

# Randomized Algorithm

William Gozali  
Pelatnas 3 TOKI 2015

# Peringatan!

- Slide ini mengabaikan aspek perhitungan kompleksitas secara formal, jadi jangan mengacu pada slide ini untuk perkuliahan tentang algoritma atau statistika
- Namun, slide ini tetap dirancang supaya ide dan penjelasan kenapa randomized algorithm bagus dapat dimengerti

# Strategi Randomized...

- Las Vegas
- Monte Carlo



# Las Vegas

- Memanfaatkan keteracakan untuk mempercepat eksekusi algoritma
- Algoritma tetap menghasilkan **jawaban yang benar**
- Contoh: randomized quicksort, order statistic, treap

# Randomized Quicksort

- Pilih elemen yang akan menjadi pivot secara acak
- Algoritma tetap memiliki worst case  $O(N^2)$
- Secara rata-rata bekerja dalam  $O(N \log N)$ , biasa disebut sebagai expected  $O(N \log N)$
- Apa yang dimaksud expected?

# Expected Number

- Terjemahan ke Bahasa Indonesia: nilai harapan
- Contoh:

Peluang hari hujan adalah 0.1

Jika Pelatnas berlangsung 21 hari, kira-kira berapa hari yang diharapkan terjadi hujan?

= 2.1 hari

# Expected Number (lanj.)

- Sebuah dadu cacat akan menghasilkan suatu angka dengan peluang berikut:

Angka	Peluang
1	0.3
2	0.1
3	0.2
4	0.1
5	0.2
6	0.1

- Jika dadu dilempar 1x, berapa expected angka yang muncul?

# Expected Number (lanj.)

Angka	Peluang
1	0.3
2	0.1
3	0.2
4	0.1
5	0.2
6	0.1

$$= 1*0.3 + 2*0.1 + 3*0.2 + 4*0.1 + 5*0.2 + 6*1$$

$$= 3.1$$

- Cara menghitungnya adalah menjumlahkan semua nilai angka\*peluang



# Randomized Quicksort (lanj.)

- Misalkan angka yang akan diurutkan ada pada subarray  $A[l..r]$
- Asumsikan semua angka unik
- Jika digunakan random pivot, setiap elemen  $A[i]$  memiliki peluang yang sama untuk menjadi pivot

# Randomized Quicksort (lanj.)

- Semua kemungkinan partisi yang mungkin terjadi adalah:



# Randomized Quicksort (lanj.)

- Ada  $r-l+1$  kemungkinan partisi, masing-masing peluang terjadinya adalah  $1/(r-l+1)$



# Randomized Quicksort (lanj.)

- Jika  $T(n)$  menyatakan kompleksitas expected randomized quick sort untuk  $n$  data, maka :

$$T(n) = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n (T(i-1) + T(n-i-1)) + O(n)$$

- Penyelesaian untuk hubungan  $T(n)$  tersebut adalah  $T(n) = O(n \log n)$
- Jadi kompleksitas expected dari randomized quick sort adalah  $O(n \log n)$

# Order Statistic

- Diberikan array berisi  $N$  bilangan, cari bilangan terkecil ke- $K$
- Solusinya mirip seperti pada partisi quick sort:
  - Pilih salah satu elemen secara acak, pindah semua elemen yang lebih kecil dari elemen tersebut ke kiri dengan algoritma partisi (seperti pada quicksort)
  - Jika banyaknya elemen di sebelah kiri  $= K-1$ , artinya bilangan yang dipilih ini adalah bilangan ke- $K$
  - Jika banyaknya elemen di sebelah kiri  $< K-1$ , artinya jawabannya ada di kanan. Ulangi prosedur ini untuk subarray di kanan
  - Jika banyaknya elemen di sebelah kiri  $> K-1$ , artinya jawabannya ada di kiri. Ulangi prosedur ini untuk subarray di kiri

# Order Statistic (lanj.)

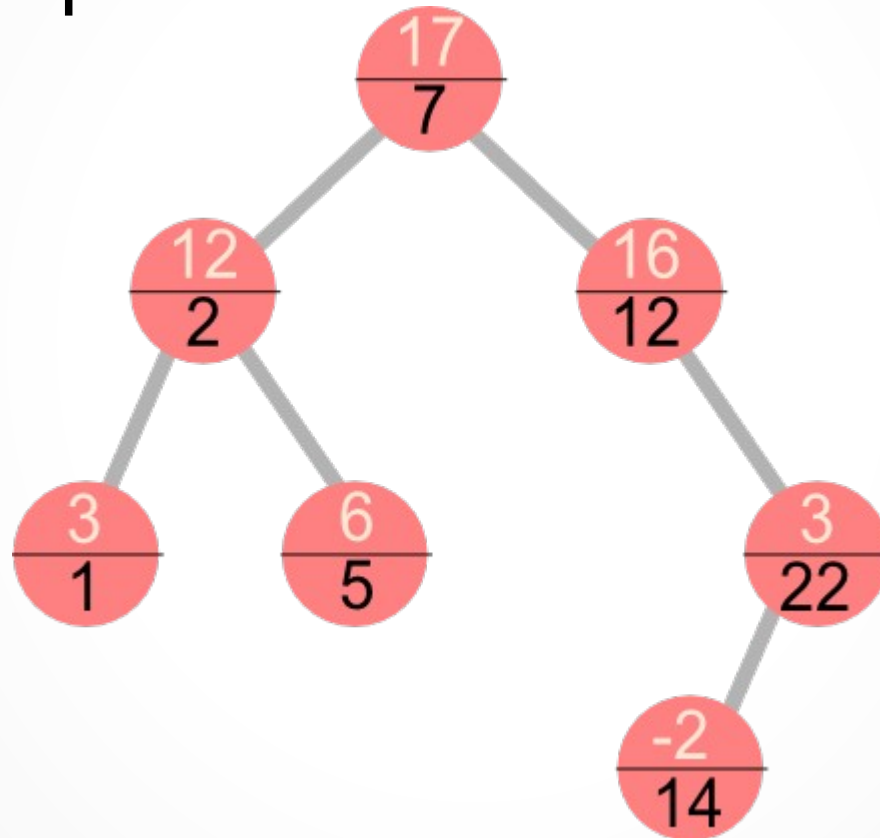
- Array = [1, 5, 3, 2, 4], cari bilangan terkecil ke-2
- Pilih salah satu elemen, misalnya 3
- Setelah dipartisi:
  - Bagian kiri = [1, 2]
  - Bagian kanan = [5, 4]
- Jadi solusinya ada di bagian kiri, ulangi lagi sampai ketemu
- Kompleksitas expected-nya adalah  $O(N)$

# Treap

- Varian dari BBST
- Setiap node menyimpan informasi tambahan: prioritas
- Nilai prioritas ini di-random
- Untuk setiap node, nilai prioritasnya harus lebih besar dari prioritas anak-cucunya (seperti heap)
- Untuk setiap node, nilai key-nya harus lebih besar dari seluruh key anak-cucu di subtree kiri, dan lebih kecil dari seluruh key anak-cucu di subtree kanan (seperti BST)

# Treap (lanj.)

- Contoh treap

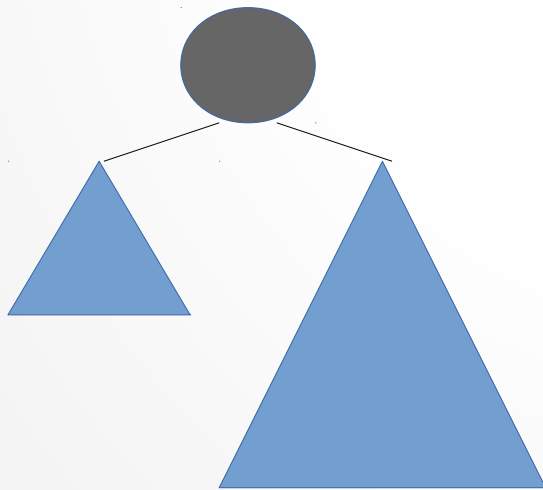


- Berapa kedalaman expected dari treap?



# Treap (lanj.)

- Analisisnya mirip seperti randomized quicksort
- Setiap elemen memiliki peluang yang sama untuk menjadi root node



- Kedalaman expected-nya adalah  $O(\log N)$

# Rangkuman

- Semua algoritma dan struktur data itu menggunakan pendekatan Las Vegas
- Sifat keteracakan dimanfaatkan untuk membuat algoritma lebih cepat, jarang terjebak di worst-case
- Jawaban dari algoritma/proses struktur data selalu benar

# Monte Carlo

- Strategi “coba-coba”
- Bentuk umumnya:

```
jawaban = null
while (belumPuas(jawaban)){
    tebakJawaban = random();
    if (lebihBaik(tebakJawaban, jawaban)){
        jawaban = tebakJawaban;
    }
}
```

# Monte Carlo (lanj.)

- Bisa juga untuk melakukan pemeriksaan yang sulit/lambat, tetapi diketahui prosedur cepat untuk memberikan informasi:
  - Jawaban mungkin benar
  - Jawaban pasti salah
- Contoh: periksa apakah suatu bilangan prima dan diketahui prosedur cepat untuk memberikan informasi:
  - Bilangan mungkin prima
  - Bilangan pasti bukan prima
- Pemeriksaan dengan cara ini diimplementasikan pada algoritma Miller-Rabin primality testing

# Monte Carlo (lanj.)

- Hasilnya **belum tentu benar**, meskipun mungkin **hampir benar**
- Baik digunakan jika jawaban yang dicari tidak harus paling optimal, cukup “hampir optimal”

# Aproksimasi Luas Objek

- Hitung luas buah pada gambar berikut:



# Aproksimasi Luas Objek (lanj.)

- Cara mudah: loop untuk setiap pixel-nya, increment luas bila warna pixel itu kekuningan, semacam flood-fill
- Kekurangannya: banyak pixel yang harus diperiksa
- Bagaimana jika:
  - Algoritma harus dijalankan pada mesin yang kecepataannya terbatas? Contoh: microcontroller robot
  - Jawaban tidak harus eksak

# Aproksimasi Luas Objek (lanj.)

- Strategi Monte Carlo:
  - Pilih beberapa pixel saja, misalnya  $N$
  - Misalnya di antara  $N$  pixel itu, ada  $K$  pixel yang warnanya kekuningan
  - Aproksimasi luas buah =  $K/N * \text{luas gambar}$
- Semakin banyak  $N$  (titik sampel), semakin akurat hasil perhitungan



# Verifikasi Perkalian Matriks

- Diberikan 3 matriks berukuran  $N \times N$ , misalnya bernama  $A$ ,  $B$ , dan  $C$
- Dinyatakan bahwa  $A * B = C$
- Periksa apakah benar  $A * B = C$ !

# Verifikasi Perkalian Matriks (lanj.)

- Jika  $N$  cukup besar (misalnya 2000), mengalikan matriks  $N \times N$  bisa lambat
- Strategi Monte Carlo:
  - Pilih elemen pada matriks  $C$ , misalnya  $C[i][j]$
  - Periksa apakah  $A[i][:] * B[:,j] = C[i][j]$
  - Ulangi untuk nilai  $i$  dan  $j$  yang lainnya sampai puas
  - Jika ada satu saja pasangan  $i$  dan  $j$  yang tidak memenuhi  $A[i][:] * B[:,j] = C[i][j]$ , artinya  $A * B$  bukan  $C$
- Kompleksitasnya  $O(kN)$ , dengan  $k$  = banyak percobaan

# Aplikasi Lainnya

- Algoritma primality testing → Miller-Rabin
- Dunia number theory dan analisis probabilitas
- Dunia fisika: fluida, gerakan
- Dunia IOI: soal output only