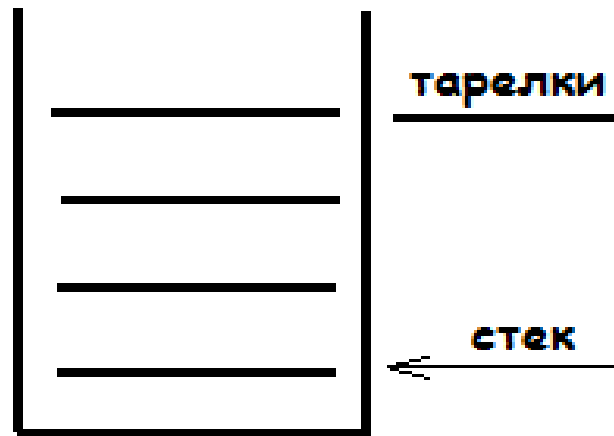


**Лекция 10.
Рекурсия.
Бинарный поиск**

Стек

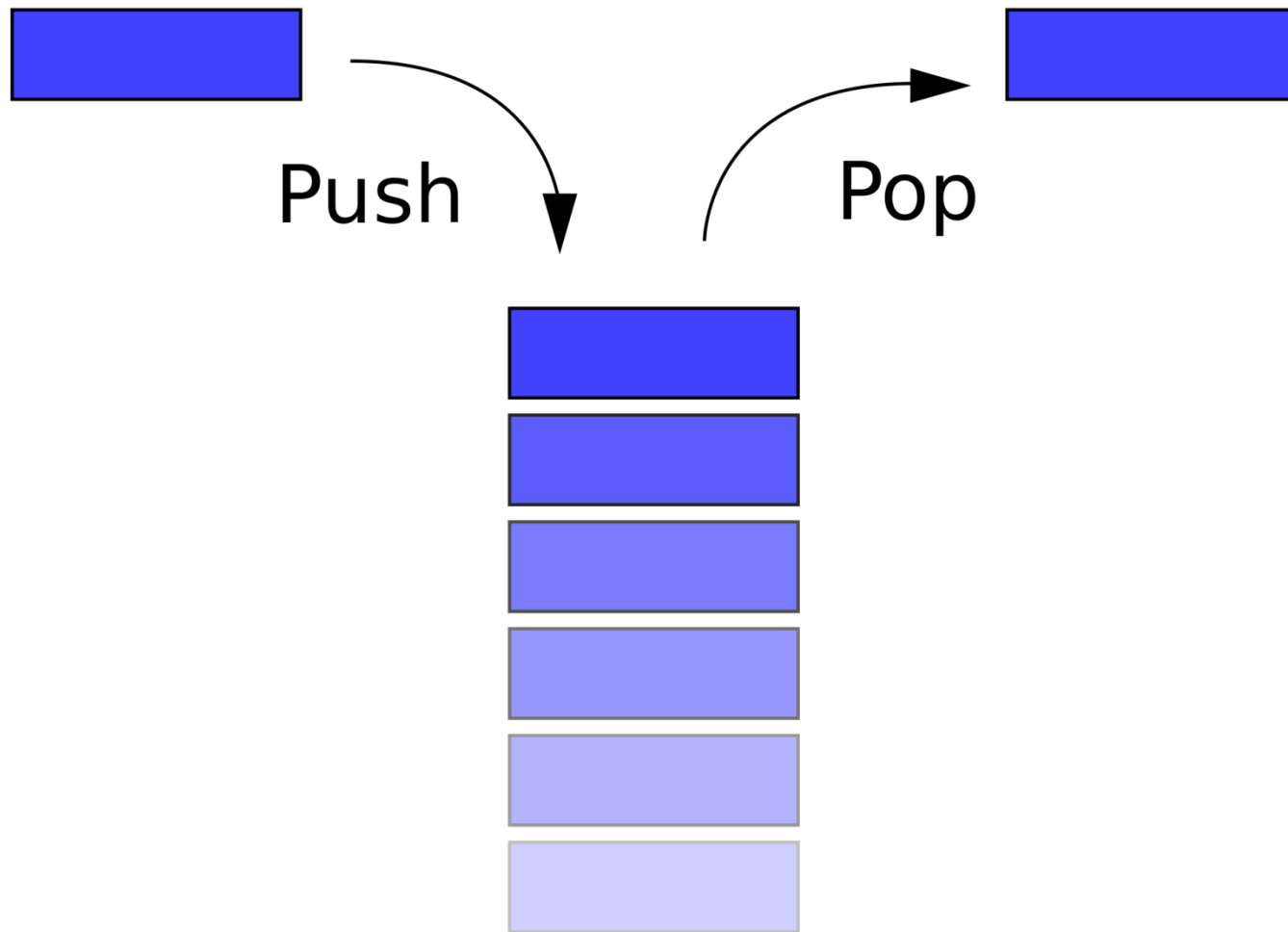
- **Стек** – это структура данных, которая работает по принципу «последний вошел – первый вышел» (**LIFO** - Last in, first out)
- **Пример в жизни:** стопка тарелок
- Верхнюю тарелку мы положили последней, но забираем первой



Стек

- Если рассматривать стек как класс, то это будет класс с тремя основными функциями:
- `void push(Element e);`
вставляет элемент в верхний конец стека
- `Element pop();`
вытаскивает верхний элемент из стека и возвращает его
- `int size();`
выдает количество элементов в стеке

Стек



- Структура стека широко используется во многих известных алгоритмах
- Кроме того, последовательность исполнения функций тоже представляет собой стек, который называется **стеком вызовов**

Стек вызовов

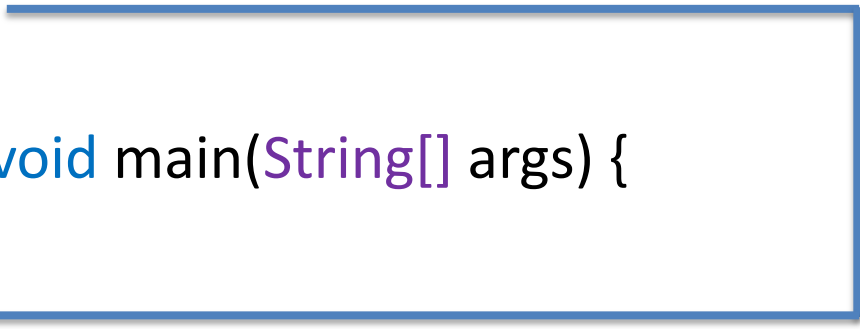
- **Стек вызовов** – стек, который представляет собой порядок вызова функций друг из друга
- Каждый элемент стека хранит в себе:
 - Переданные в функцию аргументы
 - Локальные переменные
 - Адрес возврата в вызывающую функцию
- **Адрес возврата** – это адрес памяти, где находится код, который должен исполняться после завершения функции

Адрес возврата

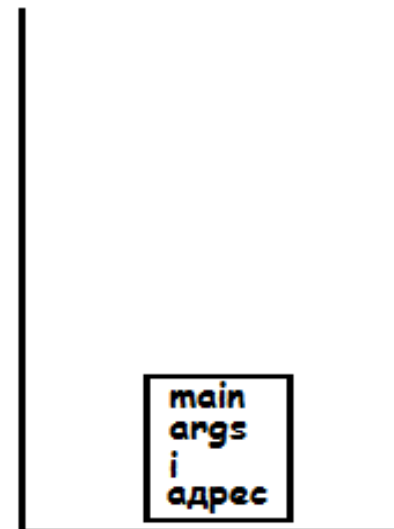
- **Адрес возврата** – это адрес памяти, где находится код, который должен исполняться после завершения функции

Адрес возврата указывает сразу за вызов функции

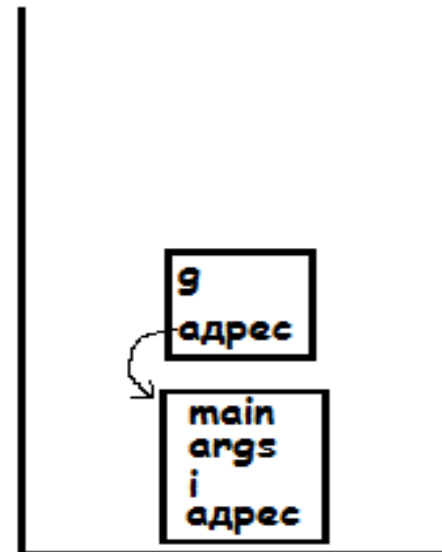
- ```
public static int g() {
 return 3;
}
public static void main(String[] args) {
 int i = 5;
 g();
}
```



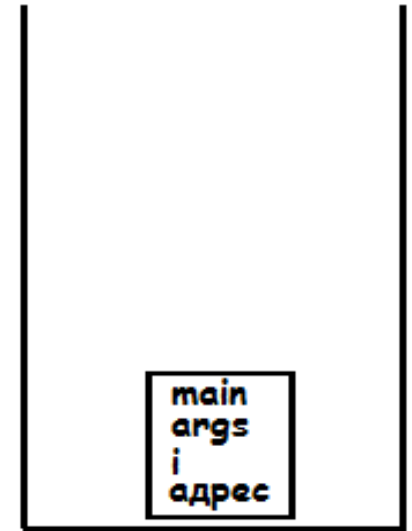
- ```
public static int f() {  
    return g() + 1;  
}  
public static int g() {  
    return 3;  
}  
public static void main(String[] args) {  
    int i = 5;  
    g();  
    f();  
}
```



- ```
public static int f() {
 return g() + 1;
}
public static int g() {
 return 3;
}
public static void main(String[] args) {
 int i = 5;
 g();
 f();
}
```

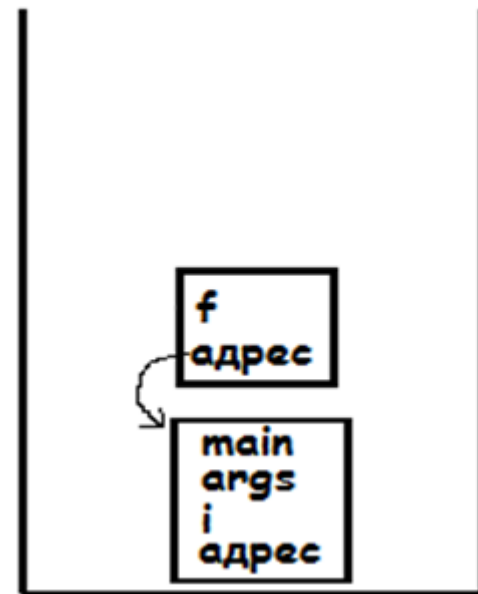


- ```
public static int f() {  
    return g() + 1;  
}  
public static int g() {  
    return 3;  
}  
public static void main(String[] args) {  
    int i = 5;  
    g();  
    f();  
}
```



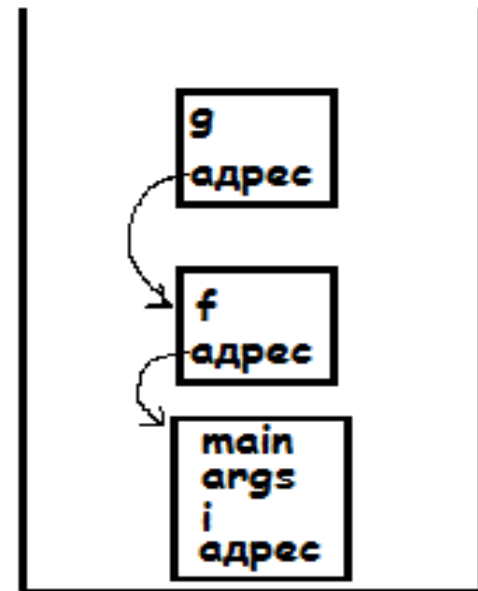
Стек

- ```
public static int f() {
 return g() + 1;
}
public static int g() {
 return 3;
}
public static void main(String[] args) {
 int i = 5;
 g();
 f();
}
```



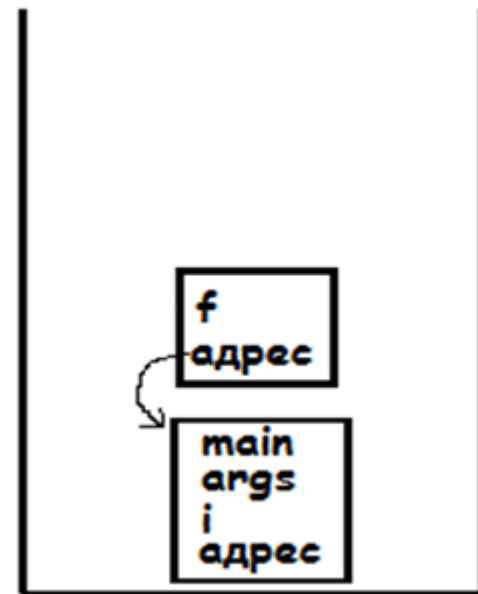
# Стек

- ```
public static int f() {  
    return g() + 1;  
}  
public static int g() {  
    return 3;  
}  
public static void main(String[] args) {  
    int i = 5;  
    g();  
    f();  
}
```

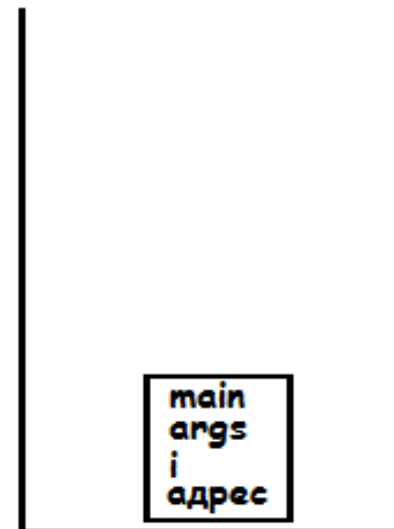


Стек

- ```
public static int f() {
 return g() + 1;
}
public static int g() {
 return 3;
}
public static void main(String[] args) {
 int i = 5;
 g();
 f();
}
```



- ```
public static int f() {  
    return g() + 1;  
}  
public static int g() {  
    return 3;  
}  
public static void main(String[] args) {  
    int i = 5;  
    g();  
    f();  
}
```



Рекурсия

- **Рекурсия** – это вызов функцией самой себя
- Просто в стек добавляется еще один вызов функции (можно считать, что вызывается другая функция, но с таким же кодом)
- Пример:
- ```
public static void f(int i) {
 System.out.println(i);
 f(i + 1);
}
```
- Эта функция упадет из-за переполнения стека (размер стека ограничен)

# Рекурсия

- При написании рекурсивных функций важно, чтобы в какой-то момент рекурсия завершалась
- ```
public static void f(int i) {  
    if (i >= 10) {  
        return;  
    }  
    System.out.println(i);  
    f(i + 1);  
}
```
- Такая функция уже не упадет

Рекурсия

- Предыдущий пример работает также как цикл от начального значения i до 10, но рекурсия значительно медленнее и требует больше памяти, чем цикл
- Поэтому при возможности следует избегать рекурсию

Зачем нужна рекурсия?

- Некоторые алгоритмы при помощи нее реализовать проще и быстрее
- Если производительность неважна, и глубина вызовов небольшая, то это вполне подходящий вариант

Вычисление факториала

- Рекурсия часто встречается и в математике
- **Факториал:** $n! = 1 \cdot 2 \cdot 3 \cdots n$
- Считается что $0! = 1$
- Можно заметить, что $n! = (n - 1)! \cdot n$,
 $(n - 1)! = (n - 2)! \cdot (n - 1)$ и т.д.
- Это и есть рекурсивная формула

Вычисление факториала

- $n! = (n - 1)! \cdot n$ $0! = 1$
- ```
public static int factorial(int n) {
 if (n == 0) {
 return 1; // завершение рекурсии
 }
 return factorial(n - 1) * n;
}
```

# Хвостовая рекурсия

- **Хвостовая рекурсия** – вариант рекурсии, при котором рекурсивный вызов функции происходит последней операцией в функции
- Такую рекурсию всегда можно преобразовать в цикл
- ```
public static int factorial(int n) {  
    if (n == 0) {  
        return 1;  
    }  
    return factorial(n - 1) * n;  
}  
// это хвостовая рекурсия
```

Вычисление факториала без рекурсии

- ```
public static int factorial(int n) {
 int result = 1; // переменная для накопления
 // результата
 for (int i = 2; i <= n; ++i) {
 result *= i;
 }
 return result;
}
```
- Работает быстрее и не падает при больших n

# Задача

- Написать рекурсивную функцию возведения целого числа в целую неотрицательную степень (упрощенный аналог `Math.pow`)
- Нельзя использовать `Math.pow`
- Когда закончите – напишите тут же нерекурсивную функцию

# Задача на дом «Алгоритм Евклида»

- Задача про НОД
- Необходимо реализовать рекурсивную версию в виде функции

$$\text{НОД}(a, b) = \begin{cases} b, & \text{если } a \% b = 0 \\ \text{НОД}(b, a \% b) & \text{иначе,} \end{cases}$$

- где  $x \% y$  – остаток от деления  $x$  на  $y$



# Бинарный поиск – постановка задачи

- Есть массив, отсортированный по возрастанию (или убыванию)

|   |   |   |   |    |    |
|---|---|---|---|----|----|
| 0 | 1 | 2 | 3 | 4  | 5  |
| 1 | 2 | 5 | 7 | 10 | 12 |

- Хотим найти индекс, по которому лежит заданное число  $x$ .  
Если числа нет в массиве, то выдать -1

# Бинарный поиск – пример решения

- Пусть есть отсортированный массив целых чисел `int[] array`

|   |   |   |   |    |    |
|---|---|---|---|----|----|
| 0 | 1 | 2 | 3 | 4  | 5  |
| 1 | 2 | 5 | 7 | 10 | 12 |

- Обозначим индексы границ массива:  
`int left = 0;`  
`int right = array.length - 1;`
- В ходе алгоритма эти границы `left` и `right` будут изменяться

# Бинарный поиск – пример решения

|   |   |   |   |    |    |
|---|---|---|---|----|----|
| 0 | 1 | 2 | 3 | 4  | 5  |
| 1 | 2 | 5 | 7 | 10 | 12 |

- `int left = 0;`  
`int right = array.length - 1; // 5`
- Допустим, ищем  $x = 7$
- Вычисляем средний индекс:  
`int middle = (right + left) / 2; // (5 + 0) / 2 = 2`
- Проверяем элемент по этому индексу.  
Получилось, что там 5 – оно меньше, чем  $x = 7$
- Так как массив отсортирован, то правее среднего элемента лежат большие числа, а значит  $x$  надо искать там

# Бинарный поиск – пример решения

|   |   |   |   |    |    |
|---|---|---|---|----|----|
| 0 | 1 | 2 | 3 | 4  | 5  |
| 1 | 2 | 5 | 7 | 10 | 12 |

- Значит, ищем правее, чем индекс  $middle = 2$ . Меняем left:  
 $left = middle + 1$ ; // 3
- Опять вычисляем средний индекс:  
 $middle = (left + right) / 2$ ; //  $(3 + 5) / 2 = 4$
- Смотрим на элемент по этому индексу, там 10 – оно больше, чем  $x = 7$
- Значит, надо искать левее, чем  $middle$  – меняем правую границы поиска:  
 $right = middle - 1$ ; // 3

# Бинарный поиск – пример решения

|   |   |   |   |    |    |
|---|---|---|---|----|----|
| 0 | 1 | 2 | 3 | 4  | 5  |
| 1 | 2 | 5 | 7 | 10 | 12 |

- Опять вычисляем средний индекс:  
 $\text{middle} = (\text{left} + \text{right}) / 2$ ;  $// (3 + 3) / 2 = 3$
- Смотрим на элемент по этому индексу, там 7
- Всё, нашли, результат алгоритма: 3

# Бинарный поиск – идея алгоритма

- Сам алгоритм многошаговый, каждый шаг выглядит одинаково
- На каждом шаге у нас будут текущая левая и правая границы массива (left и right), внутри которых мы будем искать решение
- На каждом шаге вычисляем средний индекс:  
`int middle = (right + left) / 2; // деление целочисленное`
- Далее смотрим на элемент `array[middle]`:
  - Если он – искомый, то всё, нашли
  - Если средний элемент больше искомого, то на следующем шаге ищем слева от среднего элемента (меняем right), иначе – справа от среднего (меняем left)

# Бинарный поиск – алгоритм

1. Вычисляем средний индекс  $middle$  через  $left$  и  $right$
2. Смотрим элемент по индексу  $middle$ . Если он равен  $x$ , то всё, нашли
3. Если  $x > a[middle]$ , то ищем в правой части, положим  $left = middle + 1$ , и на шаг 1
4. Если  $x < a[middle]$ , то ищем в левой части, положим  $right = middle - 1$ , и на шаг 1
5. Если  $left > right$ , то заканчиваем алгоритм, выдаем  $-1$

# Бинарный поиск

- Данный алгоритм очень эффективен – для массива из 1023 элементов нам достаточно 10 сравнений чтобы найти элемент
- Уже после первого сравнения остается 511 элементов, после второго – только 255



# Рекурсивный вариант

- ```
public static int binarySearch(int[] a, int left, int right, int x) {  
    if (left > right) {  
        return -1;  
    }  
    int middle = (right + left) / 2;  
    //... допишите, используя описание алгоритма  
}
```

Задача на курс «Бинарный поиск»

1. Доделать бинарный поиск с рекурсией
2. Реализовать вариант бинарного поиска без рекурсии