

Вероятностные вычисления

Что такое случайность

Событие считается случайным, если оно происходит непредсказуемо.

Примеры:

- Подбрасывание монеты
- Выпадение игральной кости
- Шарик в рулетке

Цель

- Для решения некоторых труднорешаемых задач можно успешно применять случайность

Сравнение классических и вероятностных алгоритмов

Что лучше вероятностный алгоритм с очень маленькой ошибкой или классический (детерминированный), но работающий в тысячи раз дольше.

Классический алгоритм работает всегда правильно, но за время работы может дать сбой железо, на котором он выполняется.

Вероятность ошибки

- Что такое алгоритм с вероятностью ошибки $1/10000$
- Если мы запустим алгоритм 10000 раз — получим правильный результат 9999 раз и ошибку всего один раз

Вероятностный алгоритм

- **Детерминированный алгоритм** при заданных входных данных выполняется однозначно.
- **Вероятностный алгоритм** при заданных входных данных может производить вычисления многими разными способами, один из которых выбирается случайным образом и выполняется

Первый способ выполнения вероятностного алгоритма

- Программа работает детерминировано за исключением нескольких операторов, в которых подбрасывается монета.
- **Оператор:** Flip a coin. If «орёл» then goto i else goto j .
- Подбросили монету, если «орел» перешли на строку i , если «решка» перешли на строку j

Второй способ выполнения вероятностного алгоритма

- Вероятностный алгоритм в начале своей работы выбирает один из нескольких вариантов выполнения
- Каждый из вариантов — детерминированный алгоритм. Для каждого примера задачи программа снова случайно выбирает новый алгоритм.

Пример вероятностного алгоритма.

- **Задача:** есть два компьютера R_1 и R_2
На R_1 - $x = x_1 \dots x_n$, на R_2 - $y = y_1 \dots y_n$. Время от времени надо сравнивать x и y .
- Детерминированный алгоритм требует передачи n бит.
- Вероятностному алгоритму достаточно $4 \log(n)$

То есть для $n = 10^{16}$ — всего 256 бит

Вероятностный алгоритм WITNESS для равенства

- **Шаг 1:** R_1 выбирает простое число $p < n^2$
- **Шаг 2:** R_1 вычисляет $s = x \bmod p$ и отправляет s и p компьютеру R_2
- **Шаг 3:** R_2 получает s и p , вычисляет $q = y \bmod p$

Если $q = s$, то R_2 выводит результат «равны»

Если $q \neq s$, то R_2 выводит результат «не равны»

Тестирование алгоритма WITNESS на входных данных

- **Пример 1:** $x = 15(01111)$, $y = 22(10110)$, $n = 5$

Множество простых чисел $\{2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19, 23\}$

Пусть $p = 5$ - « x и y не равны»

Если $p = 7$ - « x и y равны»

Упражнения

Упр.1: Существует ли ещё простое число кроме 7 для предыдущей задачи, чтобы был дан неверный ответ для $x = 01111$ и $y = 10110$

Упр.2: Пусть $x = y = 100110$, существует ли простое число $p < 36$, что алгоритм даст неверный ответ.

Упр.3: Пусть $x = 10011011$ и $y = 010101016$ найти сколько простых чисел $p < 64$ дадут правильный ответ и сколько неправильный

Оценка вероятности ошибок алгоритма

$$\text{Error}_{\text{WITNESS}(x, y)} = \frac{\text{(число плохих простых чисел для (x, y))}}{\text{(количество всех простых чисел меньше } n^2 \text{)}}$$

Высоконадежные вычисления

Допустим у нас есть шесть возможных простых чисел для какой-либо пары (x, y) , и среди них одно не является свидетелем.

Вероятность ошибиться $1/6 = 0,17$

Если повторить эксперимент пять раз, то мы ошибемся только, если все пять раз выберем не свидетеля, вероятность этого события

$$(1/6)*(1/6)*(1/6)*(1/6)*(1/6) = 1/6^5 = 0,00013$$