

Greedy

m.Syahdan.rifaldi
Isfandiar

Definisi

- *Greedy=Tamak/Rakus*
- *Algoritma greedy merupakan metode untuk memecahkan persoalan optimasi.*
- *Persoalan optimasi (optimization problems):*



1. *Maksimasi (maximization)*
2. *Minimasi (minimization)*

Definisi

- Algoritma *greedy* adalah algoritma yang memecahkan masalah langkah per langkah, pada setiap langkah:
 1. Ambil pilihan yang terbaik yang dapat diperoleh pada saat itu tanpa memperhatikan konsekuensi ke depan (prinsip “*take what you can get now!*”)
 2. Berharap bahwa dengan memilih optimum lokal pada setiap langkah akan berakhir dengan optimum global.

PENERAPAN GREEDY ALGORITHM

Contoh persoalan optimasi:

(Masalah Penukaran Uang): Diberikan uang senilai RP 36. Tukar dengan pecahan uang yang ada. Berapa jumlah minimum lembar uang yang diperlukan untuk penukaran tersebut?

Contoh 1: lembaran uang yang tersedia RP 1,RP 5,RP 10,RP 20

PENERAPAN GREEDY ALGORITHM

Contoh persoalan optimasi:

(Masalah Penukaran Uang): Diberikan uang senilai RP 36. Tukar dengan pecahan uang yang ada. Berapa jumlah minimum lembar uang yang diperlukan untuk penukaran tersebut?

Contoh 1: lembaran uang yang tersedia RP 1,RP 5,RP 10,RP 20

- Penyelesaian
- Uang senilai RP 36 dapat ditukar dengan banyak cara berikut:
 - $36 = 1 + 1 + \dots + 1$ (36 lembar uang)
 - $36 = 5 + 5 + 5 + 5 + 10 + 5 + 1$ (7 lembar uang)
 - $36 = 10 + 10 + 10 + 5 + 1$ (5 lembar uang)
 - ... dst
- Minimum: $36 = 20 + 10 + 5 + 1$ (4 lembar uang)

PENERAPAN GREEDY ALGORITHM

- Tinjau masalah penukaran uang:
Strategi *greedy*:

Pada setiap langkah, pilih lembaran uang dengan nilai terbesar dari himpunan uang yang tersisa.

- Aturan :
- Misal: uang RP 36, lembaran yang tersedia:RP 1,RP 5,RP 10, dan RP 20

PENERAPAN GREEDY ALGORITHM

- Tinjau masalah penukaran uang:
Strategi *greedy*:

Pada setiap langkah, pilih lembaran uang dengan nilai terbesar dari himpunan uang yang tersisa.

- Aturan :
- Misal: uang RP 36, lembaran yang tersedia:RP 1,RP 5,RP 10, dan RP 20

Langkah 1: pilih 1 lembar uang RP 20 (Total =RP 20)

Langkah 2: pilih 1 lembar uang RP 10 (Total = RP 20 + RP 10 = RP 30)

PENERAPAN GREEDY ALGORITHM

- Tinjau masalah penukaran uang:
Strategi *greedy*:

Pada setiap langkah, pilih lembaran uang dengan nilai terbesar dari himpunan uang yang tersisa.

- Aturan :
- Misal: uang RP 36, lembaran yang tersedia: RP 1, RP 5, RP 10, dan RP 20

Langkah 1: pilih 1 lembar uang RP 20 (Total = RP 20)

Langkah 2: pilih 1 lembar uang RP 10 (Total = RP 20 + RP 10 = RP 30)

Langkah 3: pilih 1 lembar uang RP 5 (Total = RP 20 + RP 10 + RP 5 = RP 35)

Langkah 4: pilih 1 lembar uang RP 1 (Total = RP 20 + RP 10 + RP 5 + RP 1 = RP 36)

- Solusi: Jumlah lembar uang minimum = 4 lembar (solusi optimal!)

PENERAPAN GREEDY ALGORITHM

```
def penukaran_uang(jumlah_uang):  
    daftar_koin = [1000, 500, 200, 100, 50, 20, 10, 5, 1] # Koin yang tersedia dalam denominasi  
    solusi = [] # Himpunan untuk menyimpan koin-koin yang digunakan  
  
    for koin in daftar_koin:  
        while jumlah_uang >= koin:  
            # Ambil sebanyak mungkin koin tersebut  
            jumlah_koin = jumlah_uang // koin  
            solusi.append((koin, jumlah_koin))  
            jumlah_uang -= koin * jumlah_koin  
  
    return solusi  
  
# Contoh penggunaan  
jumlah_uang = 1234 # Jumlah uang yang akan ditukar  
hasil_tukar = penukaran_uang(jumlah_uang)  
print(hasil_tukar)
```

kekurangan GREEDY ALGORITHM

1. Algoritma *greedy* tidak beroperasi secara menyeluruh terhadap semua alternatif solusi yang ada (sebagaimana pada metode *exhaustive search*).
 2. Terdapat beberapa fungsi SELEKSI yang berbeda, sehingga kita harus memilih fungsi yang tepat jika kita ingin algoritma menghasilkan solusi optimal.
- Optimum global belum tentu merupakan solusi optimum (terbaik), tetapi *sub-optimum*.
 - Jadi, pada permasalahan tertentu algoritma *greedy* tidak selalu dapat memberikan solusi yang optimal.

KESIMPULAN

- Jika jawaban terbaik mutlak tidak diperlukan, maka algoritma *greedy* sering berguna untuk menghasilkan solusi perkiraan (*approximation*) yang lebih cepat dan mudah, dibandingkan menggunakan algoritma yang lebih rumit untuk menghasilkan solusi yang pasti.
- Bila algoritma *greedy* optimum, maka keoptimalannya itu dapat dibuktikan secara matematis