# Теория алгоритмов.

- Есть список с числами  $[a_1, a_2, ..., a_n]$
- Хотим отсортировать его и получить список  $[b,b_2,...,b_n]$  такой, что  $b_1 \leq b_2 \leq ... \leq b_n$
- Как сортировать?

# Алгоритм сортировки, который не нужно использовать в реальной жизни

- Есть список с числами  $[a_1, a_2, ..., a_n]$
- Шаг 1: случайно перемешиваем значения списка
- Шаг 2: проверяем, что у нас получится сортированный список. Если не получилось, возвращаемся на шаг 1.

• **Алгоритм** – точно заданный и понятный вычислителю (компьютеру) порядок действий, направленный на решение какой-либо задачи.

• Одни и те же задачи могут решаться по-разному

- Одни и те же задачи могут решаться по-разному
- Одно решение может оказаться эффективнее другого

- Одни и те же задачи могут решаться по-разному
- Одно решение может оказаться эффективнее другого
- Причём иногда оно эффективно по одному критерию, но проигрывает в другом

# Алгоритм сортировки №1 (bogosort)

- Есть список с числами  $[a_1, a_2, ..., a_n]$
- Шаг 1: случайно перемешиваем значения списка
- Шаг 2: проверяем, что у нас получится сортированный список. Если не получилось, возвращаемся на шаг 1.

В чём недостаток данного алгоритма?

# Алгоритм сортировки №1 (bogosort)

- Есть список с числами  $[a_1, a_2, ..., a_n]$
- Шаг 1: случайно перемешиваем значения списка
- Шаг 2: проверяем, что у нас получится сортированный список. Если не получилось, возвращаемся на шаг 1.

В чём недостаток данного алгоритма?

Подсказка: какова вероятность, что шаг 1 завершится успехом (для простоты предположим, что все значения списка уникальны)?

## Алгоритм сортировки №2

- Есть список с числами  $[a_1, a_2, ..., a_n]$
- Шаг 1: создаём пустой список  $a\_sorted$ , в котором будет храниться результат
- Шаг 2: находим минимальный элемент в a. Добавляем его в конец  $a\_sorted$  и удаляем из a.
- Шаг 3: если в a ещё есть хотя бы один элемент, возвращаемся к шагу 1.

Чем этот алгоритм лучше алгоритма №1?

**Теория алгоритмов** помогает предсказать, какой объём ресурсов будет потреблять алгоритм с ростом объёма входных данных, без необходимости программировать и запускать этот алгоритм.

**Теория алгоритмов** помогает предсказать, какой объём ресурсов будет потреблять алгоритм с ростом объёма входных данных, без необходимости программировать и запускать этот алгоритм.

Чтобы делать такие предсказания, нужно понимать, как работает наш вычислитель, то есть принять некоторые допущения про то, как устроены хранение и обработка данных в современных компьютерах.

#### Модель данных и вычислений

- Память (оперативная память) конечная последовательность битов. Биты поделены на куски байты. У каждого куска есть числовой адрес.
- Регистры несколько сотен полей фиксированной длины (32/64 бит) с очень быстрым доступом
- Процессор (CPU, central processing unit) устройство, изменяющее байты в памяти и проводящее вычисления над данными в регистрах с помощью определённого набора инструкций

## Модель данных и вычислений

- Компьютерная программа набор последовательно исполняемых инструкций процессора (в частности, язык ассемблера текстовое представление этих инструкций)
- Инструкции записывают или считывают данные из памяти. Считывание или запись данных в любой участок оперативной памяти занимает постоянное время (поэтому память называют RAM)
- У процессора есть некоторый набор базовых инструкций, позволяющий проводить вычисления над целыми и дробными числами.

#### Представление целых чисел в памяти

Положительное (неотрицательное) число можно представить в двоичной системе следующим образом:

$$n = 2^{0} a_{0} + 2^{1} a_{1} + ... + 2^{n-1} a_{n-1} = \sum_{i=0}^{n-1} 2^{i} a_{i}$$

Тогда  $n_{10} = (a_{n-1}a_{n-2} ... a_0)_2$ 

Предположим, у нас есть n бит. Какое максимальное и минимальное неотрицательное число можно записать таким образом?

#### Представление целых чисел в памяти

Положительное (неотрицательное) число можно представить в двоичной системе следующим образом:

$$n = 2^{0} a_{0} + 2^{1} a_{1} + ... + 2^{n-1} a_{n-1} = \sum_{i=0}^{n-1} 2^{i} a_{i}$$

Тогда  $n_{10} = (a_{n-1}a_{n-2} ...a_0)_2$ 

Предположим, у нас есть n бит. Какое максимальное и минимальное неотрицательное число можно записать таким образом?  $[0; 2^n - 1]$ . Это называется беззнаковым (unsigned) представлением числа.

# А как быть с отрицательными числами?

• Пусть первый бит числа обозначает знак, а представление отрицательного числа получается следующим образом:

$$-x = not(x) + 1$$

Где not — функция, изменяющая каждый бит числа на противоположный. Например, для 4-разрядных чисел

$$-1 = not(1) + 1 = not(0001_2) + 0001_2 = 1110_2 + 0001_2 = 1111_2$$

Это позволяет складывать и вычитать произвольные целые числа таким же образом, как и неотрицательные:

$$-1 + 1 = 1111_2 + 0001_2 = 0000_2 = 0$$

Какой диапазон чисел получается хранить в таком signed представлении, если на каждое число выделяется n бит?

# А как быть с отрицательными числами?

• Пусть первый бит числа обозначает знак, а представление отрицательного числа получается следующим образом:

$$-x = not(x) + 1$$

Где not — функция, изменяющая каждый бит числа на противоположный. Например, для 4-разрядных чисел

$$-1 = not(1) + 1 = not(0001_2) + 0001_2 = 1110_2 + 0001_2 = 1111_2$$

Это позволяет складывать и вычитать произвольные целые числа таким же образом, как и неотрицательные:

$$-1 + 1 = 1111_2 + 0001_2 = 0000_2 = 0$$

Какой диапазон чисел получается хранить в таком signed представлении, если на каждое число выделяется п бит?  $[-2^n; 2^{n-1}-1]$ .

- 1) Что будет, если результат сложения двух чисел выходит за допустимый диапазон (допустим, процессор не умеет сообщать об ошибках)
- 2) Как устроен тип данных int в Python3?

# А что насчёт дробных чисел?

• Далеко не все дробные числа можно точно представить в памяти компьютера. Почему?

# А что насчёт дробных чисел?

- Далеко не все дробные числа можно точно представить в памяти компьютера
- Можно попытаться точно так же перевести число в двоичную систему: n-1

$$n = \sum_{i=0}^{n-1} 2^{i} \ a_{i} + \sum_{i=1}^{m} a_{-i} \frac{1}{2^{i}}$$

Таким образом, фиксированное количество бит выделяется на целую (n) и дробную часть числа (m). Такое представление называется *числом с* фиксированной запятой.

Какими недостатками обладает такое представление?

# Числа с плавающей запятой

Представим произвольное действительное число в виде:

$$x = -1^{3HaK \text{ ЧИСЛА}} \times M \times 2^E$$

Здесь М — мантисса, дробное число с фиксированной запятой, а E — экспонента (показатель степени) — целое число.

Будем хранить знак отдельным битом, а сразу после него — мантиссу и экспоненту. Таким образом можно представить гораздо больший диапазон чисел.

#### Языки программирования

- Транслируют команды более высокого уровня в процессорные инструкции низкого уровня.
- Бывают интерпретируемые и компилируемые

#### Языки программирования

- Транслируют команды более высокого уровня в процессорные инструкции низкого уровня.
- Бывают интерпретируемые (Python, Javascript) и компилируемые (C, C++, Java, Go)
- Python интерпретируемый. Или нет?

# Как работает Python

- Программист пишет код на Python (.ру файлы)
- ... и пытается запустить его (python3 your\_entry\_point.py)
- Python собирает его в *байт-код* (.рус файлы) набор инструкций, понятный виртуальной машине.
- Виртуальная машина исполняет байт-код, преобразуя его в низкоуровневые инструкции процессора.

# А в чем все-таки разница между языками?

- На любом современном/популярном языке программирования можно вычислить все, что позволяют другие языки
- Скорость разработки важнее скорости работы можно выбрать более высокоуровневый язык
- Нужно разработать прототип можно выбрать более простой язык, привлечь менее квалифицированных специалистов и быстрее проверить поставленные гипотезы
- Обработку данных можно делать на Python и это будет быстро numpy написан на С

# А в чем все-таки разница между языками?

- Более низкоуровневые ЯП (C/C++) заставляют вас больше думать про то, как данные хранятся в памяти, высокоуровневые (Python) позволяют фокусироваться на решаемой задаче (но при этом низкоуровневые позволяют эффективнее использовать ресурсы)
- В более высокоуровневых языках обычно больше синтаксического сахара и меньше возможностей выстрелить себе в ногу
- Python позволяет программировать, не думая о том, как работает конкретная платформа

#### Динамическая типизация

- У каждой переменной в Python есть тип
- Тип переменной может меняться со временем (a = 1; a = "abc")
- Проверка совместимости типов производится при выполнении программы, в отличие от, скажем, С++
- B Python >= 3.5 есть type hints (модуль typing)

#### Почитать

- <a href="https://rushter.com/blog/python-integer-implementation">https://rushter.com/blog/python-integer-implementation</a>
- https://neerc.ifmo.ru/wiki/index.php?title=%D0%9F%D1%80%D0%B5%D0%B4%D1%81%D1%82%D0%B0%D0%B2%D0%BB%D0%B5%D0%BD%D0%B8%D0%B5\_%D1%87%D0%B8%D1%81%D0%B5%D0%BB\_%D1%81\_%D0%BF%D0%BB%D0%B0%D0%B2%D0%B0%D1%8E%D1%89%D0%B5%D0%B9\_%D1%82%D0%BE%D1%87%D0%BA%D0%BE%D0%B9 πpo float point
- <a href="https://habr.com/ru/post/112953/">https://habr.com/ru/post/112953/</a> еще про float point
- <a href="https://opensource.com/article/18/4/introduction-python-bytecode">https://opensource.com/article/18/4/introduction-python-bytecode</a>
- <a href="https://leanpub.com/insidethepythonvirtualmachine/read">https://leanpub.com/insidethepythonvirtualmachine/read</a> в подробностях про виртуальную машину Python