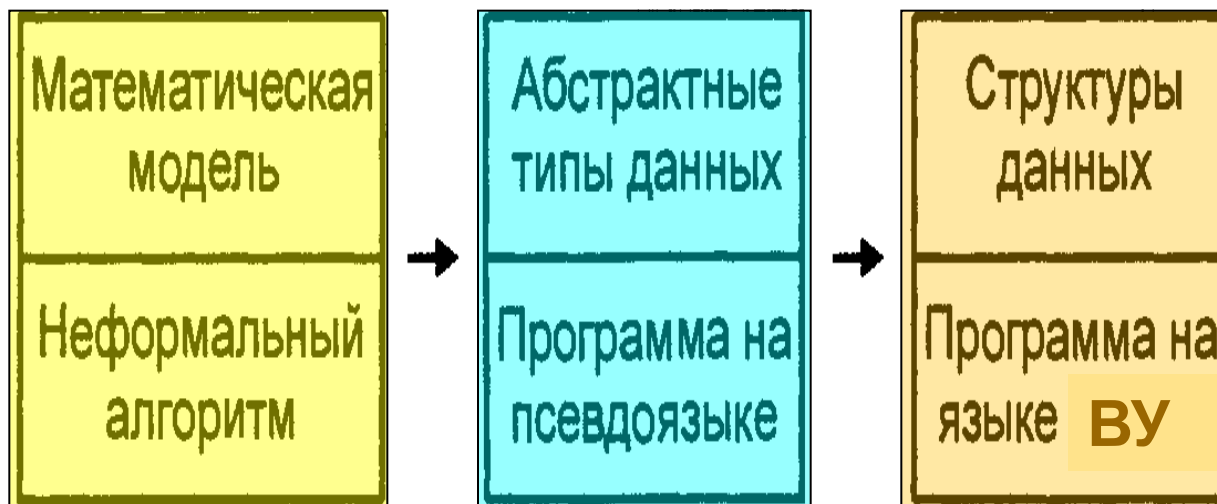


Основные абстрактные типы данных

Схема процесса создания программ для решения прикладных задач



Определение1:

Абстрактный тип данных (АТД) - некоторая математическая или информационная модель с совокупностью операторов, определенных в рамках этой модели.

Например: множество целых чисел с операторами объединения, пересечения и разности множеств.

Определение 2:

Абстрактный тип данных (АТД) — это тип данных (набор значений и совокупность операций для этих значений), доступ к которому осуществляется только через интерфейс.

Основные абстрактные типы данных: списки

В математике *список* представляет собой последовательность элементов определенного типа.

Список представляется в виде последовательности элементов: $a_1, a_2, a_3, \dots, a_n$ все a_i имеют один тип.

Количество элементов n будем называть *длиной списка*. Если $n \geq 1$, то a_1 называется *первым элементом*, а a_n — *последним элементом* списка.

В случае $n=0$ имеем *пустой список*, который не содержит элементов.

Основные абстрактные типы данных: списки

$\text{insert}(x, p, L)$

Этот оператор вставляет объект x в позицию p в списке L , перемещая элементы от позиции p и далее в следующую, более высокую позицию. Если список L состоит из элементов

$a_1, a_2, a_3, \dots, a_n$

то после выполнения этого оператора он будет иметь вид $a_1, a_2, a_3, a_{p-1}, x, a_p, \dots, a_n$

Если p принимает значение $n+1$, то будем иметь $a_1, a_2, a_3, \dots, a_n, x$.

Если в списке L нет позиции p , то результат выполнения этого оператора не определен.

Основные абстрактные типы
данных: списки

locate(x, L)

Функция возвращает позицию объекта **x**
в списке **L**.

Если в списке объект **x** встречается
несколько раз, то возвращается позиция
первого от начала списка объекта **x**.

Если объекта **x** нет в списке **L**, то
возвращается **-1**

Основные абстрактные типы данных: списки

retrieve(p , L)

Эта функция возвращает элемент, который стоит в позиции p в списке L .

Результат не определен, если $p = n+1$ или в списке L нет позиции p .

Отметим, что элементы должны быть того типа, который в принципе может возвращать функция. Однако на практике мы всегда можем изменить эту функцию так, что она будет возвращать указатель на объект типа **elementtype**.

Основные абстрактные типы
данных: списки

delete(p, L)

Этот оператор удаляет элемент в позиции p списка L .

если список L состоит из элементов $a_1, a_2, a_3, \dots, a_n$ то после выполнения этого оператора он будет иметь вид

$$a_1, a_2, a_3, \dots, a_{p-1}, a_{p+1}, \dots, a_n$$

Результат не определен, если в списке L нет позиции p или $p = n-1$

Основные абстрактные типы данных: списки

$\text{next}(p, L)$ и $\text{previous}(p, L)$.

Функции возвращают соответственно следующую и предыдущую позиции от позиции p в списке L . Если p — последняя позиция в списке L , то $\text{next}(p, L)$ не определена

Функция previous не определена, если $p = 1$.

Обе функции не определены, если в списке L нет позиции p .

Основные абстрактные типы
данных: списки

makenull(L)

Эта функция делает список **L** пустым и
возвращает позицию **n**

Основные абстрактные типы
данных: списки

first(L)

Эта функция возвращает первую
позицию в списке *L*.

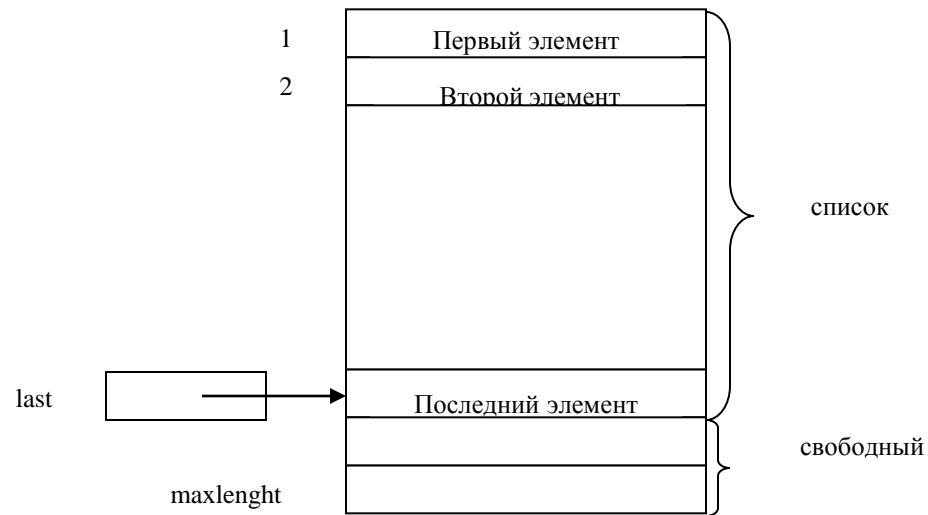
Если список пустой, то возвращается
значение **0**

Основные абстрактные типы
данных: списки

printlist(L)

**Печатает элементы списка L в порядке
из расположения.**

Реализация списков (линейное представление)



Представление списка с помощью массива

Реализация списков

```
Const max1 = 1000;
```

```
Type
```

```
List = record
```

```
    elements: array[1..max1] of eltype;
```

```
    last: integer
```

```
end;
```

```
position = integer;
```

Реализация списков

```
Function EndL (var L:List) : position;  
begin  
    EndL := L.last+1  
end;
```

procedure INSERTL (x: eltype; p: position; **var** L:
LIST);

{ вставляет элемент x в позицию p в списке L }

var

q : position;

begin

if L.last \geq maxlength

then Writeln ('Список полон')

else if (p > L.last + 1) **or** (p < 1)

then

Writeln ('Такой позиции не существует')

else begin

for q:= L.last **downto** p **do**

{ перемещение элементов на

одну позицию к концу списка }

L.elements[q+1]:= L.elements[q];

L.last:= L.last + 1;

L.elements[p]:= x

end

end; { INSERT }

```
procedure DELETEL ( p: position;   var L:  
                        LIST ) ;
```

{удаляет элемент в позиции p списка L }

```
var
```

```
    q: position;
```

```
  begin
```

```
if (p > L.last) or (p < 1)
```

```
then
```

```
    Writeln ('Такой позиции не существует')
```

```
else
```

begin

L.last := L.last - 1;

for q := p to L.last do

**{ перемещение элементов из позиций
p+1, p+2, ...**

на одну позицию к началу списка }

L.elements[q] := L.elements [q+1]

end

end; { DELETE }

```
function LOCATE ( x:eltype; L: LIST ): position;  
  { возвращает позицию элемента x в списке L }  
var  
  q: position;  
begin  
  for q:= 1 to L.last do  
    if L.elements[q] = x  
      then begin Locate := q; Exit (LOCATE)  
        end  
      else Locate := L.last+1 {x не найден }  
  end; { LOCATE }
```

АТД вектор

АТД «вектор» расширяет структуру данных список.

- содержит методы доступа к обычным элементам последовательности, также методы обновления, обеспечивающие удаление и добавление элементов с определенным индексом.**

Для отличия от процесса доступа к элементам конкретной структуры данных массива при обозначении индекса элемента вектора используется термин «разряд».

Пусть **S** -линейная последовательность из **n** элементов.

Каждый элемент **e** последовательности имеет уникальный индекс, выраженный целым числом в интервале **[0, n-1]**, равный числу элементов, предшествующих **e**.

Разряд элемента **e** равен количеству элементов, находящихся перед **e**, разряд первого элемента равен **0**, а последнего - **n-1**

АТД вектор

Линейная последовательность элементов, в которой доступ к элементам осуществляется по их разряду, называется **вектором.**

- **АТД вектор поддерживает следующие основные методы:**

1. `elemAtRank` (r): возвращает элемент **S** с разрядом **r**;

если $r < 0$ или $r > n - 1$ - сообщение об ошибке.

Input: целое число; **Output:** объект.

2. `replaceAtRank` (r, e): замещает объектом e элемент с разрядом r и возвращает замещаемый объект.

Контроль ($r < 0$ или $r > n - 1$),

Input: целое число r и объект e ; **Output:** объект.

3. `insertAtRank` (r, e): добавляет в S новый элемент e

Input: целое число r и объект e **Output:** нет.

АТД вектор

4. **removeAtRank** (r): удаляет из **S** элемент с разрядом r ;

Input: целое число; **Output**: объект.

5. АТД вектор поддерживает стандартные методы **size()** и **isEmpty()**.

АТД вектор

Алгоритм $\text{insertAtRank}(r, e)$

for $i = n - 1, n - 2, \dots, r$ **do**

$A[i + 1] \leftarrow A[i]$ (создает место для нового элемента)

$A[r] \leftarrow e$

$n \leftarrow n + 1$

Алгоритм $\text{removeAtRank}(r)$

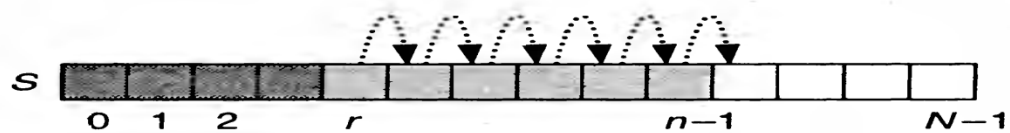
$e \leftarrow A[r]$ (e — временная переменная)

for $i = r, r + 1, n - 2$ **do**

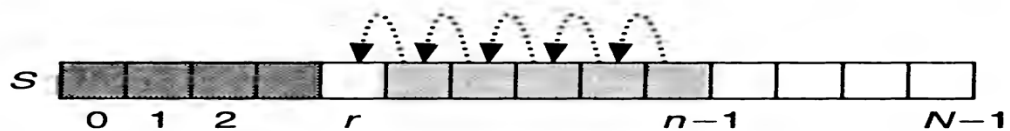
$A[i] \leftarrow A[i + 1]$ (замещает удаленный элемент)

$n \leftarrow n - 1$

return e



(a)



(b)

АТД вектор

Метод	Время
size	$O(1)$
isEmpty()	$O(1)$
elemAtRank(r)	$O(1)$
replaceAtrank(r, e)	$O(1)$
insertAtRank(r, e)	$O(n)$
removeAtRank(r)	$O(n)$

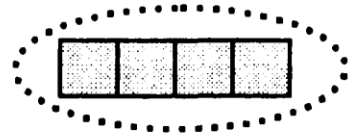
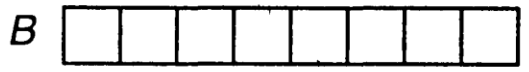
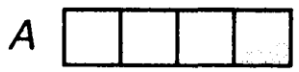
АТД вектор

при возникновении переполнения ($n = N$),

и вызове метода **insertAtRank** выполняются

следующие операции:

- 1) создается новый массив **B** длиной $2N$;
- 2) копируется **A[i]** в **B[i]**, где $i = 0, \dots, N-1$;
- 3) присваивается **A = B**, то есть используется **B** как массив, содержащий **S**.



АТД вектор

Классы `java.util.ArrayList` и `java.util.Vector` являются встроенными классами Java, которые реализуют АТД «вектор», включая расширяемые массивы

Метод АТД вектора	Метод java util Vector
<code>size(),isEmpty()</code>	<code>size(),isEmpty()</code>
<code>elemAtRank(<i>r</i>)</code>	<code>get (<i>r</i>)</code>
<code>replaceAtrank(<i>r,e</i>)</code>	<code>set (<i>r,e</i>)</code>
<code>insertAtRank(<i>r,e</i>)</code>	<code>add (<i>r,e</i>)</code>
<code>removeAtRank(<i>r</i>)</code>	<code>remove (<i>r</i>)</code>

Коллекции

Класс **ArrayList** – динамический массив объектов (ссылок).

Расширяет класс **AbstractList** и реализует интерфейс **List**.

Класс имеет конструкторы:

ArrayList()

ArrayList(Collection c)

ArrayList(int capacity)

Коллекции

Плюсы:

Быстрый доступ по индексу

**Быстрая вставка и удаление краевых
элементов**

Минусы:

**Медленная вставка и удаление
элементов**

Коллекции

Методы класса `ArrayList`

`void add(int index, Object obj)` – вставляет `obj` в позицию, указанную в `index`;

`void addAll(int index, Collection c)` – вставляет в вызывающий список все элементы коллекции `c`, начиная с позиции `index`;

`Object get(int index)` – возвращает элемент в виде объекта из позиции `index`;

`int indexOf(Object ob)` – возвращает индекс указанного объекта;

`Object remove(int index)` – удаляет объект из позиции `index`.

Коллекции

/* пример: работа со списком : DemoList1.java */

import java.util.*;

public class DemoList1 {

public static void main(String[] args) {

List c = new ArrayList();

//Collection c = new ArrayList();

int i = 2, j = 5;

c.add(new Integer(i));

c.add(new Boolean("True"));

Коллекции

```
c.add("<STRING>");  
    c.add(2, Integer.toString(j) + "X");  
//добавить во 2 позицию 5  
    System.out.println(c);  
    if (c.contains("5X"))  
        c.remove(c.indexOf("5X"));  
    System.out.println(c);  
}  
}
```

Коллекции

на консоль будет выведено:

[2, true, 5X, <STRING>]

[2, true, <STRING>]