



Теория алгоритмов

Лекция 1

Общие сведения об алгоритмах

The screenshot shows a code editor with a C++ program and a binary tree diagram overlaid on it. The code defines a class `gate` with methods `gate::h`, `gate::pl`, `gate::gate`, `gate::invert`, `gate::gate`, and `gate::operate`. The tree diagram consists of nodes labeled with numbers (1, 8, 13, 17, 11, 15, 25, 6, 22, 27) and `NIL`. The root node is 13, which has children 8 and 17. Node 8 has children 1 and 6. Node 17 has children 11 and 15. Node 11 has children `NIL` and `NIL`. Node 15 has children `NIL` and `NIL`. Node 25 has children 22 and 27. Node 6 has children `NIL` and `NIL`. Node 22 has children `NIL` and `NIL`. Node 27 has children `NIL` and `NIL`. The code also includes a `main` function that creates a `gate` object and calls `operate`.

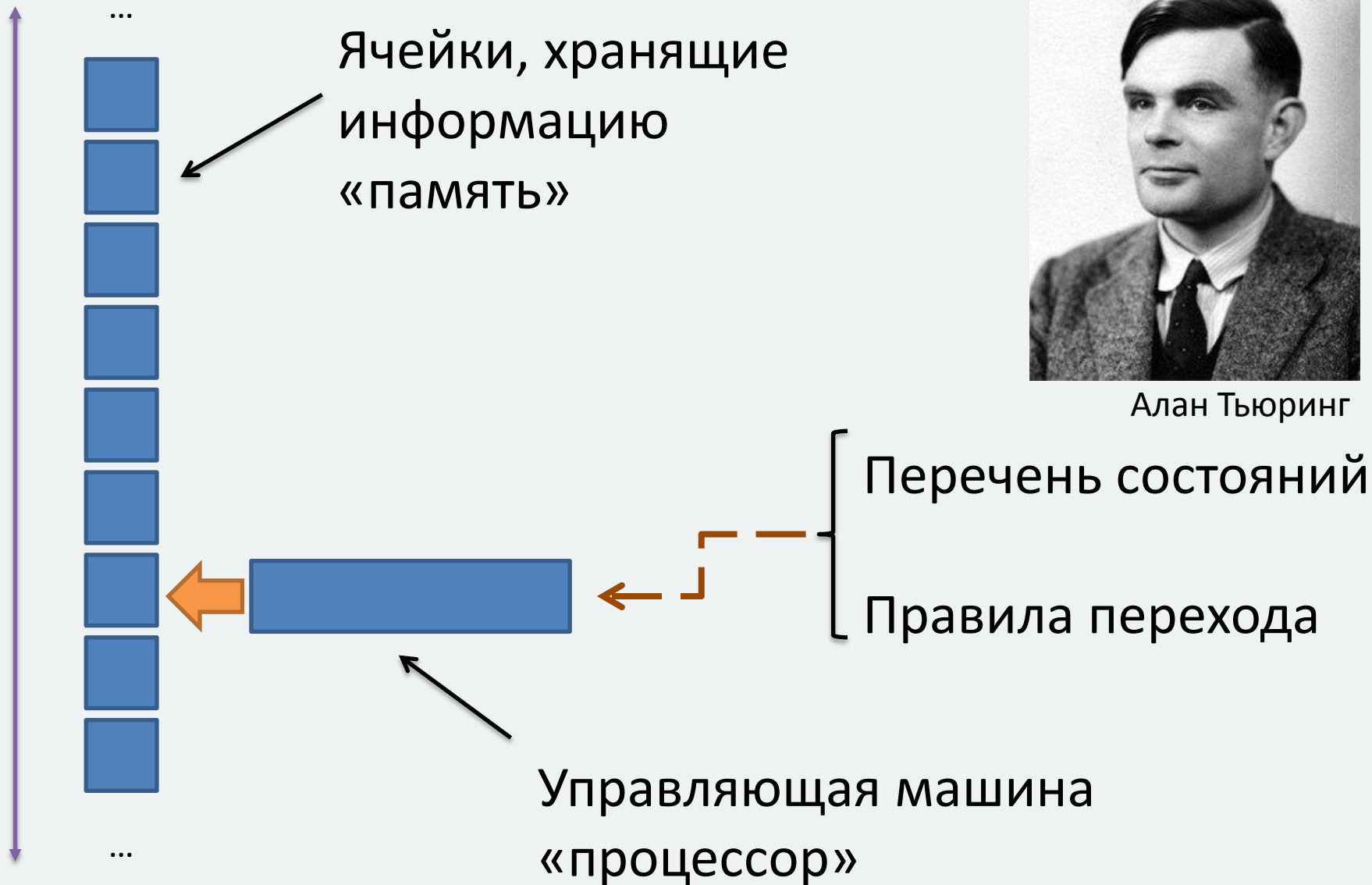
Алгоритм: история, определение



Слово «алгоритм», или «алгорифм» – от английского algorithm, происходит от имени учёного Абу Абдуллах Мухаммеда ибн Муса аль-Хорезми.

Алгоритм - это организованная последовательность действий, понятных для некоторого исполнителя, ведущая за **конечное число шагов** к решению поставленной задачи.

Машина Тьюринга



Тезисы Чёрча-Тьюринга

Любая функция, которая может быть вычислена физическим устройством, может быть вычислена машиной Тьюринга



Алан Тьюринг



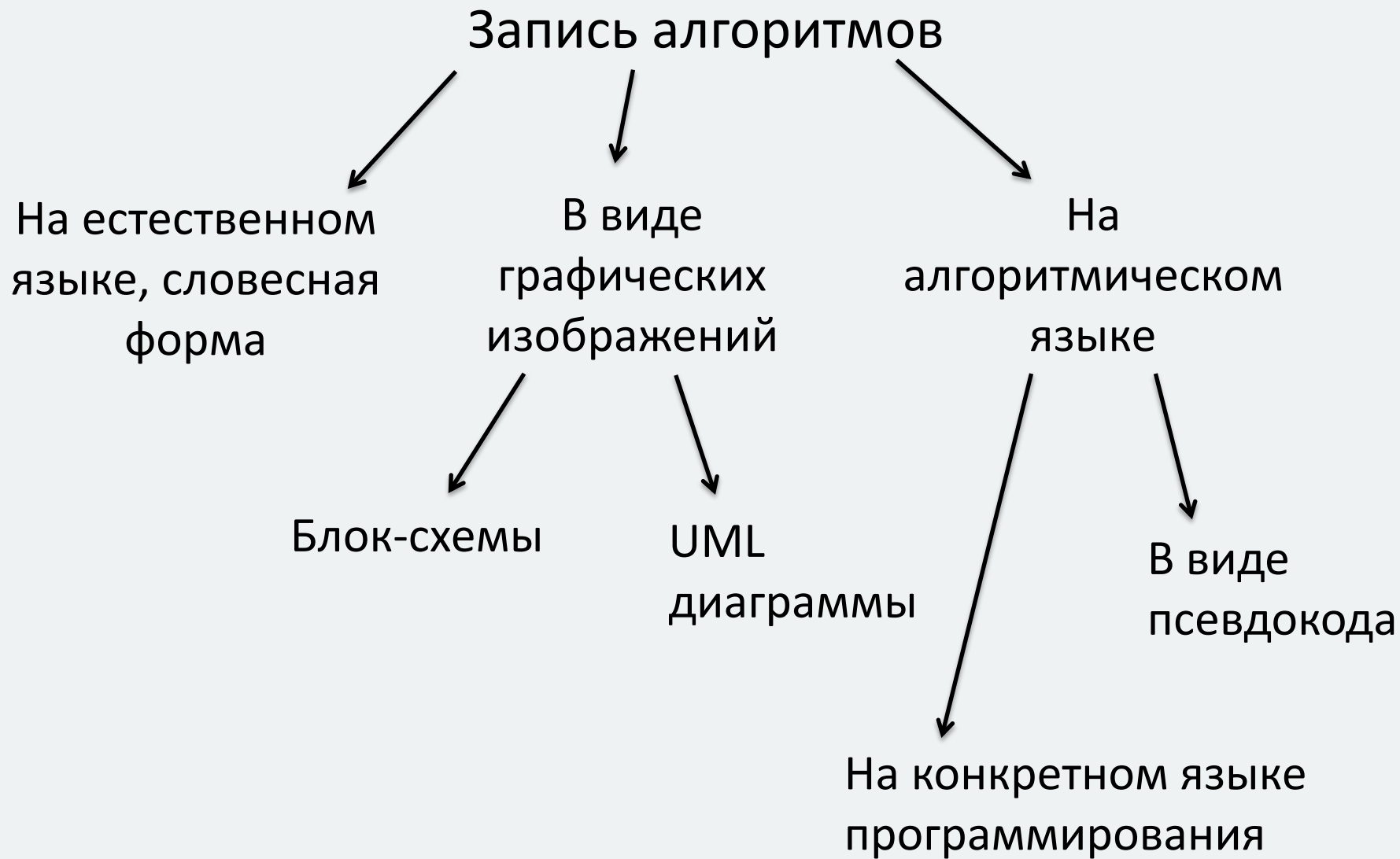
Алонзо Чёрч

Любой конечный физический процесс, не использующий аппарат, связанный с непрерывностью и бесконечностью, может быть вычислен физическим устройством

Свойства алгоритмов

- **Дискретность** - алгоритм состоит из последовательности отдельных шагов - элементарных действий, выполнение которых на заданном уровне абстракции не представляет сложности и вполне понятно.
- **Корректность** - если алгоритм создан для решения определенной задачи, то для всех исходных данных он должен всегда давать правильный результат и ни для каких исходных данных не будет получен неправильный результат.
- **Детерминированность** - при задании одних и тех же исходных данных несколько раз алгоритм будет выполняться абсолютно одинаково и всегда будет получен один и тот же результат.
- **Массовость** - с помощью алгоритма можно решать не одну конкретную задачу, а любую задачу из некоторого класса однотипных задач при всех допустимых значениях исходных данных.
- **Конечность** - последовательность элементарных действий алгоритма не может быть бесконечной, неограниченной, хотя может быть очень большой
- **Результативность** - выполнение алгоритма обязательно должно привести к решению поставленной задачи, либо к сообщению о том, что при заданных исходных величинах задачу решить невозможно.

Формы записи алгоритмов

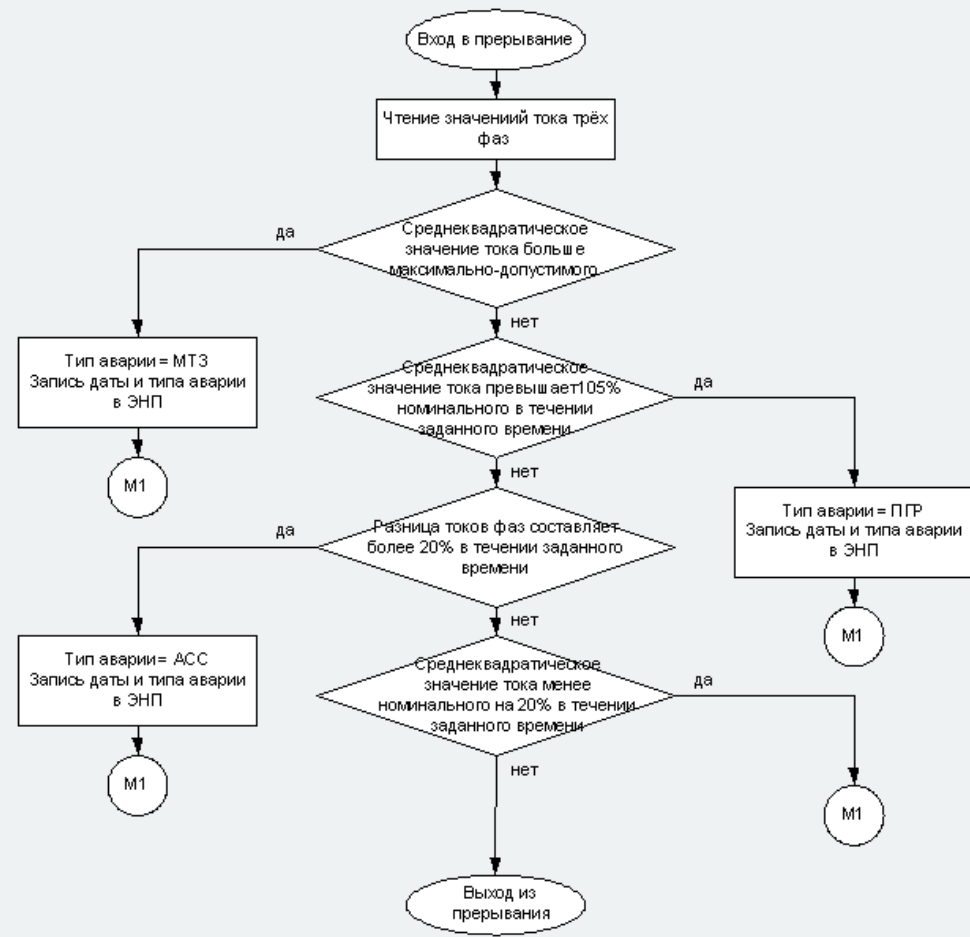
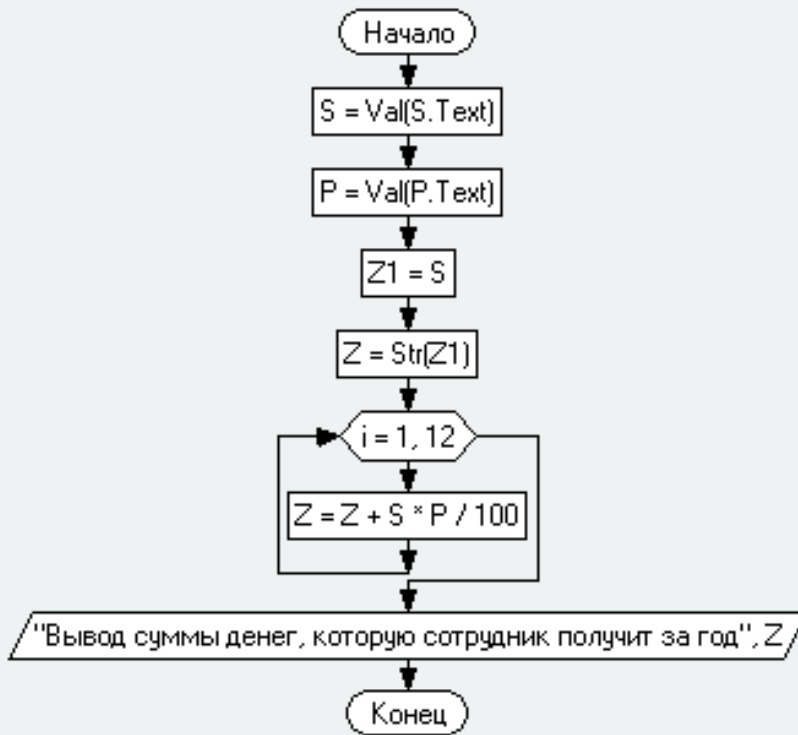


Формы записи алгоритмов: словесная

Программа сложения двух положительных чисел.

Сначала считываются с клавиатуры два числа, затем выполняется проверка того, что эти числа положительны. Если хотя бы одно число не положительно, выводится соответствующее сообщение и выполняется выход из программы. Если все числа ...

Графическая форма записи: блок-схемы



Графическая форма записи: диаграммы Насси-Шнейдермана



Функциональный блок
(действие)

Блок следования
(последовательность действий)



Блок решения
(условие)

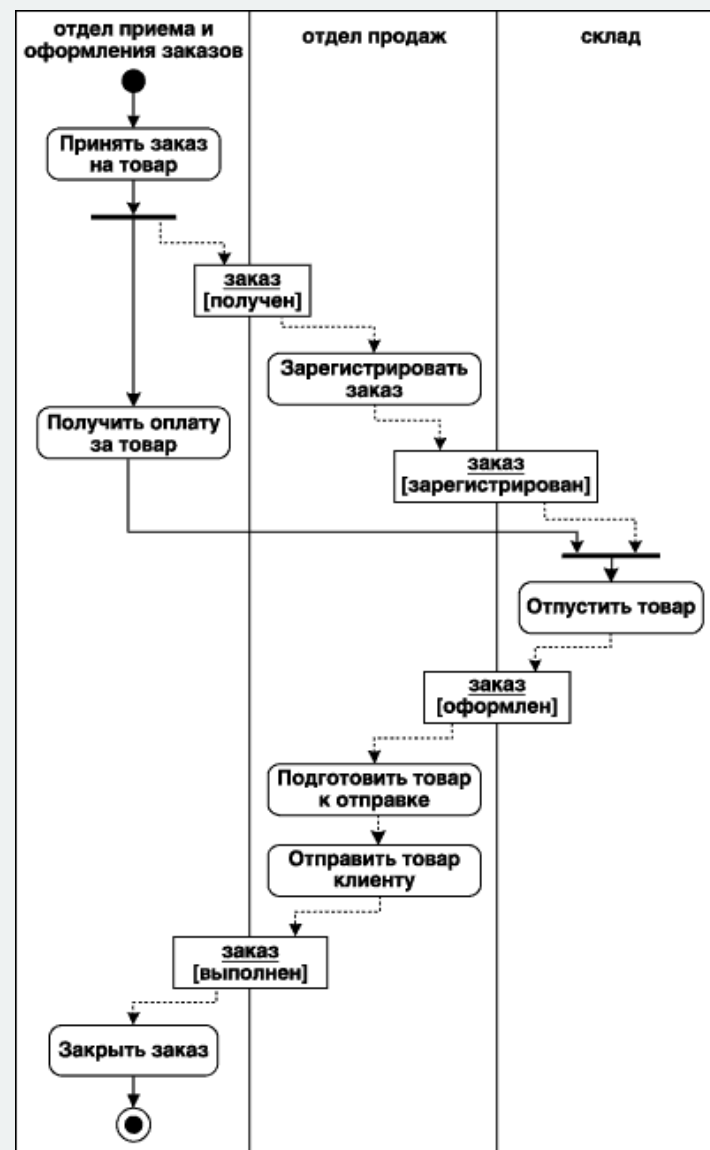
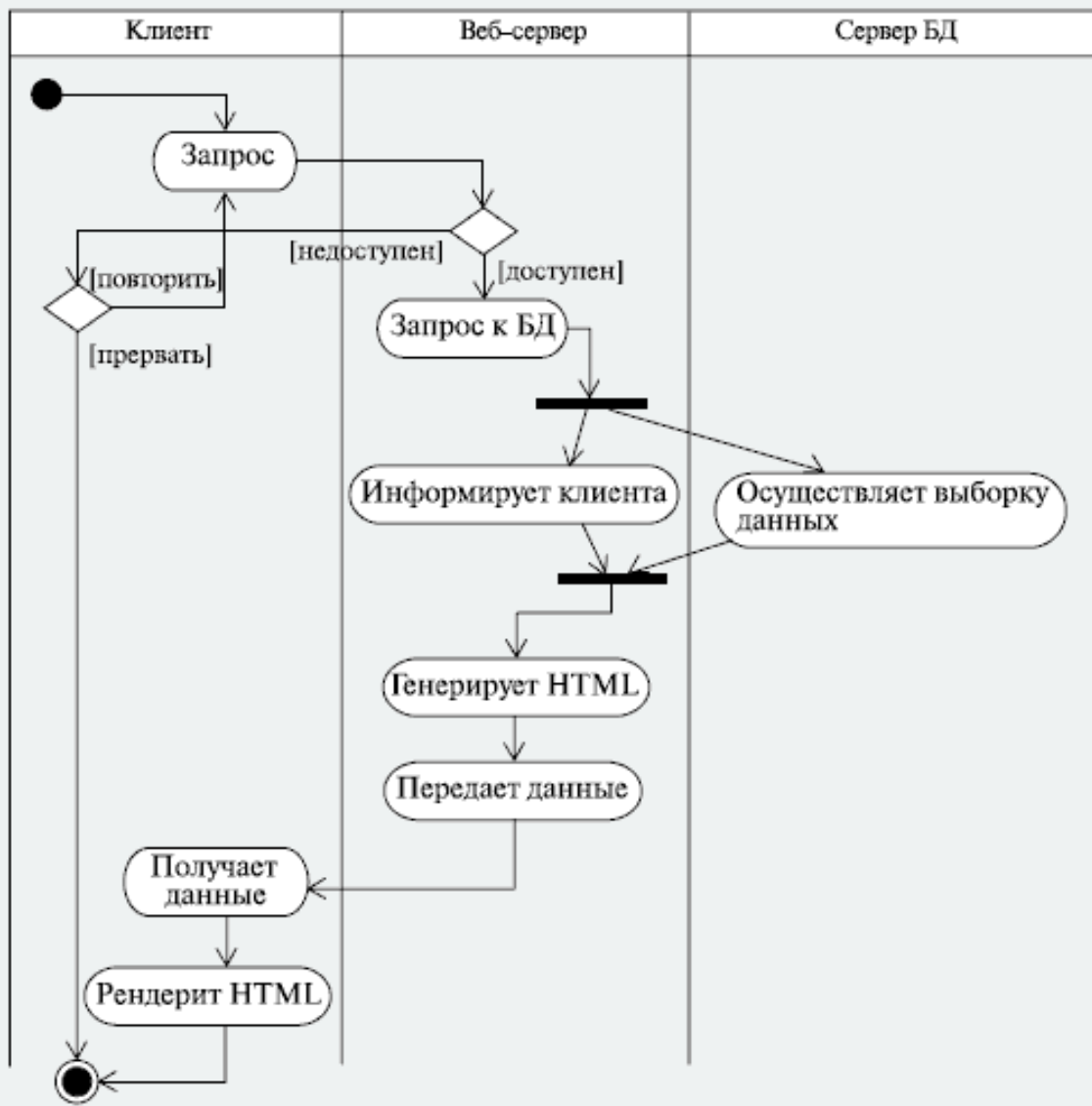


Блок «пока»
(цикл с
предусловием)

Действия,
если «да»

Действия,
если «нет»

Графическая форма записи: UML





Формы записи алгоритмов: код на языке программирования

```
program diag;
uses crt;

var
  a, b: word;

function Nod(x, y: word): word;
begin
  if (x <> 0) then
    Nod := Nod(y mod x, x)
  else
    Nod := y;
end;

begin
  ClrScr;
  WriteLn('Введите длины сторон прямоугольника: ');
  Write('a = ');
  ReadLn(a);
  Write('b = ');
  ReadLn(b);
  WriteLn;
  WriteLn('Количество единичных квадратов: ', a + b - NOD(a, b));
  ReadKey;
end.
```

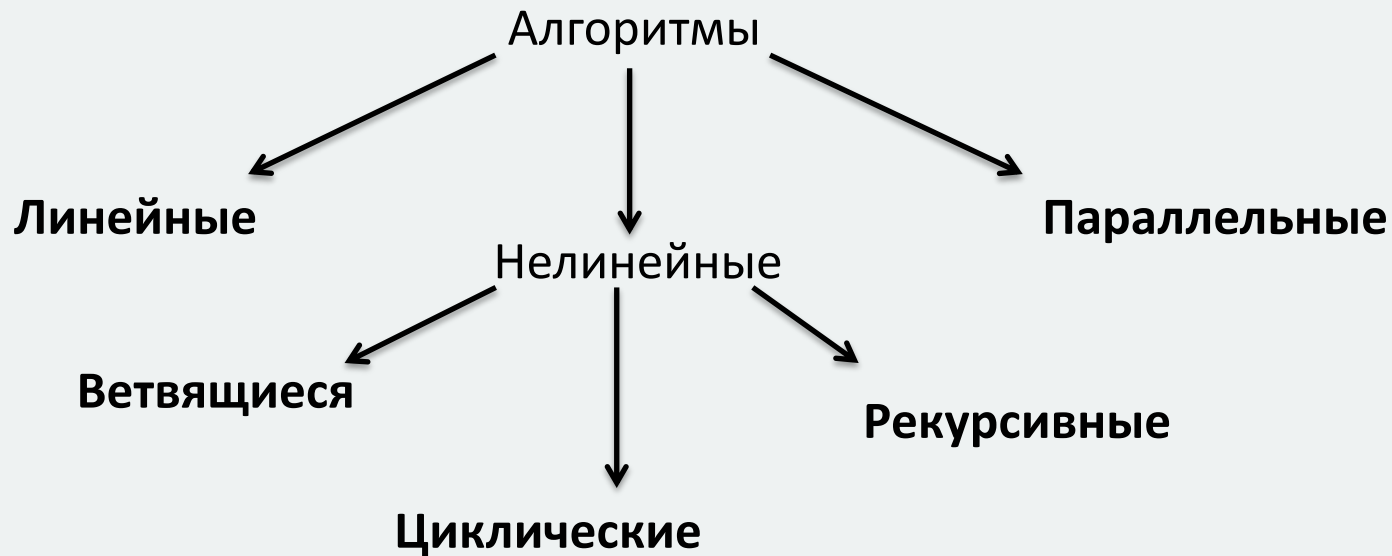
Формы записи алгоритмов: запись в виде псевдокода

```
for (int i = 0; i < N; ++i) {  
    scanf("%d", &x);  
    printf("%d", x + 2);  
}
```



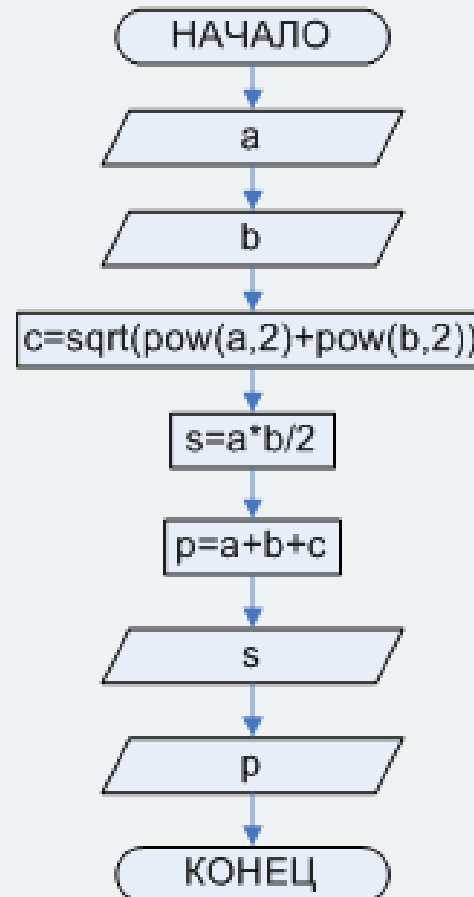
```
for i : 0 → N {  
    read x  
    print x + 2  
}
```

Виды алгоритмов с точки зрения их исполнения



Виды алгоритмов: линейные

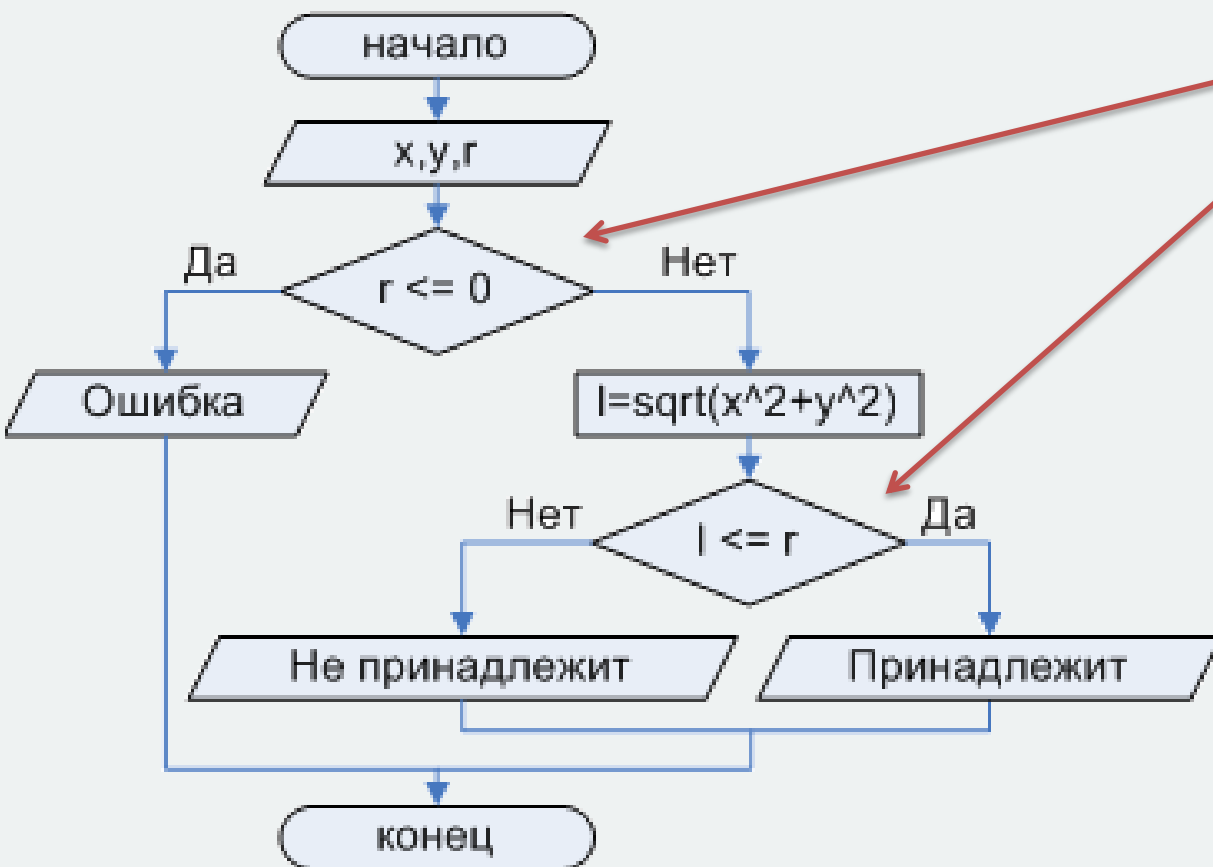
Линейные – на практике реально почти не применяются, но играют важную роль при разработке работы программы на высоком уровне абстракции.



Виды алгоритмов: ветвящиеся / разветвляющиеся

Разветвляющиеся алгоритмы – те, в которых есть проверка логических выражений.

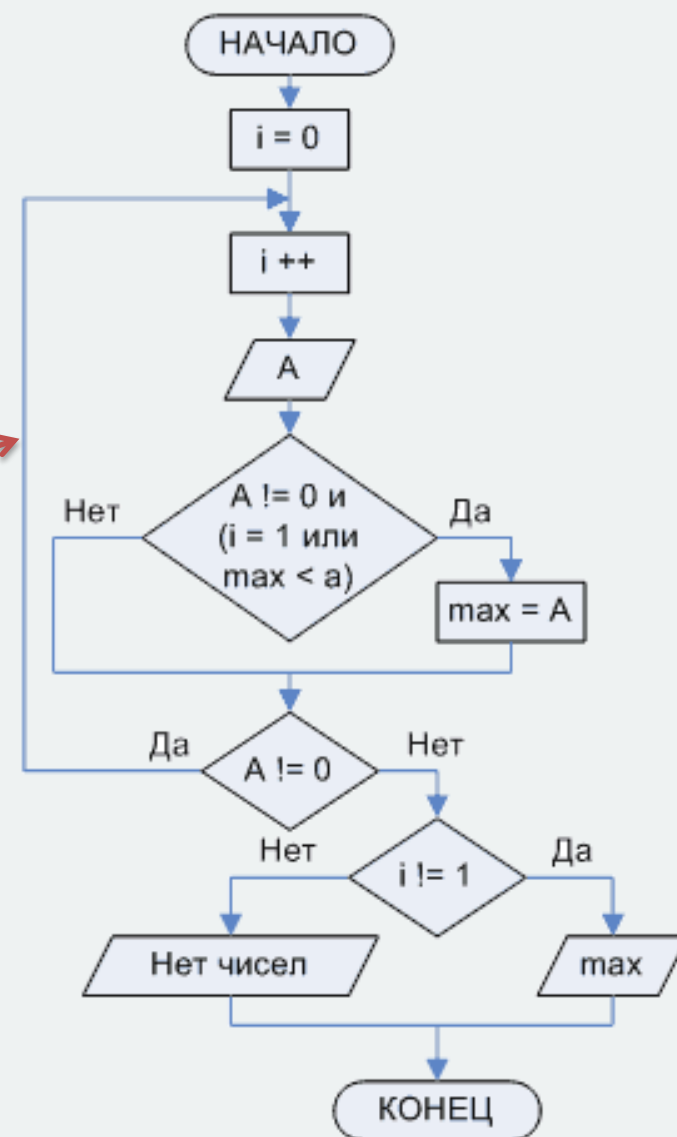
Признаки ветвления



Виды алгоритмов: циклические

Циклические алгоритмы – те, в которых используется многократное повторное выполнение одного и того же программного кода, реализованного в теле цикла.

Признак
циклическости





Виды алгоритмов: рекурсивные (1)

Рекурсивные алгоритмы – те, в которых подпрограмма вызывается сама из себя.

Задача: считать с клавиатуры число, найти и вывести на экран число Фибоначчи, соответствующее этому числу.

Виды алгоритмов: рекурсивные (2)

```
long Fib_NoRec(long A) {  
    long a = 0, b = 1, c = 0;  
    while (A - 1) {  
        c = a + b;  
        a = b;  
        b = c;  
        --A;  
    }  
    return c;  
}
```

← Перебор

```
long Fib_Rec(long A) {  
    if (A == 0 || A == 1)  
        return A;  
  
    return (Fib_Rec(A - 1) + Fib_Rec(A - 2));  
}
```

Рекурсия →

Виды алгоритмов по принципу работы

Детерминированные (жёсткие) алгоритмы – предполагают одну и ту же последовательность действий вне зависимости от входных данных.

Вероятностные (гибкие, адаптивные) алгоритмы – предполагают различное решение в зависимости от некоторых случайным образом генерируемых данных.

Эвристические (статистически верные) алгоритмы – не имеют чёткого обоснования, но дают верный ответ в большинстве случаев.

Парадигмы разработки алгоритмов

Линейные – алгоритмы, последовательно обрабатывающие данные.

Разделяй и властвуй – при использовании этой парадигмы разработки данные делятся на блоки и алгоритм обрабатывает только интересующий его блок данных, удовлетворяющий некоторым критериям, а не весь набор.

Алгоритмы динамического программирования – основная идея парадигмы состоит в учёте ранее посчитанных данных при последующих вычислениях.

Алгоритмы работающие в ширину и в глубину – разработка алгоритмов с без применения рекурсивного подхода и с применением рекурсии.

Чем определяется сложность алгоритма?

Сложность алгоритма определяется числом некоторых операций в зависимости от числа обрабатываемых элементов.

«О большое» – математическое обозначение для сравнения асимптотического поведения функций

$$f(n) = O(g(n))$$

Такая запись читается следующим образом: функция $f(n)$ асимптотически ограничена сверху функцией $g(n)$

$O(N)$

$O(N \cdot \log N)$

Алгоритмическая сложность может измеряться для:

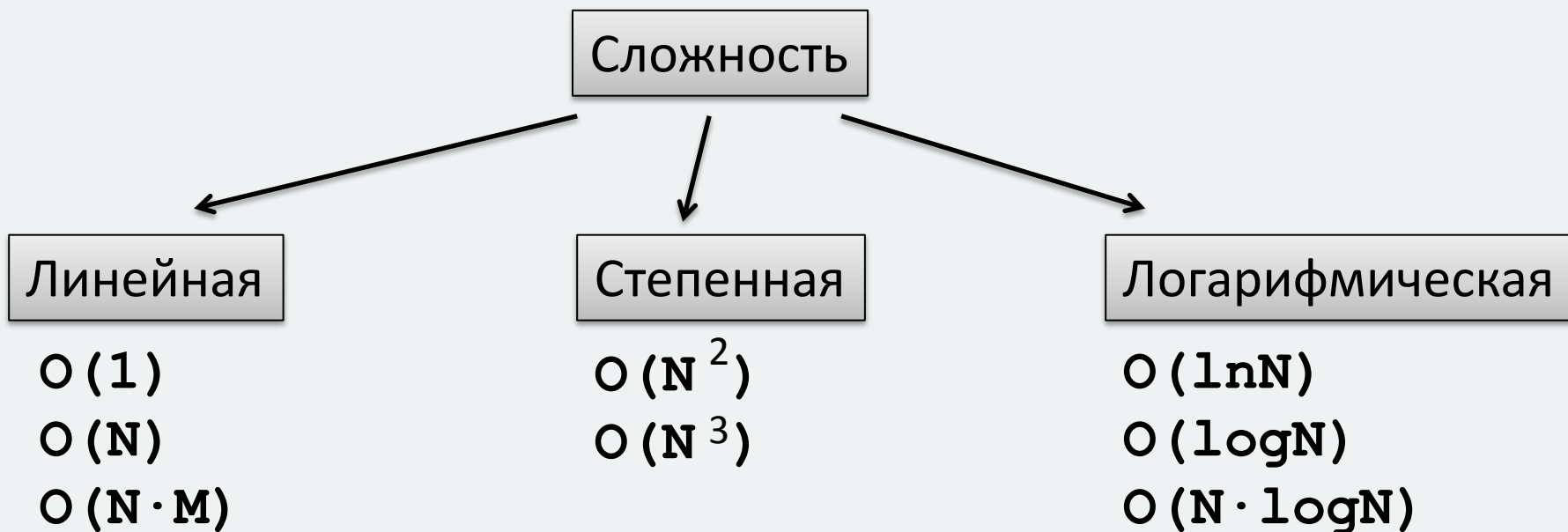
- худшего случая;
- среднего случая;
- лучшего случая.

Алгоритмическая сложность может измеряться для:

- числа операций;
- требуемого объёма памяти.



Примеры обозначений сложностей алгоритмов



сложность доступа к элементу массива
 $O(1)$

сложность доступа к элементу списка
 $O(N)$

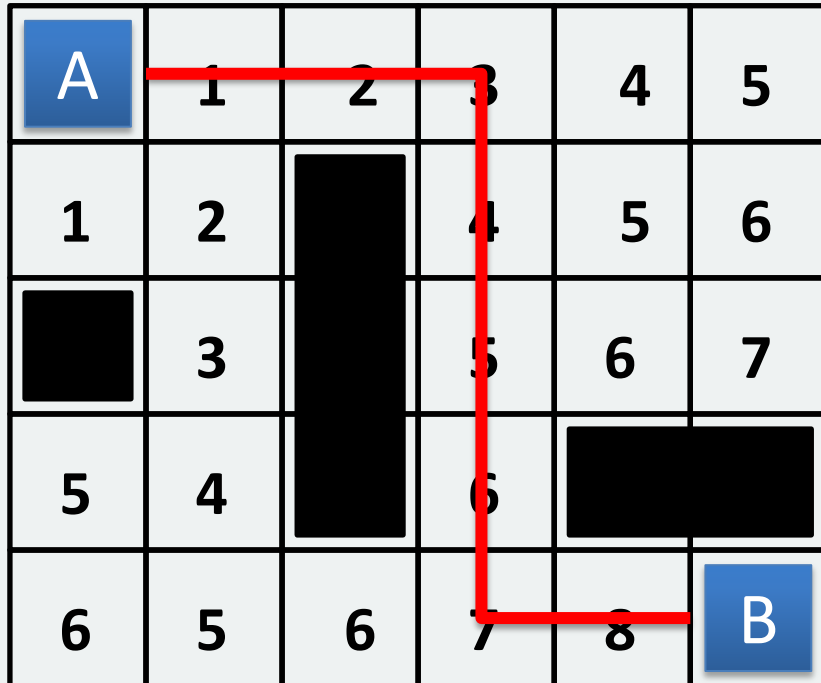
сложность обхода элементов матрицы
 $O(N^2)$

сложность плохих алгоритмов сортировки
 $O(N^2)$

сложность хороших алгоритмов поиска и сортировки
 $O(N \log N)$

Волновой алгоритм

Задача: найти кратчайшее расстояние между двумя точками
на плоскости



Шаг 1:

нанести на поле сетку

Шаг 2:

проставить первую волну вокруг
начальной точки

Шаг 3:

запустить цикл обхода всей матрицы,
проставляя следующие номера волны
вокруг текущего номера, пока не
дойдём до финиша

Шаг 4:

находим обратный путь по наименьшим
номерам от конечной точки