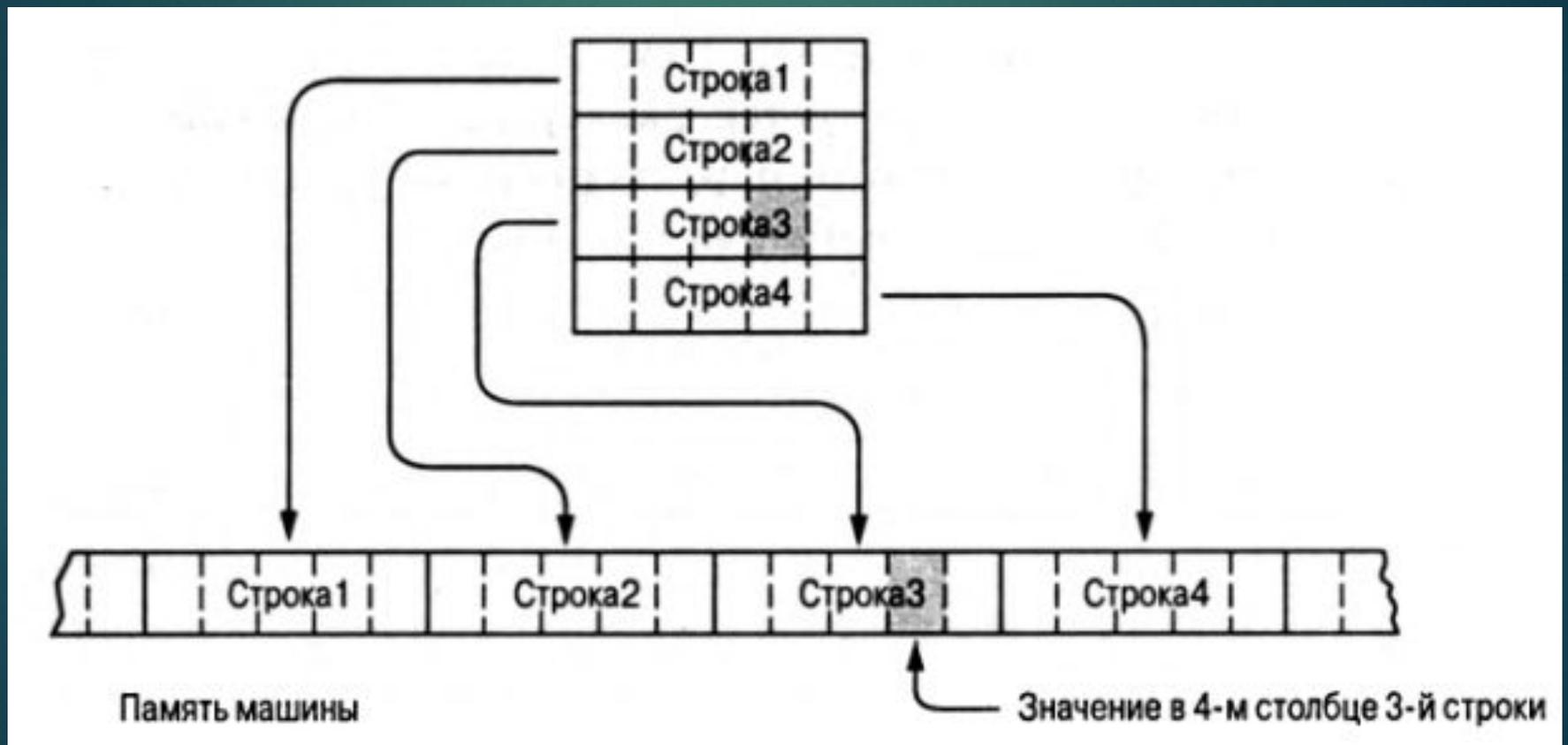
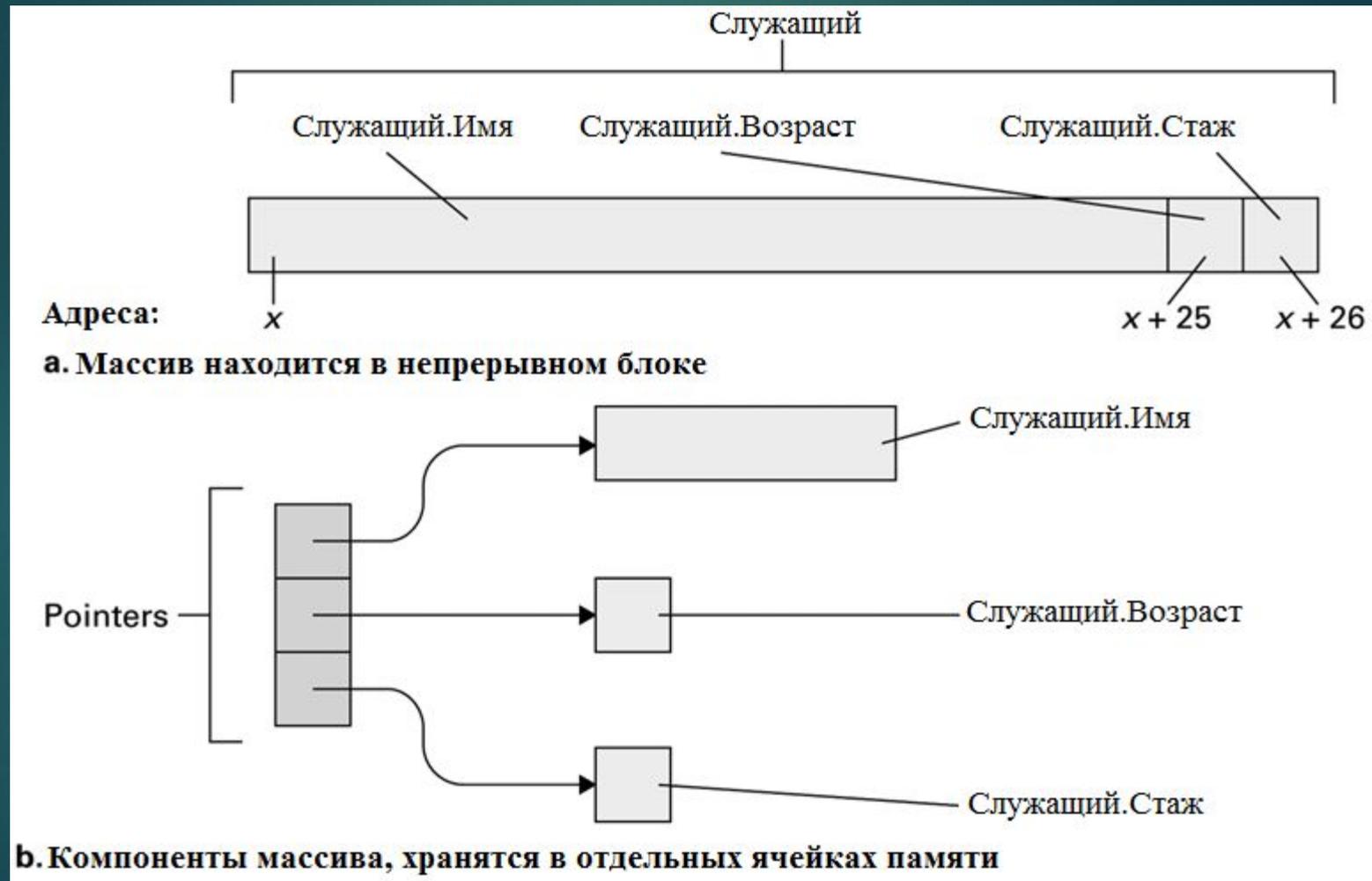


Рисунок 8.7 Хранение неоднородного массива «Служащий»



Хранение списков

- ▶ **Непрерывный список:** Список хранится в однородном массиве
- ▶ **Связанный список:** Список, в котором каждая запись связана указателем
 - ▶ **Указатель головного элемента:** указатель на первую запись в списке
 - ▶ **Нулевой указатель:** Указывает на конец списка

Рисунок 8.8 Список имён, сохраняемый в памяти в виде непрерывного списка

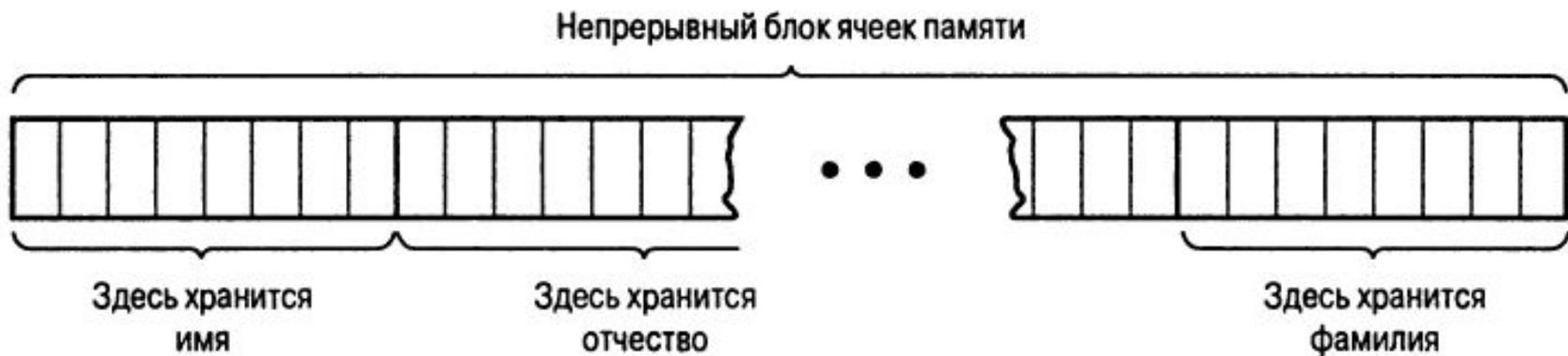


Рисунок 8.9 Структура СВЯЗАННОГО СПИСКА

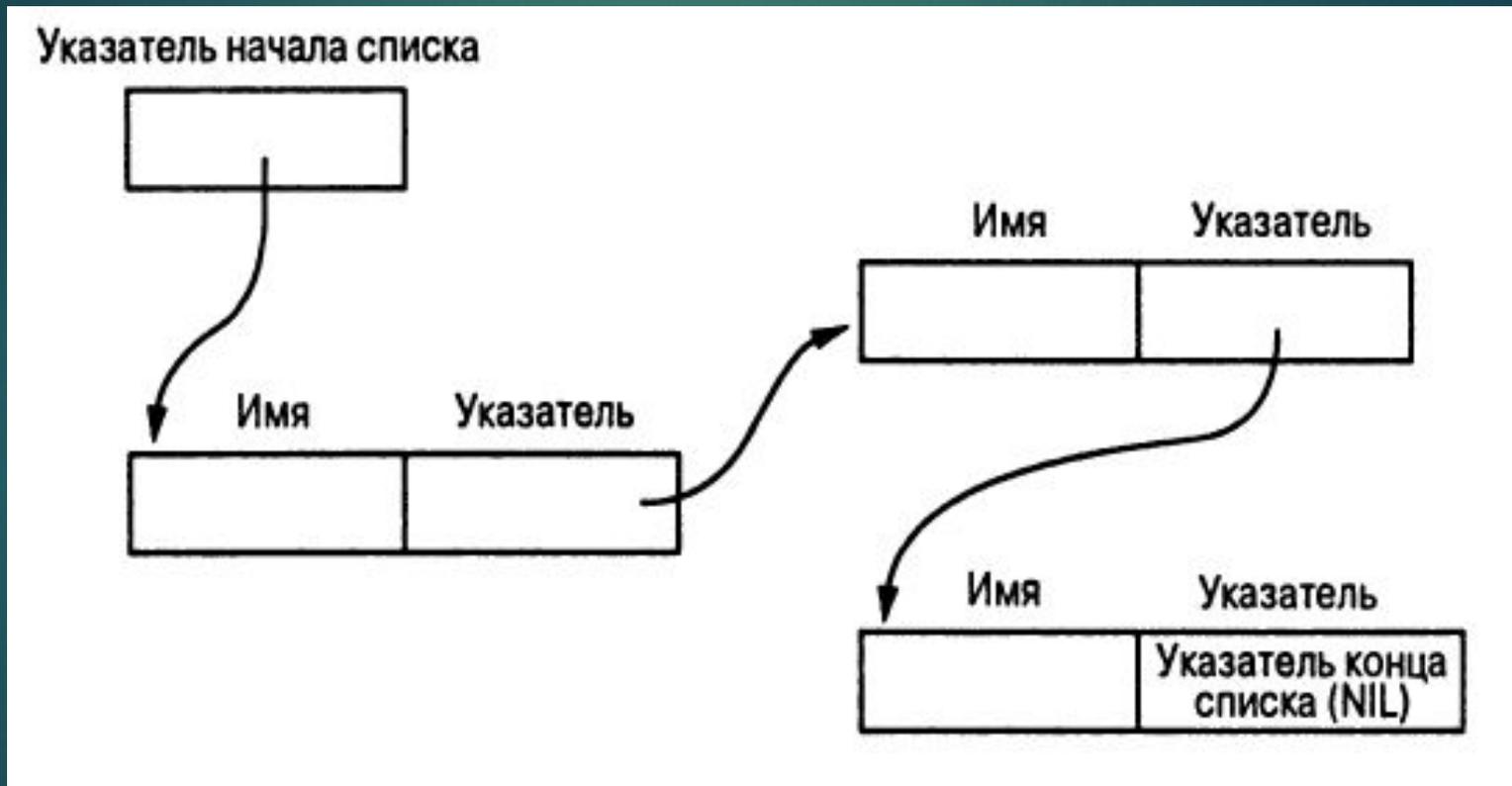


Рисунок 8.10 Удаление элемента из связанного списка

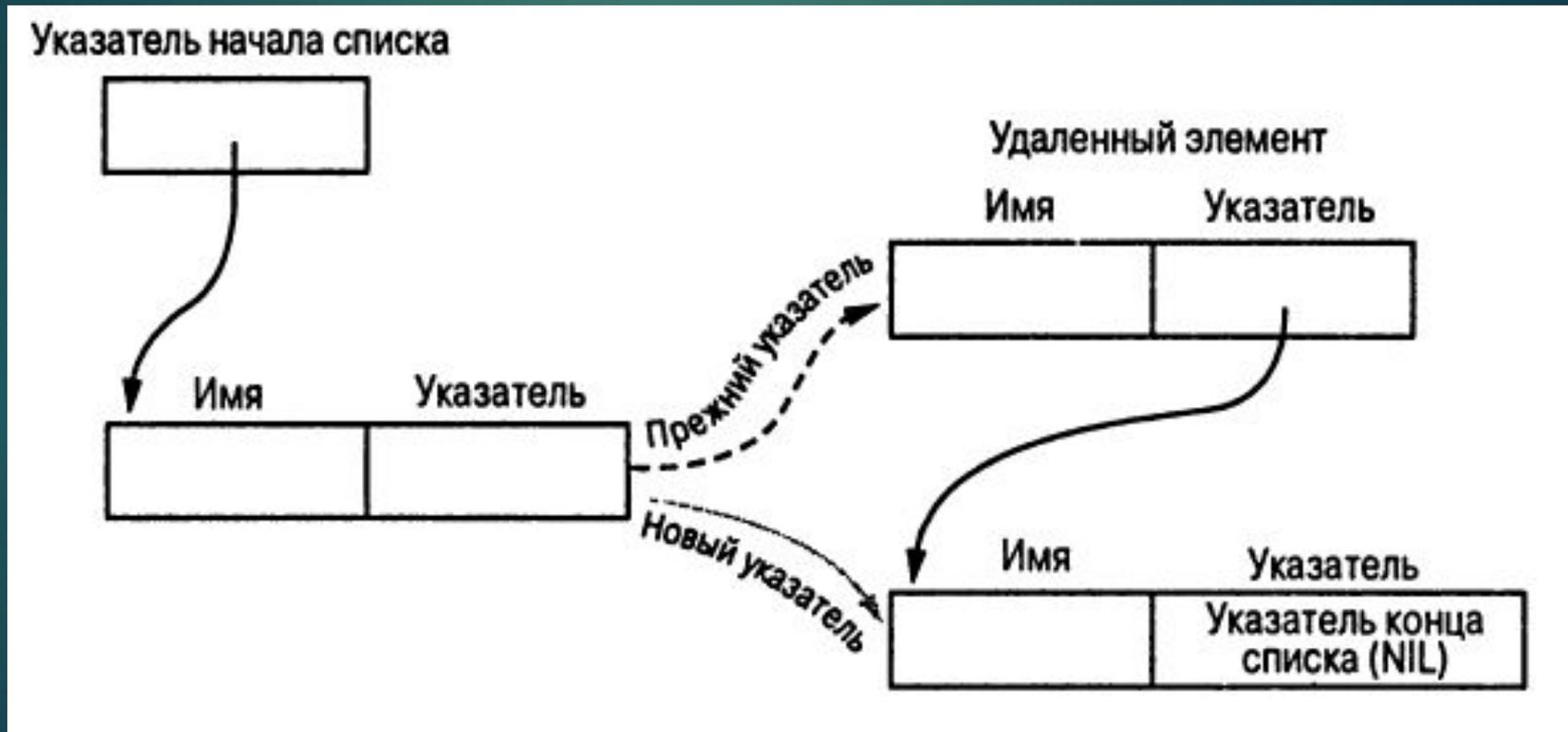
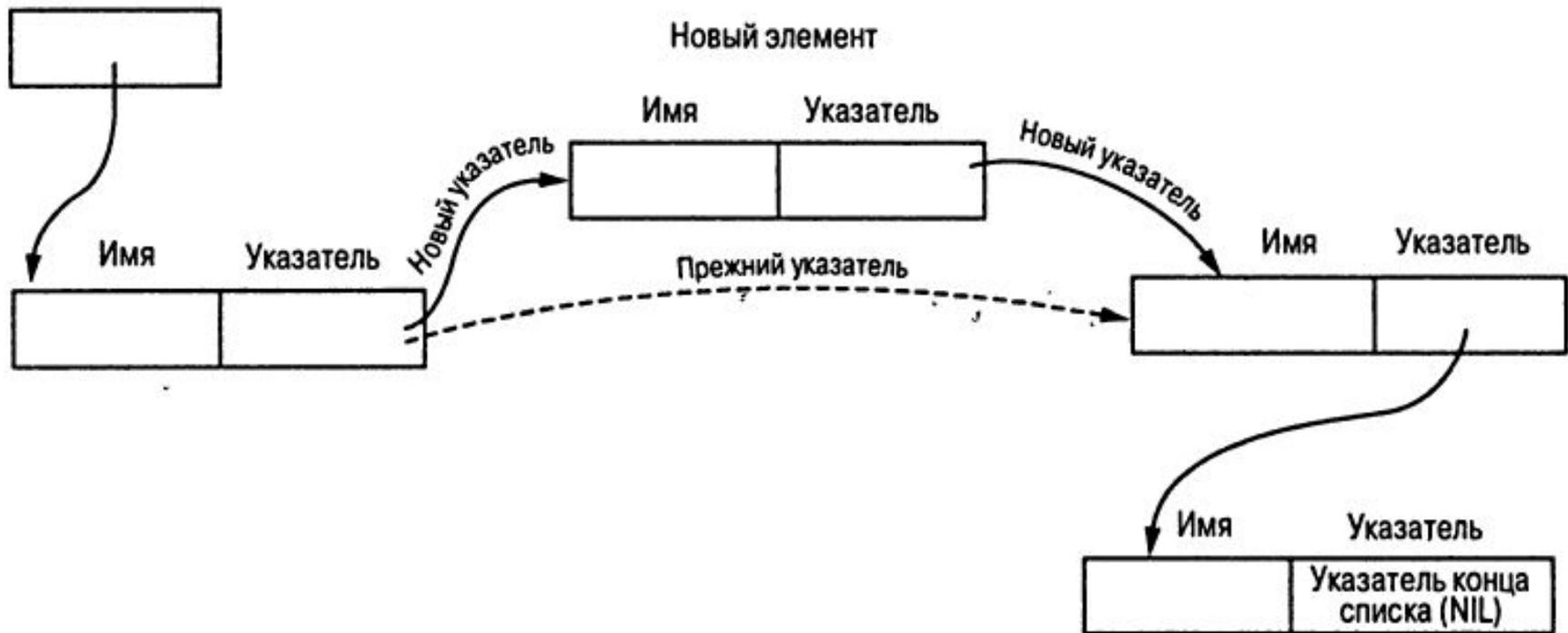


Рисунок 8.11 Включение элемента в связанный список

Указатель начала списка



Хранение стеков и очередей

- ▶ Стеки обычно хранятся как смежные списки
- ▶ Очереди обычно хранятся как **циклические очереди**
 - ▣ Хранится в непрерывном блоке, в котором первая запись примыкает к последней
 - ▣ Предотвращает очередь, вылезая из своей выделенной памяти

Рисунок 8.12 Организация стека в памяти компьютера

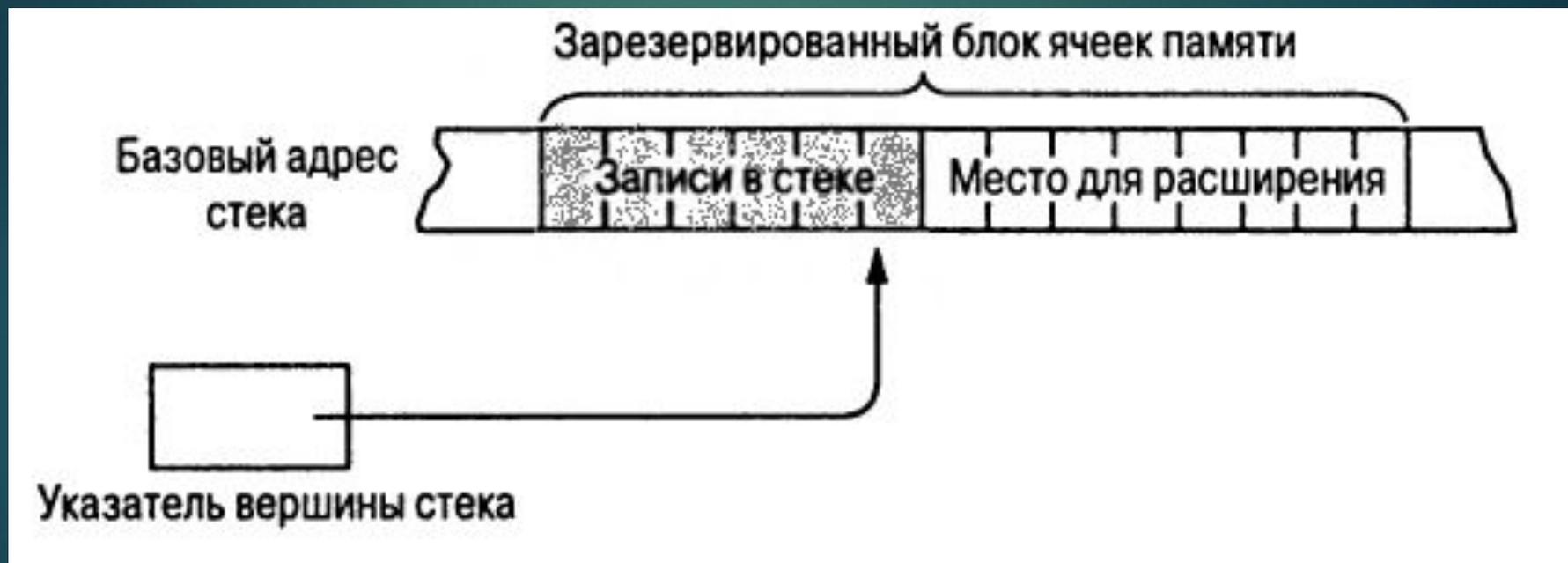
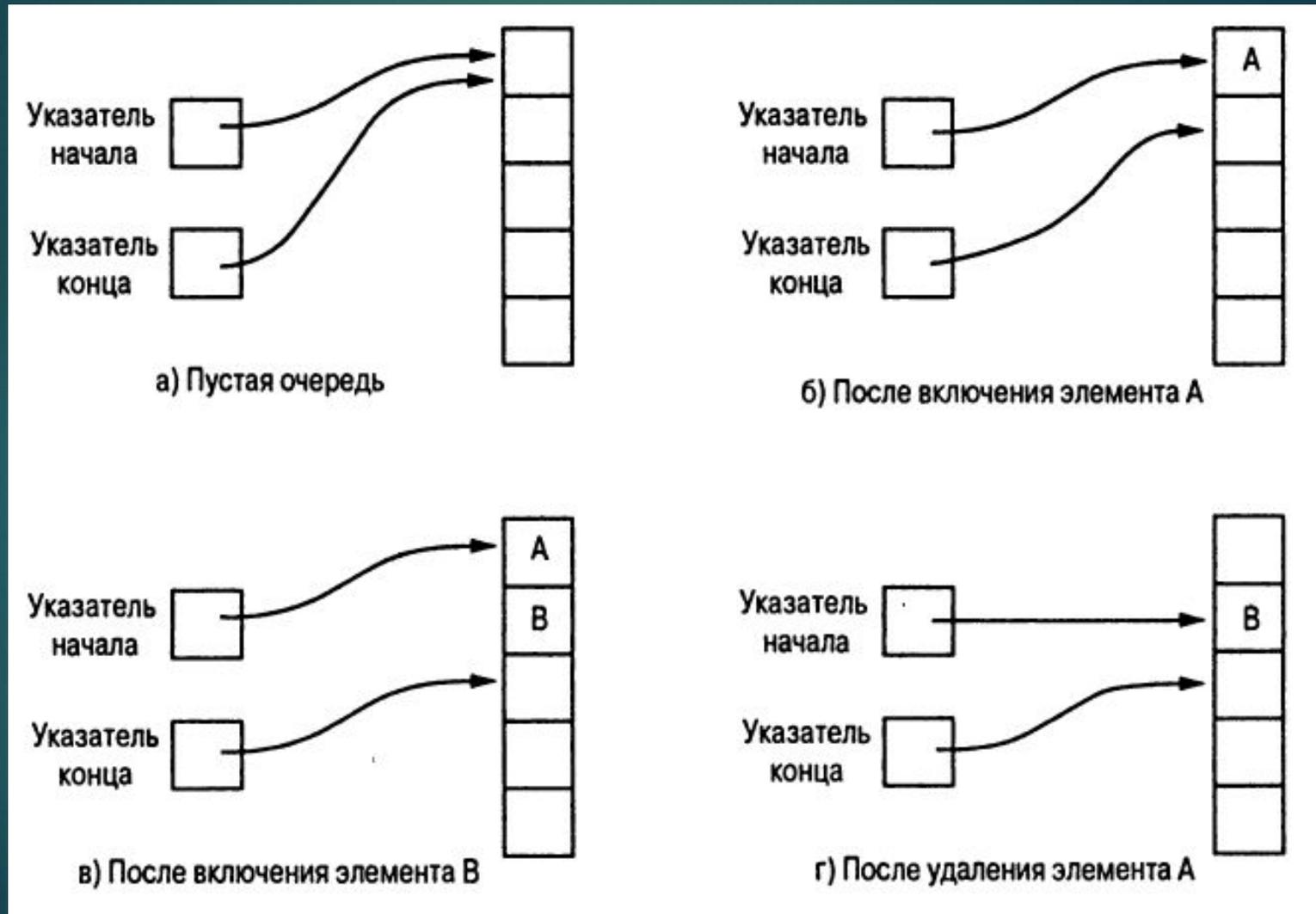


Рисунок 8.13 Реализация очереди с использованием указателей её начала и конца



Хранение бинарных деревьев

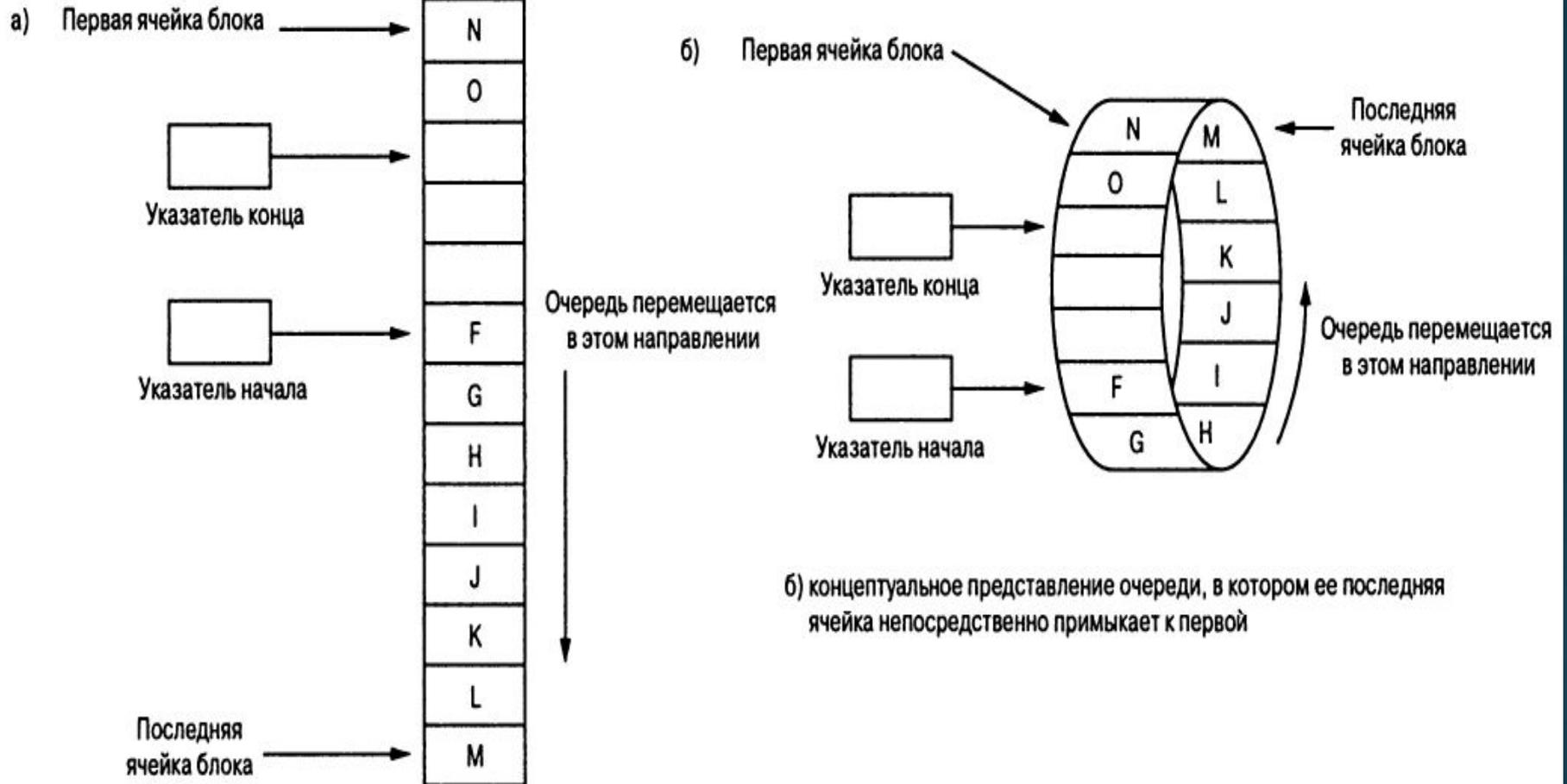
▶ Связанная структура

- ▣ любой узел = данные ячейки + две дочерние вершины
- ▣ Доступ через указатель к корневому узлу

▶ Структура смежного массива

- ▣ $A[1]$ = Корневая вершина
- ▣ $A[2], A[3]$ = Потомок $A[1]$
- ▣ $A[4], A[5], A[6], A[7]$ = Потомок $A[2]$ и $A[3]$

Рисунок 8.14 Циклическая очередь, содержащая буквы F до O



а) действительное расположение элементов очереди в памяти;

Рисунок 8.15 Представление вершины бинарного дерева в памяти машины

Ячейки, содержащие данные	Указатель левой дочерней вершины	Указатель правой дочерней вершины
------------------------------	-------------------------------------	--------------------------------------

Рисунок 8.16 Концептуальная и реальная организации бинарного дерева с использованием связанной системы хранения

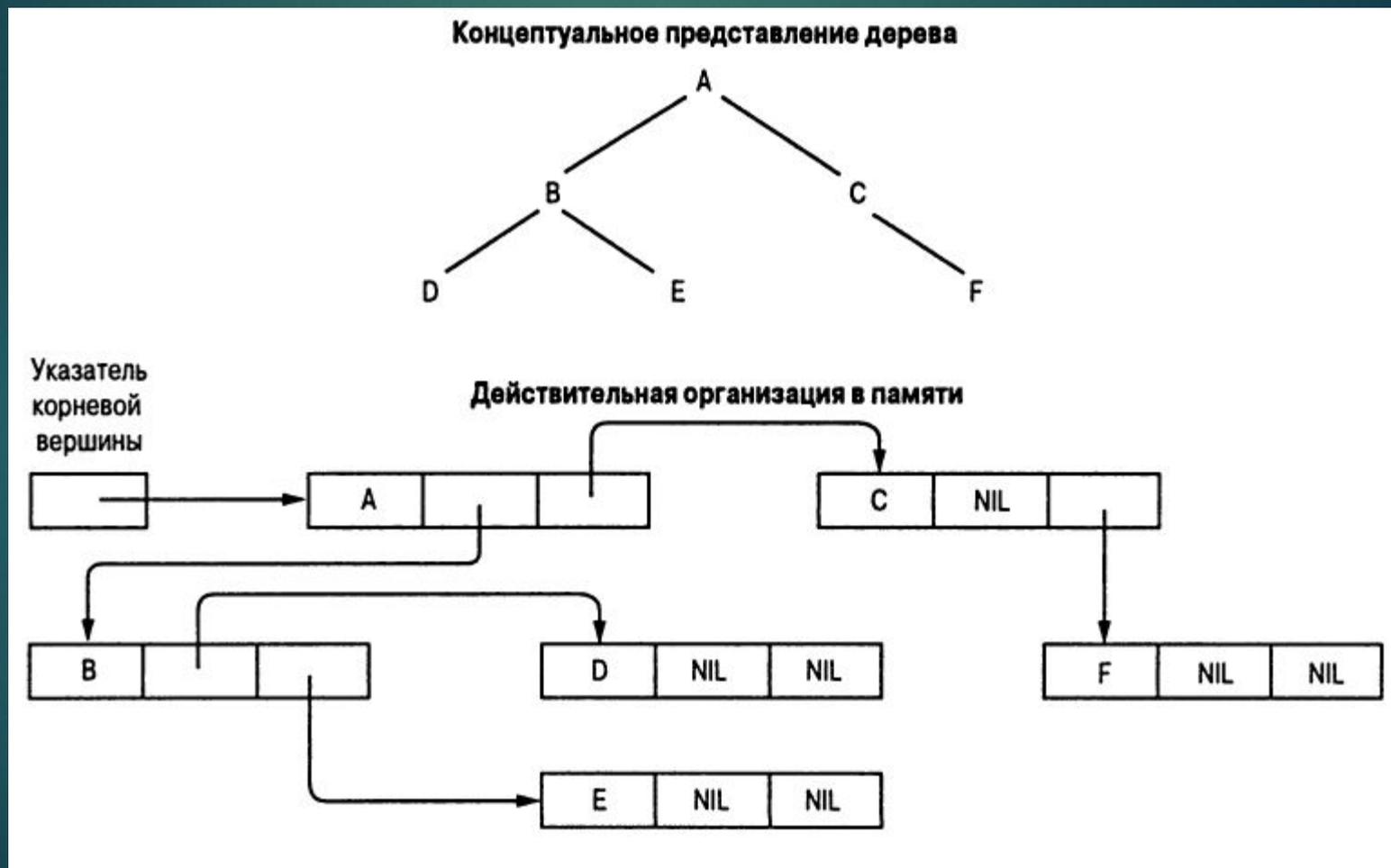
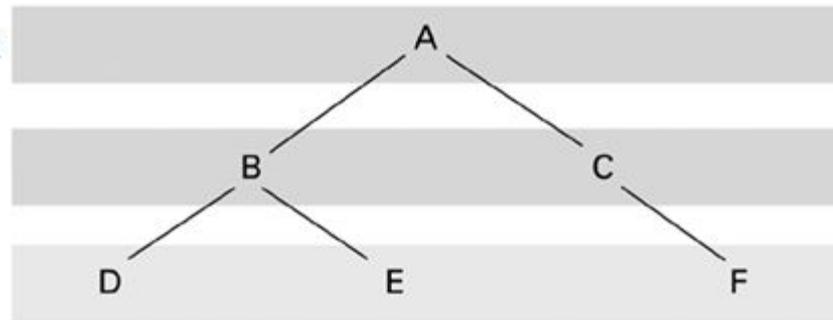


Рисунок 8.17 Древовидная структура, сохранённая в памяти без использования указателей

Концептуальное представление дерева



Действительная организация в памяти

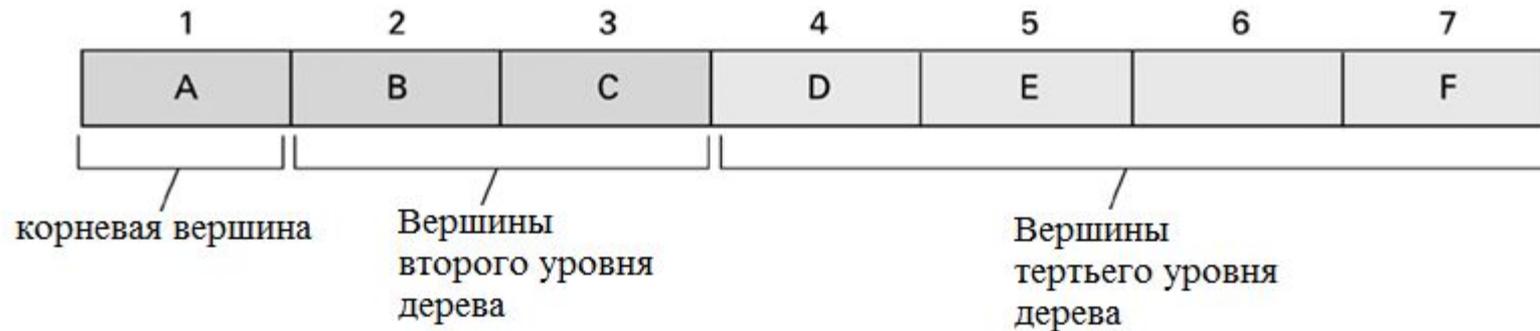
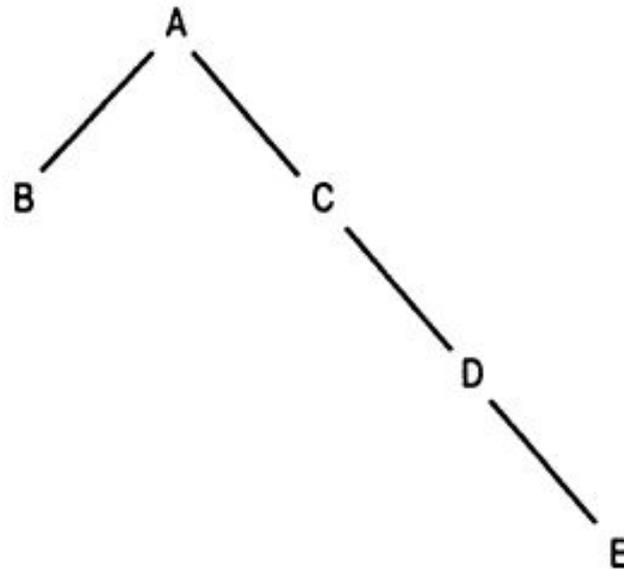


Рисунок 8.18 Пример неполного и несбалансированного дерева в концептуальной форме и схема его размещения в памяти в системе без указателей



1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
A	B	C				D								E

Управление структурами данных

- ▶ В идеале, структуры данных следует использовать исключительно в определенных процедурах.
 - ▣ Пример: Типичный стек нуждается в минимальном количестве процедур push и pop.
 - ▣ Структура данных вместе с этими процедурами составляет полностью абстрактный инструмент.

Рисунок 8.19 процедура распечатки связанного списка

procedure PrintList (<список>)

Assign <текущий указатель> **the value** значение указателя на головной элемент списка <список>.

while (<текущий указатель> не равен NIL) **do**

(Печатать поле имени из элемента списка <список>, на который указывает <текущий указатель>;

получить значение из поля указателя элемента списка <список>, на который указывает <текущий указатель>, и присвоить это значение переменной <текущий указатель>.)

Исследование на конкретном примере

Проблема: Построить абстрактный инструмент, состоящий из списка имен в алфавитном порядке вместе с операциями поиска, печати, и вставки.

Рисунок 8.20 Латинские буквы от А до М, организованные в виде упорядоченного дерева

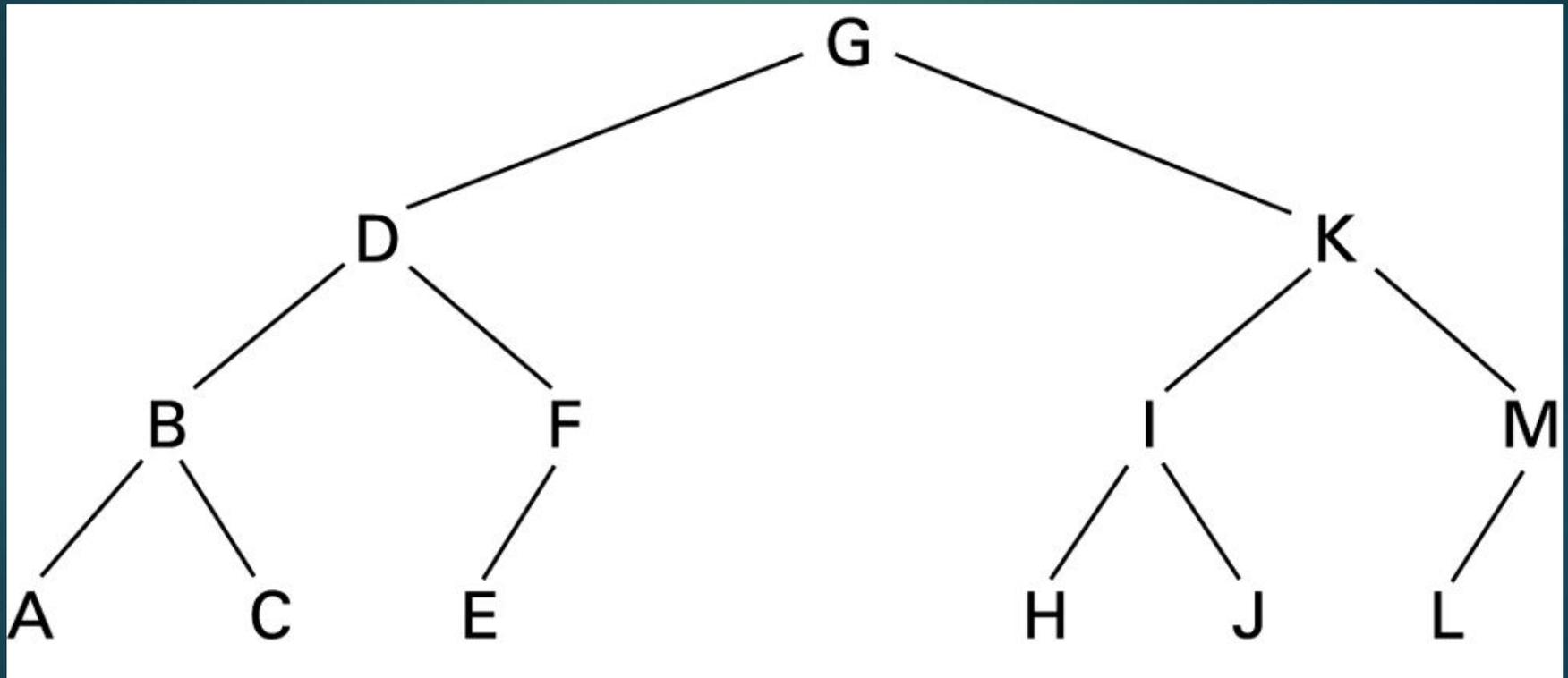


Рисунок 8.21 Процедура двоичного поиска в связанном бинарном дереве

```
** Переменная <текущий указатель> используется для хранения **  
** указателя на текущую позицию в дереве. Вершина в этой **  
** позиции называется текущей вершиной. **
```

```
procedure BinarySearch (<дерево>, <искомое значение>)  
assign <текущий указатель> the value значение корневого  
указателя дерева <дерево>;  
assign <найдено> the value "ложь";  
while (<найдено> равно "ложь" и <текущий указатель> не NIL) do  
[Выбрать подходящий вариант (case) из перечисленных ниже и  
выполнить предусмотренные в нем действия;  
case 1, <искомое значение> = значение из текущей вершины:  
(assign <найдено> the value "истина")  
case 2, <искомое значение> < значения из текущей вершины:  
(assign <текущий указатель> the value указатель на левую  
дочернюю вершину текущей вершины)  
case 3, <искомое значение> > значения из текущей вершины:  
(assign <текущий указатель> the value указатель на правую  
дочернюю вершину текущей вершины)  
]  
if (<найдено> = "ложь") then (объявить поиск неудачным)  
else (объявить поиск успешным)
```

Рисунок 8.22 Поиск наикратчайшего пути к J

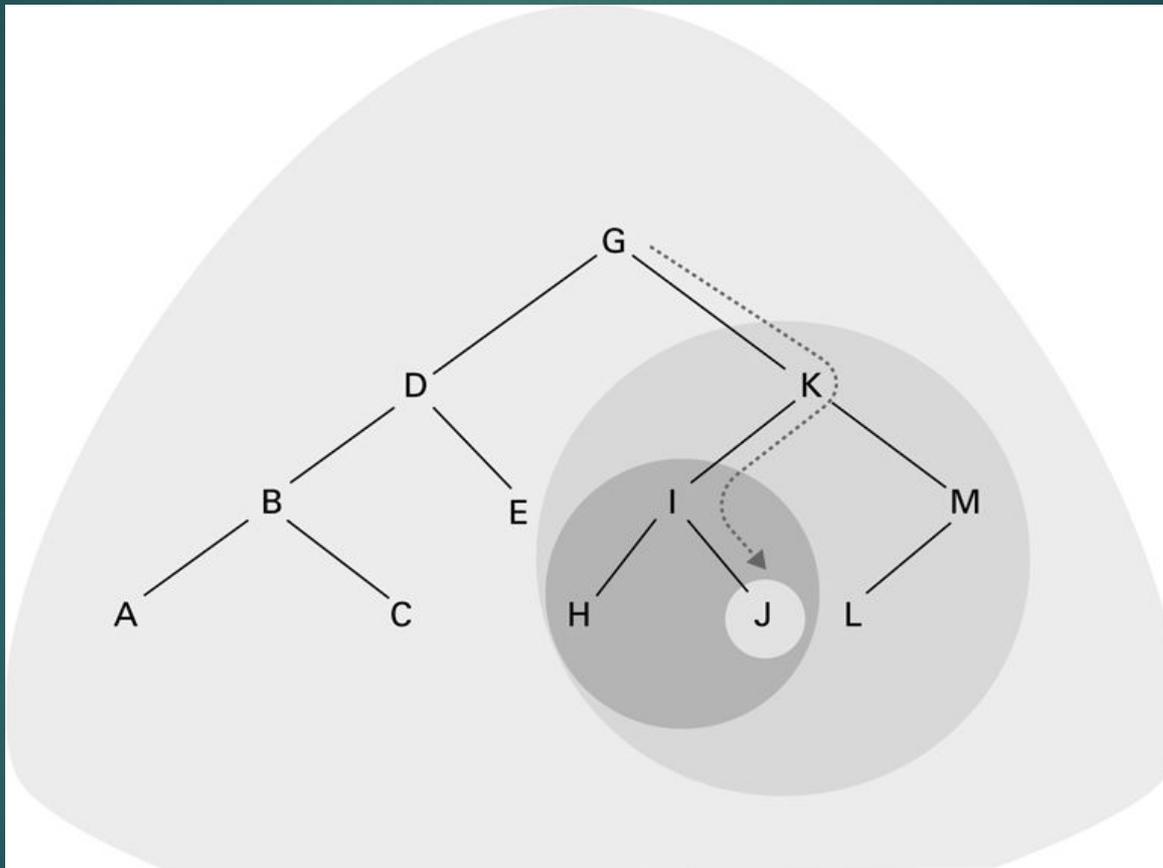


Рисунок 8.23 Печать связанного бинарного дерева в алфавитном порядке

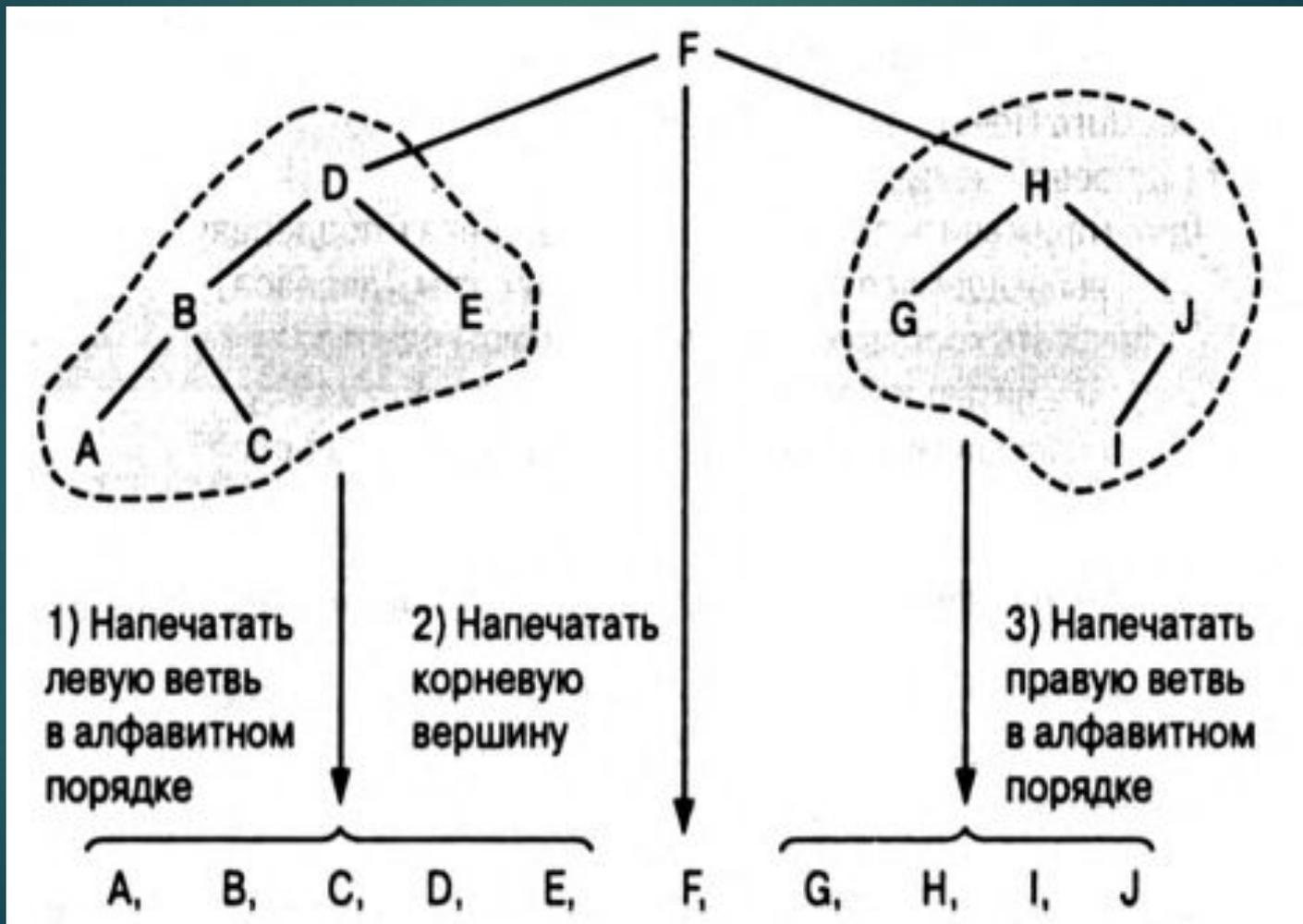


Рисунок 8.24 Процедура печати связанного бинарного дерева в алфавитном порядке

```
procedure Печать_Дерева (<дерево>)  
if (<дерево> не пусто)  
  then (применить процедуру Печать_Дерева к поддереву,  
        являющемуся левой ветвью структуры <дерево>;  
        печатать корневую вершину структуры <дерево>;  
        применить процедуру Печать_Дерева к поддереву,  
        являющемуся правой ветвью структуры <дерево>)
```

Рисунок 8.25 Включение элемента М в список В,Е,Г,У,Ж,К,Н,Р, хранящийся в виде бинарного дерева

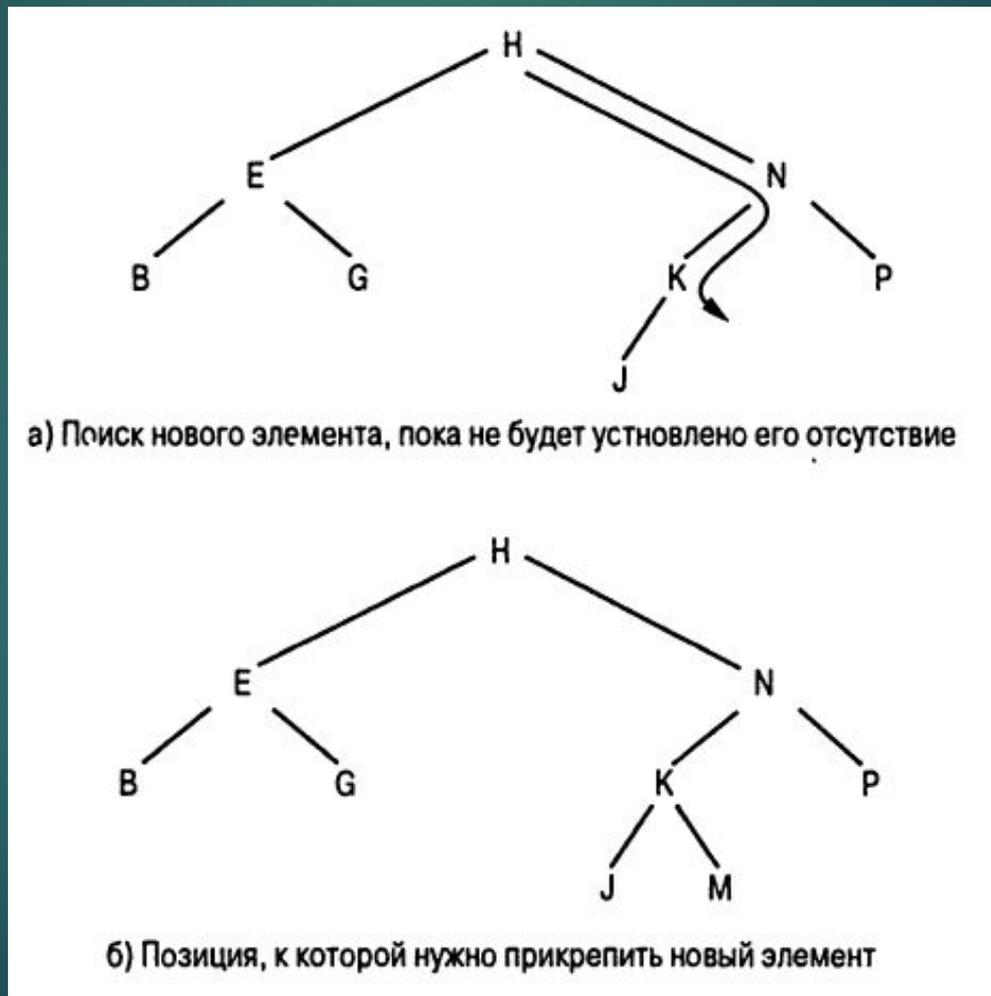


Рисунок 8.26 Процедура включения элемента в связанное упорядоченное бинарное дерево

```
** Переменная <текущий указатель> используется для хранения **
** указателя на текущую позицию в дереве. Вершина, **
** находящаяся на этой позиции, называется текущей. **
** Переменная <предыдущий указатель> содержит указатель на **
** родительскую вершину текущей вершины, которая называется **
** предшествующей. **

procedure Включение (<дерево>, <вставляемый элемент>)

** Прежде всего найдем место вставки новой вершины **

assign <текущий указатель> the value значение корневого
указателя структуры <дерево>;
assign <найдено> the value "ложь";
while (<найдено> есть "ложь" и <текущий указатель> не NIL) do
[Выбрать подходящий вариант (case) из перечисленных ниже и
выполнить предусмотренные в нем действия;
case 1, <вставляемый элемент> = значение в текущей вершине:
(assign <найдено> the value "истина")
case 2, <вставляемый элемент> < значения в текущей вершине:
(assign <предыдущий указатель> the value <текущий указатель>;
assign <текущий указатель> the value указатель на левую
дочернюю вершину текущей вершины)
case 3, <вставляемый элемент> > значения в текущей вершине:
(assign <предыдущий указатель> the value <текущий указатель>;
assign <текущий указатель> the value указатель на правую
дочернюю вершину текущей вершины)
]
** Теперь следует добавить новый элемент как дочернюю **
** вершину текущей вершины. Заметим, что если переменная **
** <текущий указатель> по-прежнему равна значению корневого **
** указателя, то исходное дерево пусто **

if (<найдено> = "ложь")
then (Создать новую вершину, содержащую <вставляемый элемент>;
Выбрать подходящий вариант (case) из перечисленных
ниже и выполнить предусмотренные в нем действия;
case 1, <текущий указатель> = <корневой указатель>;
(включить новую вершину в качестве корневой)
case 2, <вставляемый элемент> < значения в предыдущей вершине:
(включить новую вершину в качестве левой дочерней
вершины предыдущей вершины)
case 3, <вставляемый элемент> > значения в предыдущей вершине:
(включить новую вершину в качестве правой дочерней
вершины предыдущей вершины)
)
```

Типы данных определяемы ПОЛЬЗОВАТЕЛЕМ

- ▶ Шаблон для неоднородной структуры
- ▶ Пример:

```
определить тип EmployeeType  
{ char      Name [25] ;  
  int       Age ;  
  real      SkillRating ;  
}
```

Абстрактные типы данных

- ▶ Типы данных определяемы пользователем с процедурами доступа и обработки
- ▶ Пример:

Определить тип StackType

```
{int StackEntries[20];
  int StackPointer = 0;
  procedure push(value)
    {StackEntries[StackPointer] ← value;
    StackPointer ▽ StackPointer + 1;
  }
  procedure pop . . .
}
```

Классы



- ▶ Абстрактный тип данных с дополнительными функциями
 - ▢ Характеристики могут быть унаследованы
 - ▢ содержимое может быть инкапсулировано
 - ▢ конструктор методов для инициализации новых объектов

Рисунок 8.27 Стек целых чисел, реализованных в Java и C

```
class StackOfIntegers
{private int[] StackEntries = new int[20];
  private int StackPointer = 0;

  public void push(int NewEntry)
  {if (StackPointer < 20)
    StackEntries[StackPointer++] = NewEntry;
  }

  public int pop()
  {if (StackPointer > 0) return StackEntries[--StackPointer];
   else return 0;
  }
}
```

Указатели в машинном языке

- ▶ **Непосредственная адресация:** Инструкция содержит доступ к данным
- ▶ **Прямая адресация:** Инструкция содержит адрес данных, которые будут доступны
- ▶ **Косвенная адресация:** Инструкция содержит местоположение адресов данных, которые должны быть доступны

Рисунок 8.28 Наша первая попытка на расширение машинного языка в Приложении С, чтобы воспользоваться указателями

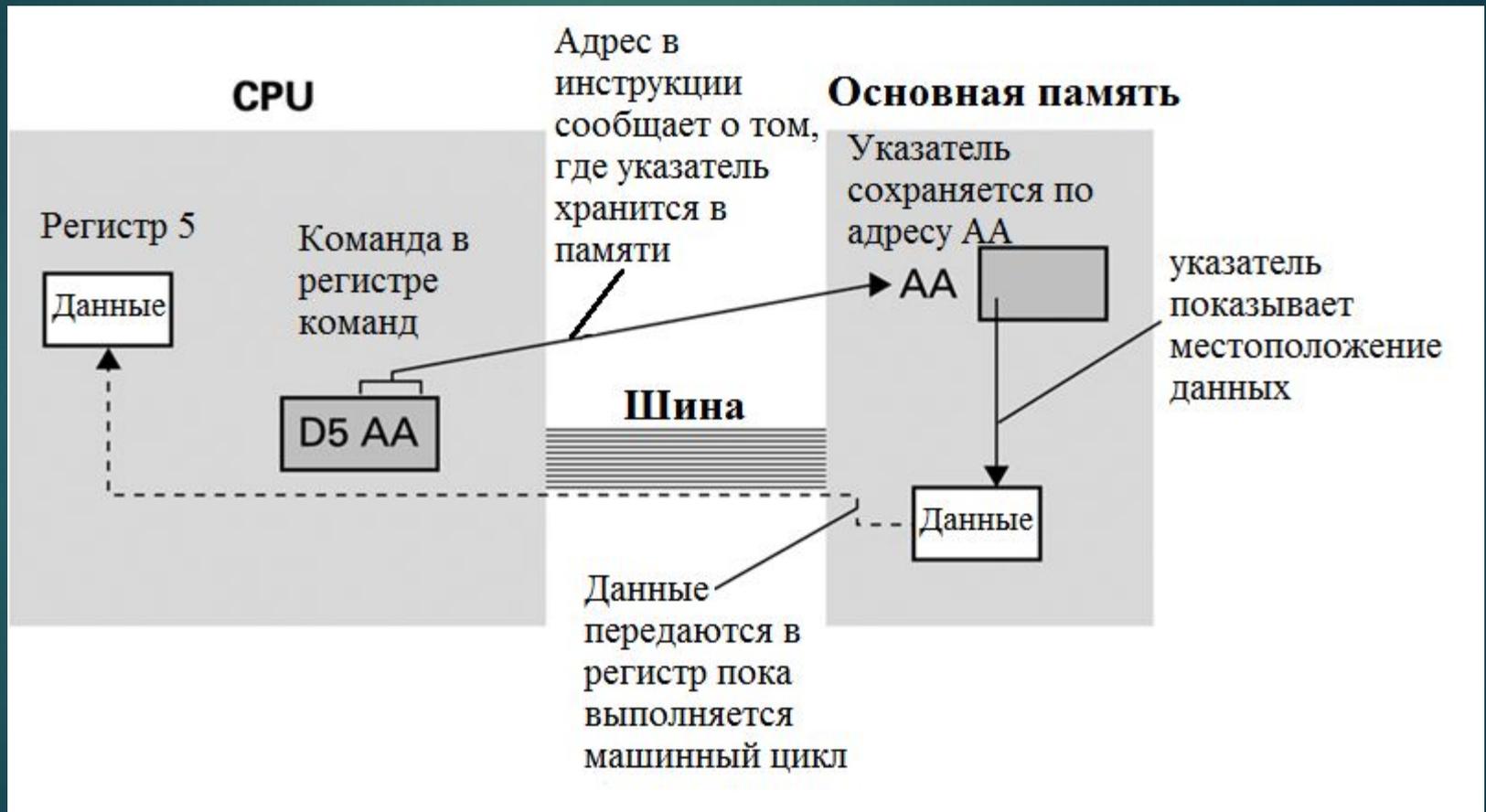


Рисунок 8.29 Загрузка регистра из ячейки памяти, которая находится с помощью указателя хранящегося в регистре

