

### **Greedy**

Tim Olimpiade Komputer Indonesia

#### Pendahuluan

#### Melalui dokumen ini, kalian akan:

- Memahami konsep Greedy.
- Menyelesaikan beberapa contoh persoalan *Greedy* sederhana.



#### Greedy

Greedy merupakan sebuah teknik dalam strategi penyelesaian masalah, bukan suatu algoritma khusus.



#### **Konsep Greedy**

Suatu persoalan dapat diselesaikan dengan teknik *Greedy* jika persoalan tersebut memiliki memiliki properti berikut:

- Solusi optimal dari persoalan dapat ditentukan dari solusi optimal sub-persoalan tersebut.
- Pada setiap sub-persoalan, ada suatu langkah yang bisa dilakukan yang mana langkah tersebut menghasilkan solusi optimal pada sub-persoalan tersebut. Langkah ini disebut juga Greedy Choice.



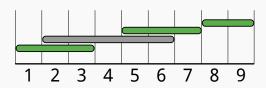
#### **Contoh Soal: Activity Selection**

- Diberikan N buah aktivitas.
- Aktivitas ke-i dinyatakan dalam  $\langle a_i.start, a_i.end \rangle$ .
- Artinya, aktivitas ini dimulai pada waktu a<sub>i</sub>.start dan berakhir pada waktu a<sub>i</sub>.end.
- Pada setiap satuan waktu, Anda dapat mengikuti paling banyak satu aktivitas.
- Anda ingin mengatur jadwal sedemikian sehingga Anda bisa ikut aktivitas sebanyak mungkin.



#### **Contoh Activity Selection**

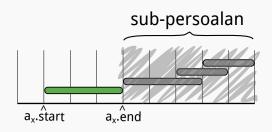
- Sebagai contoh, diberikan 4 buah aktivitas: [<1,3>,<2,6>,<5,7>,<8,9>].
- Anda dapat hadir di 3 aktivitas berbeda yang tidak saling tindih, yaitu < 1, 3 >, < 5, 7 >, dan < 8, 9 >.





## **Solusi Activity Selection**

- Misalkan kegiatan pertama yang kita ikuti adalah kegiatan ke-x.
- Kegiatan selanjutnya yang diikuti haruslah memiliki waktu awal ≥ a<sub>x</sub>.end.
- Lebih jauh lagi, ternyata kita mendapat persoalan yang serupa, hanya saja ukurannya lebih kecil.
- Dengan kata lain, kita memperoleh sub-persoalan.





# Solusi Activity Selection (lanj.)

Pertanyaan: aktivitas mana yg akan pertama kali dipilih?

Perhatikan pilihan berikut:

- Memilih aktivitas dengan waktu mulai paling awal.
- Memilih aktivitas dengan durasi paling singkat.
- Memilih aktivitas dengan waktu akhir paling awal.



#### Memilih Aktivitas Pertama

Memilih aktivitas dengan waktu mulai paling awal:

- Bisa jadi ada aktivitas yang mulai lebih awal, tetapi memiliki durasi yang sangat panjang sehingga menyita waktu.
- Memilih aktivitas yang mulai paling awal belum pasti optimal.

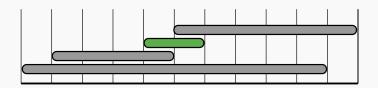




## Memilih Aktivitas Pertama (lanj.)

#### Memilih aktivitas dengan durasi paling singkat:

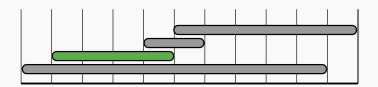
- Bisa jadi aktivitas dengan durasi paling singkat ini memotong dua aktivitas lain yang sebenarnya dapat kita ikuti.
- Pilihan ini juga belum pasti menghasilkan solusi optimal.



# Memilih Aktivitas Pertama (lanj.)

Memilih aktivitas dengan waktu akhir paling awal:

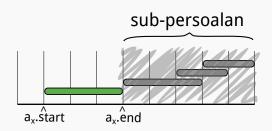
- Dengan memilih aktivitas yang selesai lebih awal, kita mempunyai sisa waktu lebih banyak untuk aktivitas lainnya.
- Tanpa peduli kapan aktivitas ini mulai atau berapa durasinya, memilih yang selesai lebih awal pasti menguntungkan.
- Pilihan ini adalah merupakan Greedy Choice, yang selalu menghasilkan solusi optimal.





#### **Penyelesaian Activity Selection**

- Kini kita dapat menentukan aktivitas yang akan diikuti pertama kali.
- Selanjutnya kita mendapatkan sub-persoalan, yang ternyata dapat diselesaikan dengan cara serupa!





#### **Contoh Eksekusi Activity Selection**

Berikut contoh cara pemilihan aktivitas yang optimal.



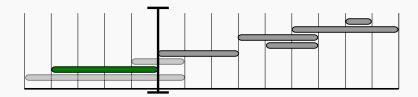


Dimulai dari memilih aktivitas pertama.



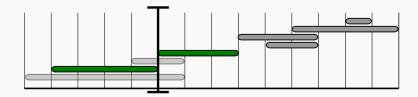


Selanjutnya kita mendapatkan sub-persoalan. Beberapa aktivitas kini tidak dapat dipilih lagi.



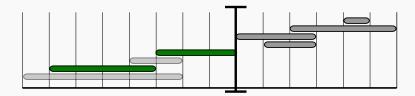


Masalah yang kita hadapi serupa dengan masalah sebelumnya. Kita tinggal memilih aktivitas yang berakhir paling awal.



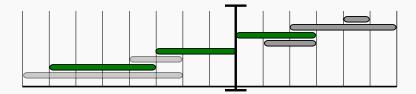


Kembali kita mendapatkan sub-persoalan....



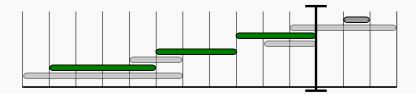


Pilih lagi aktivitas yang berakhir paling awal.





Didapatkan lagi sub-persoalan....





Pilih lagi aktivitas yang berakhir paling awal.





#### Selesai!

Tidak ada cara lain yang memberikan hasil lebih optimal.





#### Implementasi Solusi Activity Selection

```
SOLVEACTIVITYSELECTION(a[], N)
   // Urutkan a secara menaik berdasarkan a[i].end
   SORTBYENDINGTIME (a, N)
   selectedCount = 0
3
  startTime = 1
  for i = 1 to N
6
       if (a[i].start >= startTime)
            selectedCount = selectedCount + 1
            startTime = a[i].end + 1
8
9
   return selectedCount
```



#### **Analisis Kompleksitas**

- Mengurutkan aktivitas berdasarkan waktu berakhirnya dapat dilakukan dalam  $O(N \log N)$ , jika *Quicksort* digunakan.
- Setelah diurutkan, pemilihan aktivitas dapat dilakukan dalam O(N).
- Kompleksitas akhirnya O(N log N).
- Cepat dan efisien!



#### Selingan

- Greedy Choice memungkinkan kita untuk memilih suatu keputusan yang dijamin akan menghasilkan solusi optimal, tanpa peduli ke depannya seperti apa.
- Hal ini memberi kesan "rakus", yaitu hanya mementingkan masalah yang sedang dihadapi dan selalu mengambil keputusan terbaik saat ini.
- Inilah sebabnya teknik ini dinamakan Greedy.



#### Permasalahan pada Algoritma Greedy

#### Perhatikan contoh soal berikut:

- Anda ingin menukar uang \$12 dengan pecahan koin \$5, \$2, dan \$1.
- Anda ingin menukar dengan jumlah koin sekecil mungkin.



#### Permasalahan pada Algoritma Greedy

- Greedy Choice yang terpikirkan adalah dengan memilih pecahan koin dengan nominal terbesar yang mungkin untuk tiap sub-persoalan.
- Pertama kita pilih pecahan \$5, sehingga tersisa \$7 lagi yang harus dipecah.
- Selanjutnya kita pilih \$5 lagi dan menyisakan \$2 untuk dipecah.
- Akhirnya, kita pilih \$2 sebagai pecahan terakhir.
- Solusi dari kasus ini adalah dengan menggunakan 3 keping koin.



Dengan soal yang sama, bagaimana jika pecahan koin yang tersedia bernilai \$5, \$4, dan \$1?



- Dengan algoritma *Greedy*, kita akan menukar \$12 dengan pecahan \$5, \$5, \$1, dan \$1.
- Padahal ada solusi yang lebih baik, yaitu menggunakan 3 keping koin pecahan \$4.
- Pada kasus tersebut, Greedy Choice yang tidak selalu dapat menghasilkan solusi optimal.
- Permasalahan ini tidak dapat diselesaikan oleh algoritma Greedy.



- Pembuktian kebenaran algoritma Greedy tidaklah mudah.
- Biasanya akan ada beberapa pilihan Greedy Choice yang ada, yang mana tidak semuanya bisa menghasilkan solusi optimal.
- Ketika menemukan suatu Greedy Choice, sangat dianjurkan untuk menguji kebenaran dari pilihan tersebut sebelum diimplementasikan.



- Pengujian yang dapat dilakukan adalah dengan mencoba membuat contoh kasus yang dapat menggagalkan Greedy Choice tersebut.
- Teknik ini biasa disebut proof by counter-example.
- Jika ditemukan satu saja contoh kasus yang mana Greedy Choice yang diajukan tidak menghasilkan solusi optimal, maka Greedy Choice tersebut dinyatakan salah.



#### Saran

- Algoritma Greedy terkadang mudah untuk dipikirkan dan mudah untuk diimplementasikan, namun sulit untuk dibuktikan kebenarannya.
- Pembuktian kebenaran algoritma Greedy bisa jadi membutuhkan pembuktian matematis yang kompleks dan memakan waktu.
- Pada suasana kompetisi, intuisi dan pengalaman sangat membantu untuk menyelesaikan soal bertipe Greedy
- Berhati-hati dan telili saat mengerjakan soal bertipe Greedy.
   Perhatikan setiap detil yang ada, karena bisa berakibat fatal.



#### **Penutup**

- Untuk dapat menguasai *Greedy*, Anda perlu banyak berlatih dan berpikir secara cerdik.
- Selamat berlatih untuk mengasah "kerakusan" Anda :)

