

Algoritma *Brute Force*

Definisi *Brute Force*

- *Brute force* adalah sebuah pendekatan yang lempang (*straightforward*) untuk memecahkan suatu masalah, biasanya didasarkan pada pernyataan masalah (*problem statement*) dan definisi konsep yang dilibatkan.
- Algoritma *brute force* memecahkan masalah dengan sangat sederhana, langsung dan dengan cara yang jelas (*obvious way*).

Contoh-contoh *Brute Force*

1. Menghitung a^n ($a > 0$, n adalah bilangan bulat tak-negatif)

$$\begin{aligned} a^n &= a \times a \times \dots \times a \quad (n \text{ kali}), \text{ jika } n > 0 \\ &= 1, \text{ jika } n = 0 \end{aligned}$$

Algoritma: kalikan 1 dengan a sebanyak n kali

2. Menghitung $n!$ (n bilangan bulat tak-negatif)

$$\begin{aligned} n! &= 1 \times 2 \times 3 \times \dots \times n, \text{ jika } n > 0 \\ &= 1, \text{ jika } n = 0 \end{aligned}$$

Algoritma: kalikan n buah bilangan, yaitu 1, 2, 3, ..., n , bersama-sama

3. Mengalikan dua buah matrik yang berukuran $n \times n$.

- Misalkan $C = A \times B$ dan elemen-elemen matrik dinyatakan sebagai c_{ij} , a_{ij} , dan b_{ij}

$$c_{ij} = a_{i1}b_{1j} + a_{i2}b_{2j} + \cdots + a_{in}b_{nj} = \sum_{k=1}^n a_{ik}b_{kj}$$

- Algoritma: hitung setiap elemen hasil perkalian satu per satu, dengan cara mengalikan dua vektor yang panjangnya n .

```

procedure PerkalianMatriks(input A, B : Matriks,
                           input n : integer,
                           output C : Matriks)
{ Mengalikan matriks A dan B yang berukuran n x n, menghasilkan
  matriks C yang juga berukuran n x n
  Masukan: matriks integer A dan B, ukuran matriks n
  Keluaran: matriks C
}

Deklarasi
  i, j, k : integer

Algoritma
  for i ← 1 to n do
    for j ← 1 to n do
      C[i,j] ← 0 { inisialisasi penjumlah }
      for k ← 1 to n do
        C[i,j] ← C[i,j] + A[i,k]*B[k,j]
      endfor
    endfor
  endfor

```

Adakah algoritma perkalian matriks yang lebih mangkus daripada *brute force*?

4. Menemukan semua faktor dari bilangan bulat n selain dari 1 dan n itu sendiri.

- Definisi: Bilangan bulat a adalah faktor dari bilangan bulat b jika a habis membagi b .

```

procedure CariFaktor(input n : integer)
{ Mencari faktor dari bilangan bulat n selain 1 dan n itu sendiri.
  Masukan: n
  Keluaran: setiap bilangan yang menjadi faktor n dicetak.
}
Deklarasi
  k : integer

Algoritma:
  k ← 1
  ketemu ← false
  for k ← 2 to n - 1 do
    if n mod k = 0 then
      write(k)
    endif
  endfor

```

Adakah algoritma pemfaktoran yang lebih baik daripada *brute force*?

5. Mencari elemen terbesar (atau terkecil)

Persoalan: Diberikan sebuah himpunan yang beranggotakan n buah bilangan bulat. Bilangan-bilangan bulat tersebut dinyatakan sebagai a_1, a_2, \dots, a_n . Carilah elemen terbesar di dalam himpunan tersebut.

```

procedure CariElemenTerbesar(input  $a_1, a_2, \dots, a_n$  : integer,
                             output maks : integer)
{ Mencari elemen terbesar di antara elemen  $a_1, a_2, \dots, a_n$ . Elemen
  terbesar akan disimpan di dalam maks.
Masukan:  $a_1, a_2, \dots, a_n$ 
Keluaran: maks
}
Deklarasi
  k : integer

Algoritma:
  maks  $\leftarrow a_1$ 
  for k  $\leftarrow$  2 to n do
    if  $a_k > \text{maks}$  then
      maks  $\leftarrow a_k$ 
    endif
  endfor

```

Kompleksitas algoritma ini adalah $O(n)$.

6. Sequential Search

Persoalan: Diberikan n buah bilangan bulat yang dinyatakan sebagai a_1, a_2, \dots, a_n . Carilah apakah x terdapat di dalam himpunan bilangan bulat tersebut. Jika x ditemukan, maka lokasi (indeks) elemen yang bernilai x disimpan di dalam peubah idx . Jika x tidak terdapat di dalam himpunan tersebut, maka idx diisi dengan nilai 0.

```

procedure PencarianBeruntun(input  $a_1, a_2, \dots, a_n$  : integer,
                            $x$  : integer,
                           output  $idx$  : integer)
{ Mencari  $x$  di dalam elemen  $a_1, a_2, \dots, a_n$ . Lokasi (indeks elemen)
  tempat  $x$  ditemukan diisi ke dalam  $idx$ . Jika  $x$  tidak ditemukan, maka
   $idx$  diisi dengan 0.
  Masukan:  $a_1, a_2, \dots, a_n$ 
  Keluaran:  $idx$ 
}
Deklarasi
   $k$  : integer

Algoritma:
   $k \leftarrow 1$ 
  while ( $k < n$ ) and ( $a_k \neq x$ ) do
     $k \leftarrow k + 1$ 
  endwhile
  {  $k = n$  or  $a_k = x$  }

  if  $a_k = x$  then {  $x$  ditemukan }
     $idx \leftarrow k$ 
  else
     $idx \leftarrow 0$  {  $x$  tidak ditemukan }
  endif

```

Kompleksitas algoritma ini adalah $O(n)$.

Adakah algoritma pencarian elemen yang lebih mangkus daripada *brute force*?

7. Bubble Sort

- Apa metode yang paling lempang dalam memecahkan masalah pengurutan? Jawabnya adalah algoritma pengurutan *bubble sort*.
- Algoritma *bubble sort* mengimplementasikan teknik *brute force* dengan jelas sekali.

```

procedure BubbleSort (input/output L : TabelInt, input n : integer)
{ Mengurutkan tabel L[1..N] sehingga terurut menaik dengan metode
  pengurutan bubble sort.

  Masukan : Tabel L yang sudah terdefinisi nilai-nilainya.
  Keluaran: Tabel L yang terurut menaik sedemikian sehingga
            L[1] ≤ L[2] ≤ ... ≤ L[N].
}
Deklarasi
  i      : integer      { pencacah untuk jumlah langkah }
  k      : integer      { pencacah, untuk pengapungan pada setiap
langkah }
  temp   : integer      { peubah bantu untuk pertukaran }

Algoritma:
  for i ← 1 to n - 1 do
    for k ← n downto i + 1 do
      if L[k] < L[k-1] then
        {pertukarkan L[k] dengan L[k-1]}
        temp ← L[k]
        L[k] ← L[k-1]
        L[k-1] ← temp
      endif
    endfor
  endfor
endfor

```

Kompleksitas algoritma ini adalah $O(n^2)$.
 Adakah algoritma pengurutan elemen elemen yang lebih mangkus
 daripada *brute force*?

8. Uji keprimaan

Persoalan: Diberikan sebuah bilangan bulat positif. Ujilah apakah bilangan tersebut merupakan bilangan prima atau bukan.

```
function Prima(input x : integer) → boolean
{ Menguji apakah x bilangan prima atau bukan.
  Masukan: x
  Keluaran: true jika x prima, atau false jika x tidak prima.
}
Deklarasi
k, y : integer
test : boolean

Algoritma:
  if x < 2 then      { 1 bukan prima }
    return false
  else
    if x = 2 then    { 2 adalah prima, kasus khusus }
      return true
    else
      y ← [√x]
      test ← true
      while (test) and (y ≥ 2) do
        if x mod y = 0 then
          test ← false
        else
          y ← y - 1
        endif
      endwhile
      { not test or y < 2 }

      return test
    endif
  endif
```

Adakah algoritma pengujian bilangan prima yang lebih mangkus daripada *brute force*?

9. Menghitung nilai polinom secara *brute force*

Persoalan: Hitung nilai polinom

$$p(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$$

pada titik $x = x_0$.

```
function polinom(input x0 : real)→real
{ Menghitung nilai p(x) pada x = x0. Koefisien-koefisien polinom sudah
disimpan di dalam tabel a. Derajat polinom (n) juga sudah terdefinisi.
Masukan: x0
Keluaran: nilai polinom pada x = x0.
}
Deklarasi
i, j : integer
p, pangkat : real

Algoritma:
p←0
for i←n downto 0 do
  pangkat←1
  for j←1 to i do {hitung xi}
    pangkat←pangkat * x0
  endfor
  p←p + ai * pangkat
endfor
return p
```

Kompleksitas algoritma ini adalah $O(n^2)$.

Perbaikan (*improve*):

```

function polinom2(input x0 : real)→real
{ Menghitung nilai p(x) pada x = x0. Koefisien-koefisien polinom sudah
disimpan di
dalam tabel a. Derajat polinom (n) juga sudah terdefinisi.
Masukan: x0
Keluaran: nilai polinom pada x = x0.
}
Deklarasi
i, j : integer
p, pangkat : real

Algoritma:
p ← a0
pangkat ← 1
for i ← 1 to n do
    pangkat ← pangkat * x0
    p ← p + ai * pangkat
endfor

return p

```

Kompleksitas algoritma ini adalah $O(n)$.

Adakah algoritma perhitungan nilai polinom yang lebih mangkus daripada *brute force*?

Karakteristik Algoritma *Brute Force*

1. Algoritma *brute force* umumnya tidak “cerdas” dan tidak mangkus, karena ia membutuhkan jumlah langkah yang besar dalam penyelesaiannya. Kadang-kadang algoritma *brute force* disebut juga algoritma naif (*naïve algorithm*).
2. Algoritma *brute force* seringkali merupakan pilihan yang kurang disukai karena ketidakmangkusannya itu, tetapi dengan mencari pola-pola yang mendasar, keteraturan, atau trik-trik khusus, biasanya akan membantu kita menemukan algoritma yang lebih cerdas dan lebih mangkus.

3. Untuk masalah yang ukurannya kecil, kesederhanaan *brute force* biasanya lebih diperhitungkan daripada ketidakmangkusannya.

Algoritma *brute force* sering digunakan sebagai basis bila membandingkan beberapa alternatif algoritma yang mangkus.

4. Algoritma *brute force* seringkali lebih mudah diimplementasikan daripada algoritma yang lebih canggih, dan karena kesederhanaannya, kadang-kadang algoritma *brute force* dapat lebih mangkus (ditinjau dari segi implementasi).