

Xyba Project

Algoritma dan Pemrograman Pembahasan UAS 2016

- 1. This document is version: 0.9.9

 Version should be at least 0.9 if you want to share this document to other people
- 2. You may not share this document if version is less than 1.0 unless you have my permission to do so
- 3. This document is created by Xyba, Student of Mathematics University of Indonesia Batch 2016
- 4. Should there be any mistakes or feedbacks you'd like to give, please contact me
- 5. Last Updated: 01/06/2018

Thank you for your cooperation >v<

1. Diberikan suatu vektor $\mathbf{v}=(v_1,v_2,\dots,v_n)^T$. Buatlah algoritma untuk menentukan vektor satuan dari **v**, yaitu:

$$\hat{\mathbf{v}} = \frac{\mathbf{v}}{\|\mathbf{v}\|_2}$$

dimana

$$\|\mathbf{v}\|_2 = \left(\sum_{i=1}^n |v_i|^2\right)^{1/2}$$

Jawab:

input array \mathbf{v} with length nNorm2 = v_1^2 for i=2 to n:

Norm2 = Norm2 + v_i^2

endfor

Norm2 = Sqrt[Norm2]

for i = 1 to n:

$$\mathbf{v}[i] = \frac{\mathbf{v}[i]}{\text{Norm2}}$$

endfor

return v

2. Buatlah suatu algoritma untuk membalikkan (reverse) urutan isi suatu array a dengan banyak elemen n dan tentukan big-Oh dari algoritma yang anda buat. Berikut adalah ilustrasi perubahan elemen dari **a**:

a_n | menjadi |

Jawab:

Berikut algoritma untuk menentukan algoritma untuk membalikkan urutan isi suatu array a.

input
$$\mathbf{a} = [a_1, a_2, ..., a_n]$$

for $i = 1$ to $\left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor$:
 $x = n - i + 1$
 $c = \mathbf{a}[i]$
 $\mathbf{a}[i] = \mathbf{a}[x]$
 $\mathbf{a}[x] = c$
endfor
return \mathbf{a}

Akan ditentukan *big-Oh* dari algoritma tersebut

Pertama, akan ditentukan kompleksitas waktu dari algoritma tersebut

input
$$\mathbf{a} = [\mathbf{a}_1, \mathbf{a}_2, ..., \mathbf{a}_n]$$
 for $i = 1$ to $\left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor$: t_1 $\left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor$ $x = n - i + 1$ t_2 $3 \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor$ $c = \mathbf{a}[i]$ t_3 $2 \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor$ $\mathbf{a}[i] = \mathbf{a}[x]$ t_4 $2 \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor$ endfor return \mathbf{a} t_6 1

Sehingga kompleksitas waktu dari algoritma tersebut diberikan oleh:
$$T(n) = t_1 \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor + 3t_2 \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor + 2t_3 \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor + 2t_4 \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor + t_5 \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor + t_6$$

$$= (t_1 + 3t_2 + 2t_3 + 2t_4 + t_5) \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor + t_6$$

Perhatikan bahwa:

$$T(n) = (t_1 + 3t_2 + 2t_3 + 2t_4 + t_5) \left[\frac{n}{2}\right] + t_6 \le (t_1 + 3t_2 + 2t_3 + 2t_4 + t_5) \left(\frac{n}{2}\right) + t_6$$

$$= \left(\frac{t_1}{2} + \frac{3t_2}{2} + t_3 + t_4 + \frac{t_5}{2}\right) n + t_6$$

$$\le \left(\frac{t_1}{2} + \frac{3t_2}{2} + t_3 + t_4 + \frac{t_5}{2}\right) n + t_6. n$$

$$= \left(\frac{t_1}{2} + \frac{3t_2}{2} + t_3 + t_4 + \frac{t_5}{2} + t_6\right) n, \forall n \ge 1$$

Sehingga, ambil $c=\frac{t_1}{2}+\frac{3t_2}{2}+t_3+t_4+\frac{t_5}{2}+t_6$ dan $n_0=1$, maka kita akan peroleh: $0\leq T(n)\leq c.$ $n,\forall n\geq n_0$

Sehingga berdasarkan definisi, maka $T(n) \in O(n)$. Artinya algoritma tersebut memiliki *big-Oh O(n)*.

3. Diberikan suatu fungsi $f(x) = 2x^{10} - x^3 + 2x - 20$. Buatlah algoritma untuk menentukan nilai maksimum fungsi tersebut pada nilai-nilai [-n, -n + 0.5, ..., -1, -0.5, 0, 0.5, 1, ..., n - 0.5, n].

<u>Petunjuk:</u> buatlah fungsi f(x) dengan perintah FUNCTION. Selanjutnya, cari nilai maksimum fungsi tersebut pada nilai-nilai di atas.

Jawab:

```
function f(x)

return 2x^{10} - x^3 + 2x - 20

endfunction

input n

Max = f(n)

for i = 1 to 4n:

n = n - 0.5

t = f(n)

if t > \text{Max}:

Max = t

endif

endfor

return Max
```

4. Sebuah barisan DNA terdiri dari huruf A, T, G, dan C. Buatlah algoritma untuk menentukan jumlah A, T, G, dan C dalam suatu barisan DNA dengan panjang barisan *n*. Berikut adalah contoh sebuah barisan DNA:

TACCGCGGCTATTACTGCCAGGAAGGAACT

Jawab:

```
input DNA string "d_1d_2 \dots d_n"
Count = [0,0,0,0]
for i = 1 to n
       if d_i = "A":
              Count[1] = Count[1] + 1
       else if d_i = T'':
              Count[2] = Count[2] + 1
       else if d_i = "G":
              Count[3] = Count[3] + 1
       else:
              Count[4] = Count[4] + 1
       endif
endfor
print("banyaknya huruf A pada DNA tersebut adalah ", Count[1])
print("banyaknya huruf T pada DNA tersebut adalah ", Count[2])
print("banyaknya huruf G pada DNA tersebut adalah ", Count[3])
print("banyaknya huruf C pada DNA tersebut adalah ", Count[4])
```

5. Diberikan suatu matriks A berukuran $m \times n$. Buatlah algoritma untuk menentukan norm *Frobenius* dari A yang didefinisikan sebagai berikut:

$$||A||_F = \left(\sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n |a_{ij}|^2\right)^{1/2}$$

dimana a_{ij} adalah elemen ij dari matriks A.

Jawab:

$$\begin{aligned} \text{input } A &= [[a_{11}, a_{12}, \dots, a_{1n}], \\ & [a_{21}, a_{22}, \dots, a_{2n}], \\ & \dots \\ & [a_{m1}, a_{m2}, \dots, a_{mn}]] \end{aligned}$$
 Frob = 0 for $i = 1$ to m : for $j = 1$ to n : Frob = Frob + a_{ij}^2 return Sqrt[Frob]

6. Buatlah algoritma untuk mencari elemen terbesar dari suatu matriks A berukuran $n \times n$ beserta posisinya (i, j) dari elemen terbesar tersebut.

Catatan: elemen terbesar dapat muncul lebih dari 1 kali

Jawab:

Asumsikan bahwa soal meminta untuk mengoutput semua posisi elemen-elemen terbesar berdasarkan catatan yang diberikan jika ada lebih dari satu elemen terbesar dari matriks *A*.

```
input A = [[a_{11}, a_{12}, ..., a_{1n}],
            [a_{21}, a_{22}, ..., a_{2n}],
            [a_{n1}, a_{n2}, ..., a_{nn}]]
Max = a_{11}
Pos = []
for i = 1 to n:
        for j = 1 to n:
               el = a_{ij}
               if el > Max:
                       Max = el
                       Pos = [(i, j)]
                elif el = Max:
                       k = Length[Pos]
                       Pos[k + 1] = (i, j)
                endif
        endfor
endfor
print("elemen maksimum dari A adalah ", Max)
if Length[Pos] = 1:
        print("posisi dari elemen maksimum tersebut adalah: ", Pos[1])
else:
        print("posisi-posisi dari elemen maksimum tersebut yaitu: ", Pos)
```

Afterword

Pembuatan dokumen ini dibantu oleh:

1. Vin G, Matematika UI 2017.