Kelompok 15

Algoritma Greedy

Oleh:

- 1. Muhammad Afif Nur Azizi (1901010275)
- 2.M Puad Bawazir (1901010241)



Definisi

Algoritma greedy adalah
 Pendekatan untuk memecahkan
 persoalan secara bertahap / step
 by step dengan memilih opsi
 terbaik sehingga dihapkan dapat
 mendapatkan hasil yang optimal

Jenis persoalan Optimasi

Maximization (Maksimasi)

 Merupakan sebuah metode untuk mendapatkan hasil yang paling maksimal

Minimization (Minimasi)

 Merupakan sebuah metode untuk mendapatkan hasil yang paling minimal

KASUS PENUKARAN UANG



Contoh: Tersedia banyak koin 1, 5, 10, 25

Uang senial A = 32 dapat di tukar dengan banyak cara berikut :

32 = 1 + 1 + ...+ 1

32 Koin

32 = 5 + 5 + 5 + 5 + 10 + 1 + 1

7 Koin

32 = 10+ 10 + 10 + 1 + 1

5 Koin

.... dst

Solusi minimum yang akan di temukan: 32 = 25 + 5 + 1+1 4 Koin

Strategi greedy

Memilih nilai terbesar dari himpunan koin yang tersisa pada setiap langkah.

A = 32, Koin penukaran yang tersedia: 1, 5, 10, dan 25

Langkah 1: Pilih 1 buah koin dengan nilai 25

Langkah 2: Pilih 1 buah koin dengan nilai 5

Langkah 3: Pilih 1 buah koin dengan nilai 1

Langkah 4: Pilih 1 buah koin dengan nilai 1

Total = 25

Total = 25 + 5 = 30

Total = 25 + 5 + 1 = 31

Total = 25 + 5+ 1 +1 = 32



Elemen-elemen algoritma greedy:



1. Himpunan Kandidat (C)

Berisi kandidat yang akan di pilih pada setiap langkah, dalam kasus penukaran uang tadi yang termasuk dalam eleme kandidat adalah Koin yang bisa di tukarkan diantaranya 1, 5, 10, 15

2. Himpunan Solusi (S)

Bersisi Kandidat yang sudah di pilih.

3. Fungsi Solusi

Fungsi yang menentukan apakah himpunan kandidat yang sudah dipili sudah memberikan solusi

4. Fungsi Seleksi

Fungsi yang melakukan pemilihan kandidat berdasarkan strategi greedy tertentu.

5. Fungsi Kelayakan (Feasible)

Fungsi yang memeriksa apakah kandidat yang dipilih dapat dimasukkan ke dalam himpunan solusi

6. Fungsi Objektif

Fungsi yang memaksimumkan atau meminimumkan

Skema umum algoritma greedy:

```
function greedy(C: himpunan_kandidat) → himpunan_solusi
{ Mengembalikan solusi dari persoalan optimasi dengan algoritma greedy }
Deklarasi
  x: kandidat
  S: himpunan solusi
Algoritma:
   S ← {} { inisialisasi S dengan kosong }
   while (not SOLUSI(S)) and (C \neq \{\}) do
       x ← SELEKSI(C) { pilih sebuah kandidat dari C}
       C \leftarrow C - \{x\} { buang x dari C karena sudah dipilih }
       if LAYAK(S ∪ {x}) then { x memenuhi kelayakan untuk dimasukkan ke dalam himpunan solusi }
           S \leftarrow S \cup \{x\} { masukkan x ke dalam himpunan solusi }
       endif
   endwhile
   \{SOLUSI(S) \text{ or } C = \{\}\}
   if SOLUSI(S) then { solusi sudah lengkap }
      return S
   else
     write('tidak ada solusi')
   endif
```

Terimakasih

