



# Теория алгоритмов

Лекция 2

Способы организации данных

```
graph TD
    1((1)) --> 8((8))
    1 --> 6((6))
    8 --> 13((13))
    8 --> 11((11))
    13 --> 17((17))
    13 --> 15((15))
    17 --> 22((22))
    17 --> 25((25))
    25 --> 27((27))
    25 --> NIL1[NIL]
    11 --> NIL2[NIL]
    11 --> NIL3[NIL]
    15 --> NIL4[NIL]
    15 --> NIL5[NIL]
    6 --> NIL6[NIL]
    6 --> NIL7[NIL]
```



# Общая классификация структур данных



## Характеристики абсолютной адресации данных

Удобства абсолютной адресации памяти:

1. Простота реализации компилятора

Неудобства абсолютной адресации памяти:

1. Зависимость от объёма используемой памяти
2. Зависимость от количества запущенных программ
3. Отсутствие надёжности от запуска к запуску
4. Непереносимость исполняемого кода



## Сегментная адресация памяти (2)

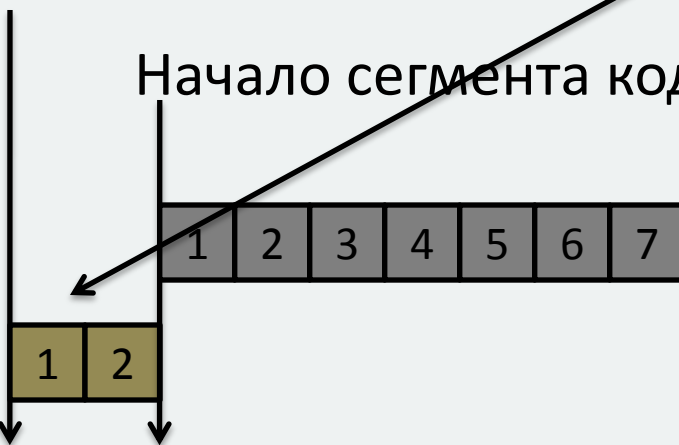


Занято операционной системой или программой

Свободно

Начало сегмента данных

Начало сегмента кода



```
int main() {  
    int x = 2;  
    return 0;  
}
```

## Характеристики сегментной адресации данных

Удобства сегментной  
адресации памяти:

- 1. Независимость** от объёма используемой памяти
- 2. Независимость** от количества запущенных программ
- 3. Присутствие** надёжности от запуска к запуску
- 4. Переносимость** исполняемого кода (в пределах платформы)

Неудобства сегментной  
адресации памяти:

1. Сложность реализации сегментирования данных – реализуется на уровне ОС



# Списки

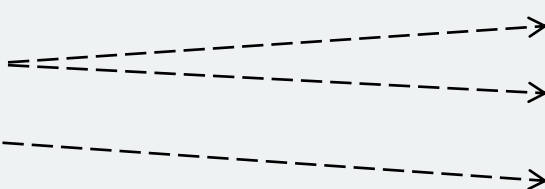
## Классификация

По количеству  
связей элементов

- • односвязные
- • двусвязные
- • многосвязные

По способу доступа

- • стеки (stack)
- • очереди (queue)
- • деки (deque)



```

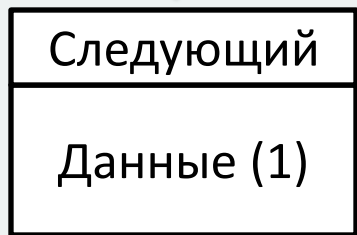
struct ListItem {
    ListItem *prev;
    ListItem *next;

    int          x;
    double     y;
    char       z[10];
};
    
```



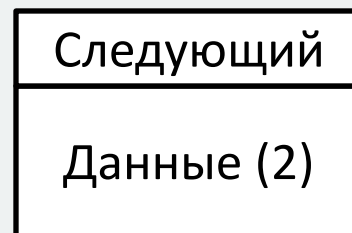
## Односвязные списки: стеки и очереди

Указатель на «голову» списка



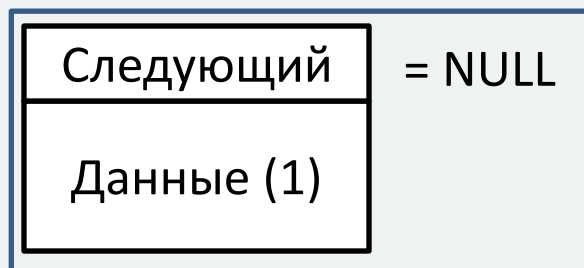
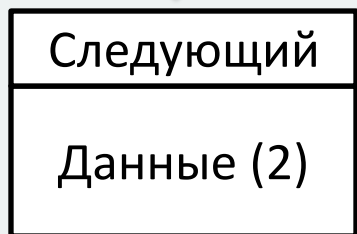
= NULL

+



= NULL

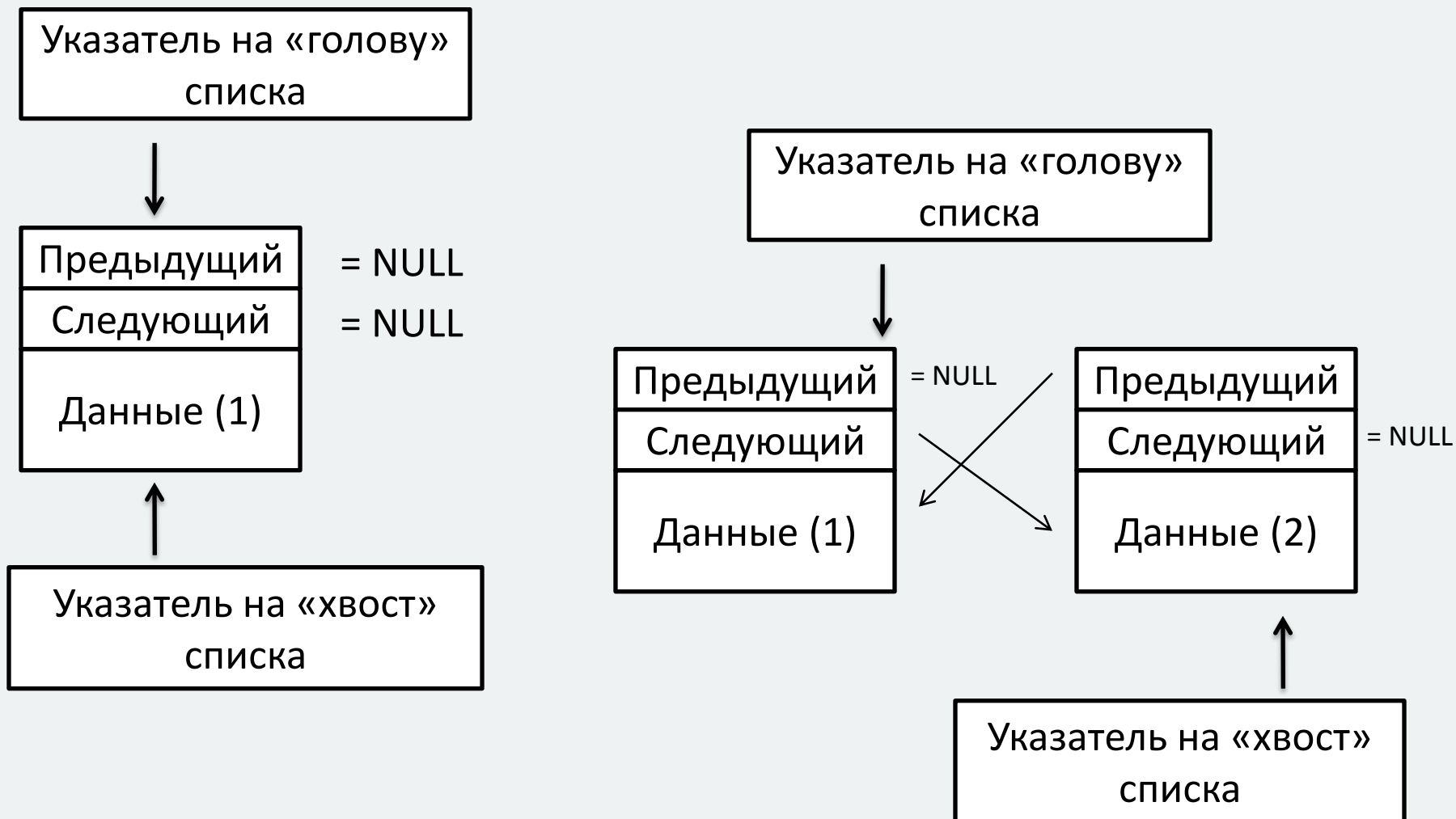
Указатель на «голову» списка



= NULL



## Двусвязные списки: деки





## Сравнение различных составных типов данных

	Время добавления/удаления элементов	Время доступа к элементу	Занимаемый объём памяти
Односвязный список	время выделения памяти	доступ к элементу списка	данные + указатель
Двусвязный список	время выделения памяти	доступ к элементу списка	данные + 2 указателя
Массив	выделение + копирование + удаление	минимально, «мгновенно»	только данные

## Библиотека STL : контейнер `std::vector`

<code>#include &lt;vector&gt;</code>	←	Подключаем заголовочный файл
<code>using namespace std;</code>	←	Подключаем пространство имён
<code>vector &lt;int&gt; mas;</code>	←	Объявляем вектор целых чисел
<code>mas.push_back(10);</code> <code>mas.push_back(-4);</code>	←	Добавляем в вектор числа 10 и -4
<code>cout &lt;&lt; mas[1];</code>	←	Обращаемся ко второму элементу
<code>mas.clear();</code>	←	Очищаем массив



## Библиотека STL : контейнер `std::list`

```
#include <list>
```

← Подключаем заголовочный файл

```
using namespace std;
```

← Подключаем пространство имён

```
list <int> lst;
```

← Объявляем список целых чисел

```
lst.push_back(10);
```

```
lst.push_back(-4);
```

← Добавляем в список числа 10 и -4

```
cout << lst.begin() + 1;
```

← Обращаемся ко второму элементу

```
lst.clear();
```

← Очищаем список



## Библиотека STL : контейнер `std::map`

```
#include <map>
```

← Подключаем заголовочный файл

```
using namespace std;
```

← Подключаем пространство имён

```
map<int, float> data;
```

← Объявляем пару `int, float`

```
data[4] = 1;
```

```
data[2] = -3.1415;
```

```
data[-8] = 2.71828;
```

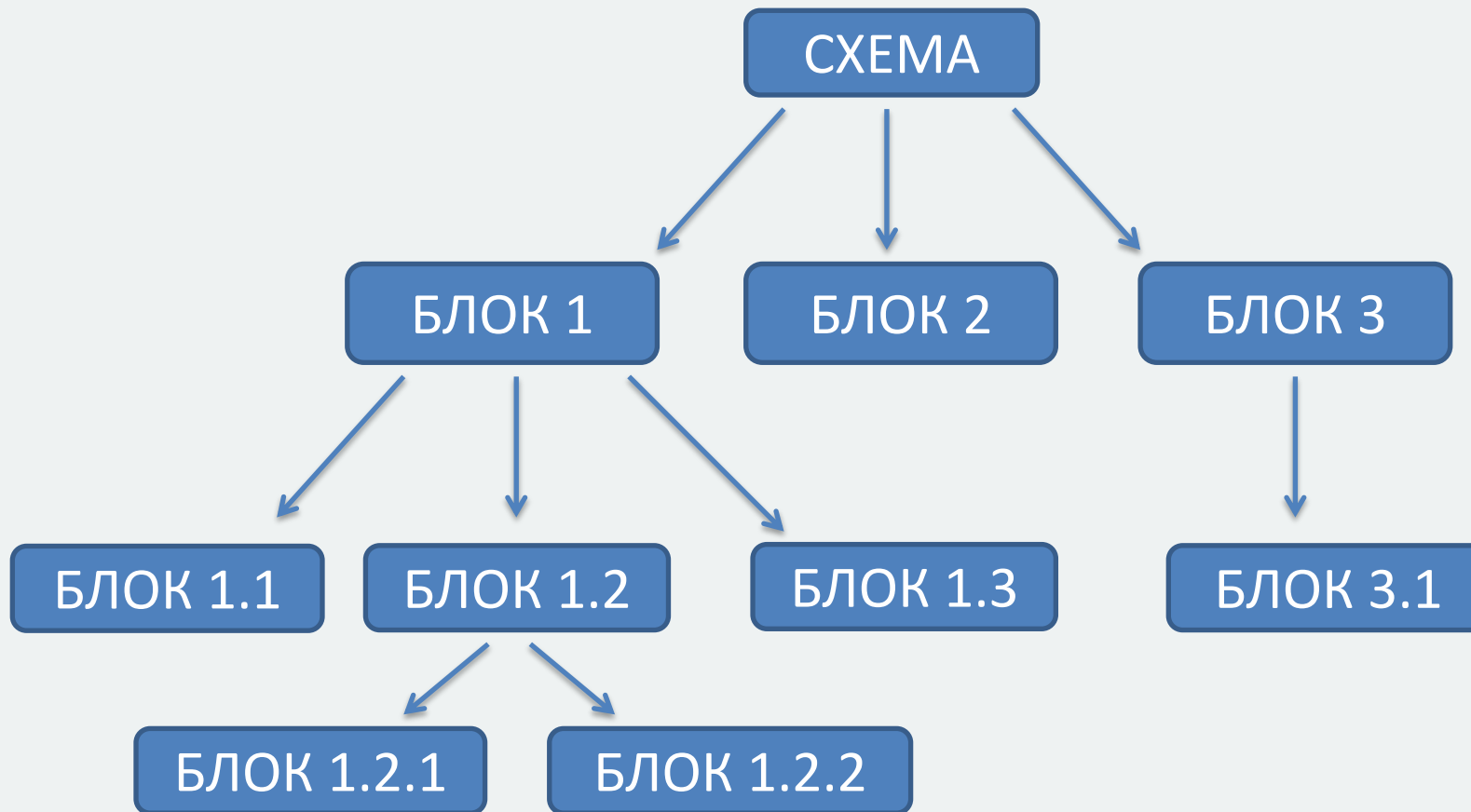
← Заносим дробные числа

Обращаемся к ключу первого элемента

```
std::cout << (*data.begin()).first << std::endl;
```

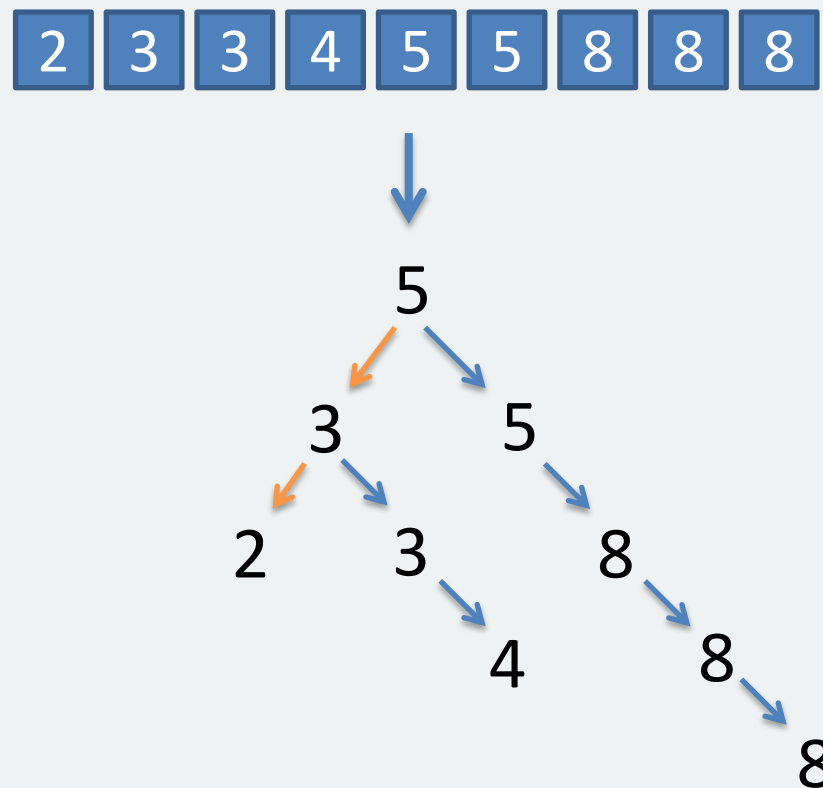
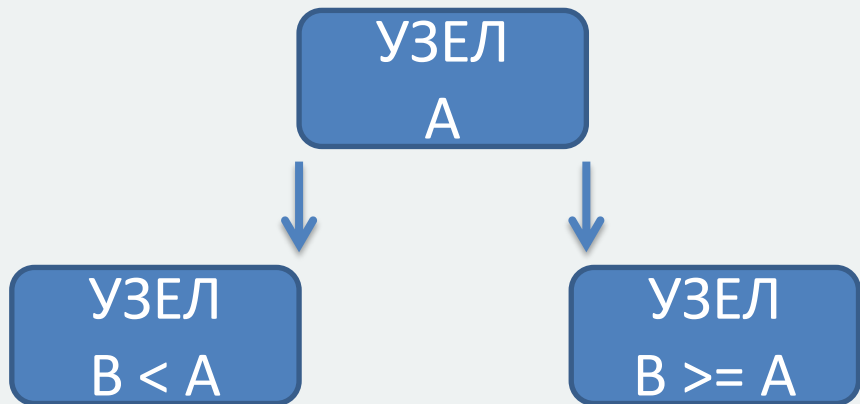


## Деревья как способ представления иерархии проекта





## Бинарные (двоичные) деревья



## Качество балансировки бинарного дерева

Основная задача бинарных деревьев поиска – ускорение поиска

Хорошо сбалансированное дерево

