

Data Structure and Algorithms

Chapter 3

Computation Fundamentals

Objectives

At the end of this chapter, you will be able to:

- –Understand different types of data types
- –Understand Input/Output/Process requirements
- –Understand usage of operators and expressions
- –Understand calls of Expressions, Operators, Expressions and statements

Understanding the Need of Data Types

- Data type is used to identify various types of data
- Different data types are used for storing different kinds of data
- Different data type provides different :
 - Storage
 - Space
 - Format
- Basic types allow minimum memory

Data Types

Size and Range of Data Types on 16 bit machine.

TYPE	SIZE (Bits)	Range
Char or Signed Char	8	-128 to 127
Unsigned Char	8	0 to 255
Int or Signed int	16	-32768 to 32767
Unsigned int	16	0 to 65535
Short int or Signed short int	8	-128 to 127
Unsigned short int	8	0 to 255
Long int or signed long int	32	-2147483648 to 2147483647
Unsigned long int	32	0 to 4294967295
Float	32	3.4 e-38 to 3.4 e+38
Double	64	1.7e-308 to 1.7e+308
Long Double	80	3.4 e-4932 to 3.4 e+4932

Understanding the Need of Variable

- Variable is used to store temporary data
- Variable has a name and data type
 - variable name is used to access and manipulate the value of the variable
 - data type determines the type of data that the variable can store

Different types of data

- Scalar data
- Vector data
- Associated array

Scalar data

Scalar data and data type:

- Scalar data holds one value at a time
- Scalar data type is the type of a scalar variable.
- For example, char, int, float, and double are the most common scalar data types

Scalar Operators

- Produces a new result from one or more other values
 - For example, + is an operator because it takes two numbers (the operands, like 8 and 7), and produces a new value (15, the result).
- Operators for Numbers
 - Addition, subtraction, multiplication, and division operators
- Operators for Strings
 - String values can be concatenated with the " . " operator
- Numeric and String Comparison Operators

Scalar Operators

Comparison	Numeric	String
Equal	<code>==</code>	<code>eq</code>
Not equal	<code>!=</code>	<code>ne</code>
Less than	<code><</code>	<code>lt</code>
Greater than	<code>></code>	<code>gt</code>
Less than or equal to	<code><=</code>	<code>le</code>
Greater than or equal to	<code>>=</code>	<code>ge</code>

Vector data

- Vector data :
 - is used in GIS
 - represent the location of a point, a line, and an area
- Vector graphics ត្រូវបានប្រើសម្រាប់ធរណីមាត្រ ។
- Vector graphics មានលក្ខណៈផ្ទុយពី raster graphics:
 - raster graphics គឺជាតំណាងនៃរូបភាពជា array និង pixels
 - ប្រើសម្រាប់តំណាងរូបភាព រូបថត

Associated array

Associative array:

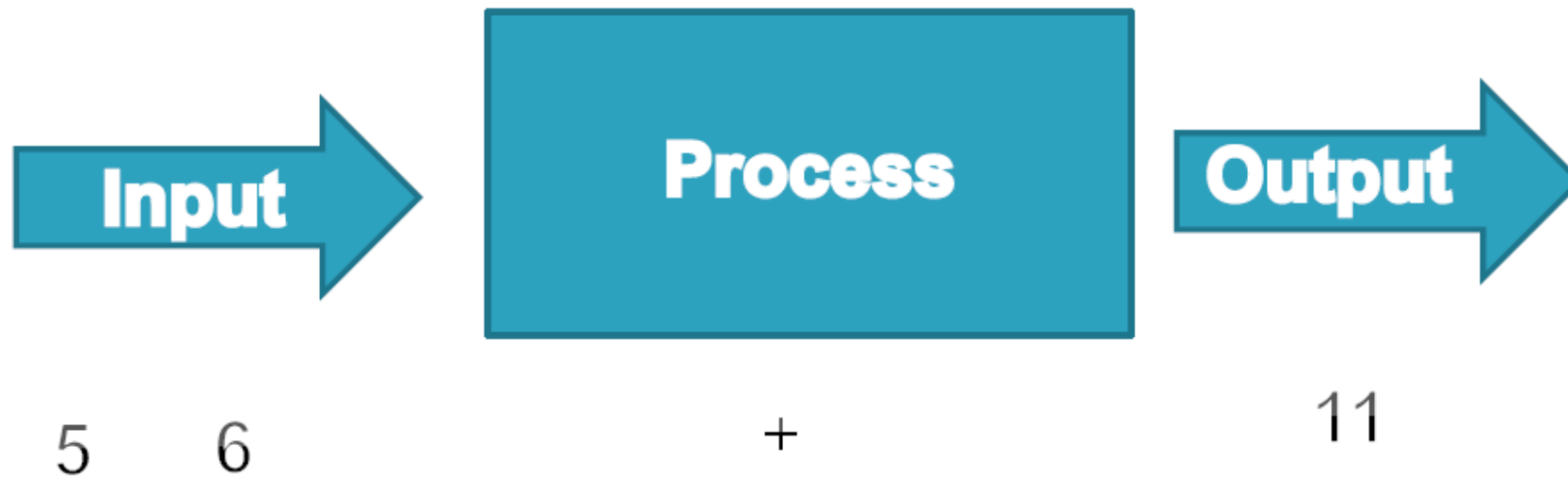
- An abstract data type
- A collection of unique keys and a collection of values
- A key is associated with one value

Associated array

Example : associative container, map, mapping, dictionary, finite map, and in query-processing an index or index file

Key	Value
John	1
Michel	2
Bob	3
Allen	4

Input/Output/Process



Input/Output/Process

- Input
 - Datasheets
 - Labor
 - Computer
 - Electricity
- Process
 - Data Entry
 - File Data Sheets
- Output
 - Entered Data
 - Filed Data Sheets

Operators

- Types of operators:
 - Arithmetic operators
 - Assignment operators
 - Unary operators
 - Comparison operators
 - Logical operators

Arithmetic

Operator	Description	Example	Explanation
+	Adds the operands	$X = y + z$	Adds the value of y and z and stores the result in x
-	Subtracts the right operand from the left operand	$X = y - z$	Subtracts z from y and stores the result in x
*	Multiplies the operands	$X = y * z$	Multiplies the values y and z and stores the result in x
/	Divide the left operand by the right operand	$X = y / z$	Divides y by z and stores the result in x
%	Calculates the remainder of an integer division	$X = y \% z$	Divides y by z and stores the remainder in x

Assignment

Operator	Description	Example	Explanation
<code>+=</code>	Adds the operands and assigns the result to the left operand	<code>X += y</code>	Adds the value of <code>y</code> to <code>x</code> and stores the result in <code>x</code> Equivalent to <code>x = x + y</code>
<code>-=</code>	Subtracts the right operand from the left operand and stores the result in the left operand	<code>X -= y</code>	Subtracts <code>y</code> from <code>x</code> and stores the result in <code>x</code> Equivalent to <code>x = x - y</code>
<code>*=</code>	Multiplies the left operand by the right operand and stores the result in the left operand	<code>X *= y</code>	Multiplies the values <code>x</code> and <code>y</code> and stores the result in <code>x</code> Equivalent to <code>x = x * y</code>
<code>/=</code>	Divide the left operand by the right operand and stores the result in the left operand	<code>X /= y</code>	Divides <code>x</code> by <code>y</code> and stores the result in <code>x</code> Equivalent to <code>x = x / y</code>
<code>%=</code>	Divides the left operand by the right operand and stores the remainder in the left operand	<code>X %= y</code>	Divides <code>x</code> by <code>y</code> and stores the remainder in <code>x</code> Equivalent to <code>x = x % y</code>

Unary

Operator	Description	Example	Explanation
++	An increment operator increases the value of the operand by one	x++	Equivalent to $x = x + 1$
--	The decrement operator decreases the value of the operand by one	x--	Equivalent to $x = x - 1$

Comparison

Operator	Description	Example	Explanation
==	Evaluates whether or not the operands are equal	<code>x == y</code>	Returns true if the values are equal and false otherwise
!=	Evaluates whether or not the operands are not equal	<code>x != y</code>	Returns true if the values are not equal and false otherwise
>	Evaluates whether or not the left operand is greater than the right operand	<code>x > y</code>	Returns true if x is greater than y and false otherwise
<	Evaluates whether or not the left operand is less than the right operand	<code>x < y</code>	Returns true if x is less than y and false otherwise
>=	Evaluates whether or not the left operand is greater than or equal to the right operand	<code>x >= y</code>	Returns true if x is greater than or equal to y and false otherwise
<=	Evaluates whether or not the left operand is less than or equal to the right operand	<code>x <= y</code>	Returns true if x is less than or equal to y and false otherwise

Logical

Operator	Description	Example	Explanation
&&	Evaluates to true, if both the conditions evaluate to true, false otherwise	<code>x > 5 && y < 10</code>	The result is true if condition1 (<code>x>5</code>) and condition2 (<code>y<10</code>) are both true. If one of them is false, the result is false.
	Evaluates to true, if at least one of the conditions evaluate to true, false if none of the conditions evaluate to true.	<code>x > 5 y < 10</code>	The result is true if condition1 (<code>x>5</code>) or condition2 (<code>y<10</code>) or both evaluate to true. If both the conditions are false, the result is false.
!	The effect of the ! operator is that the logical value of its operand is reversed.	<code>!(x == 0)</code>	The result is true, if the condition (<code>x==0</code>) is false. If the same condition is true then the result is false.

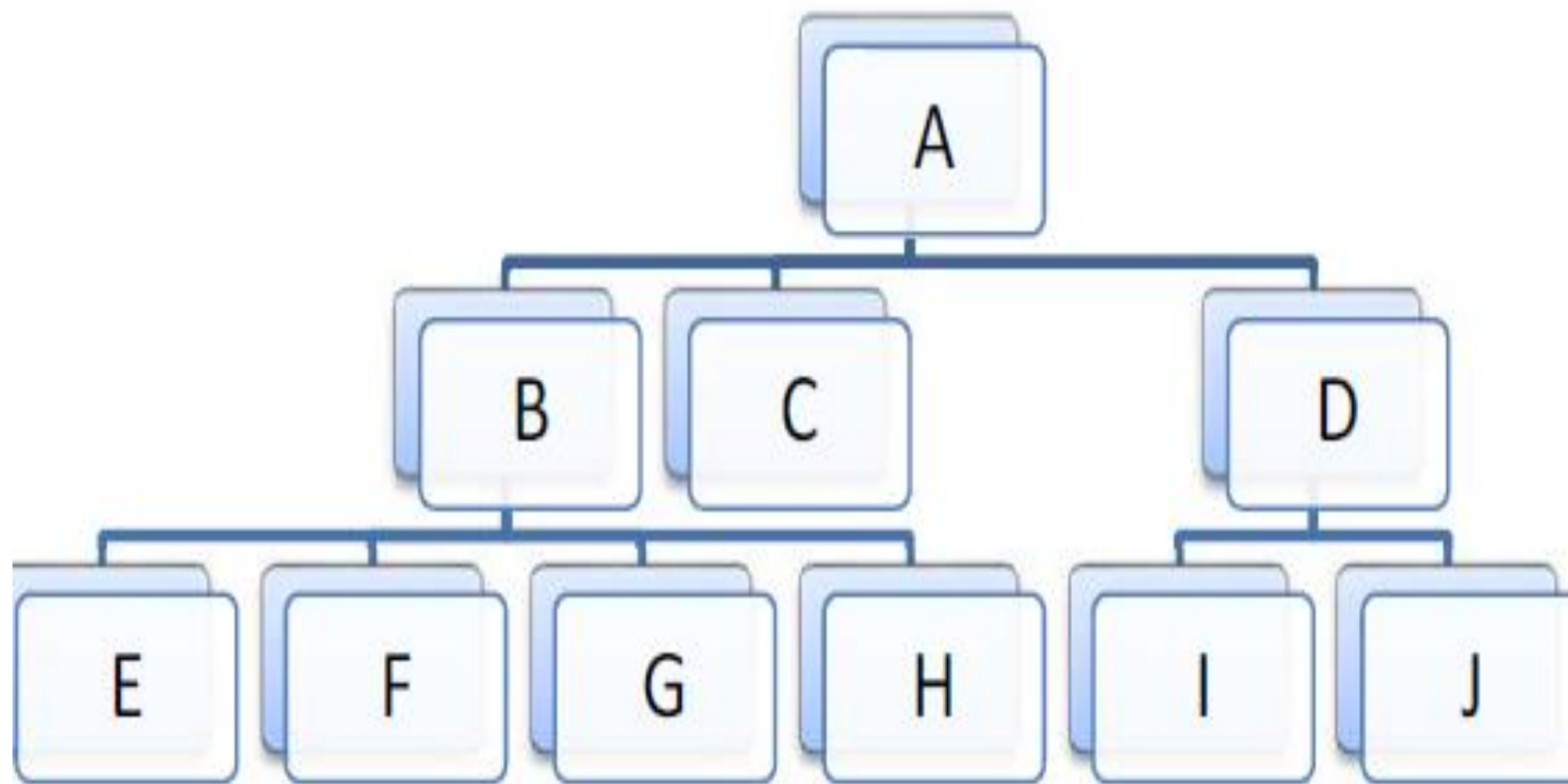
ការធ្វើគម្រោង

ការរៀបចំគម្រោង គឺជាវិធីមួយទៅតាមគម្រោងការវិភាគ Algorithms របស់ចំណោទបញ្ហាមួយ មុនពេលឈានដល់សរសេរកម្មវិធី ។ ការរៀបចំកម្មវិធីចាំបាច់ត្រូវបង្កើតយុទ្ធសាស្ត្រទាំងឡាយ ដោយធ្វើការប្រមូល ពួកវាដាក់បញ្ចូលគ្នាវិធីសាស្ត្រដែលយើងនឹងលើកយកមកធ្វើការដោះស្រាយ នោះគឺការធ្វើគម្រោងពីលើចុះក្រោម Top down Design ។

Top down Design

គឺជាវិធានធ្វើគំរោងតាងភ្ជាប់ជាមួយកម្មវិធី ។ គោលការណ៍ Top down design ត្រូវបានអនុវត្តន៍តាមលំនាំបែងចែកចំណោទបញ្ហាដែលមានទ្រង់ទ្រាយធំនិងមានលក្ខណៈស្មុគស្មាញ អោយទៅជាបញ្ហាតូចៗ ជាបន្តបន្ទាប់ដែលតាងដោយ Module ហើយការបែងចែក Module ត្រូវបានអនុវត្តជាបន្តបន្ទាប់ អោយក្លាយជាបញ្ហាមូលដ្ឋានងាយស្រួលក្នុងការដោះស្រាយ ។

យើងបាន structure ទូទៅរបស់ Top down design តាងដោយ module ដូចខាងក្រោម:



ការបែងចែក Module កំណត់ដោយ:

- Module ដំបូងត្រូវមានកម្រិតសូន្យ
- Module ទាំងឡាយ ដែលមានកម្រិត $i+1$ (Level $i+1$) ត្រូវបានគេបែងចែកចេញពីកម្រិត i (Level i) ជាមួយ $i \geq 0$ ($i=1,2,3,\dots$) ។

ការបង្កើតឡើងនូវ Top Down Design សម្របទៅតាមចលនាការដោះស្រាយរបស់បញ្ហាយើងមានគោលការណ៍អនុវត្តរបស់ចំណោទបញ្ហាត្រូវគិតគ្រោងដូចខាងក្រោម:

Idea	Top down	Program
<p>យុទ្ធសាស្ត្រទូទៅសំរាប់ ដោះស្រាយបញ្ហា</p> <p>↓</p> <p>ការបង្កើតផ្នែកជាចំណុចៗ របស់បញ្ហា</p> <p>↓</p> <p>ផ្នែកនីមួយៗជាពិស្តារ</p>	<p>Module ដំបូង(Level 0)</p> <p>↓</p> <p>Sub Module</p> <p>↓</p> <p>Module ស្ថិតនៅ Level ចុងក្រោយ</p>	<p>កំណត់សរសេរកម្មវិធី</p> <p>↓</p> <p>Sub program</p> <p>↓</p> <p>Source code</p>

Stepwise Refinement

គឺជាវិធានសំរាប់ធ្វើគំរោងតាងភ្ជាប់ជាមួយ Algorithms វាមានឥទ្ធិពលលើ Top down design ។ នៅពេលអនុវត្ត Algorithms របស់ Stepwise Refinement រួមមានភាសាពីរដែលបានបង្ហាញចេញគឺភាសាធម្មជាតិ និងភាសាកម្មវិធីអោយឈ្មោះថា Pseudo code រឺ Pseudo code language ដោយអនុវត្តជាបណ្តើរៗពី ភាសាធម្មជាតិឆ្លងតាម Pseudo code និងឈានទៅដល់ភាសាកម្មវិធីដែលយើងជ្រើសរើស និងដែលចាប់ផ្តើមពីចំណុច (what?) ដល់ចំណុចធ្វើដូចម្តេច (How?) ។

ឧទាហរណ៍ :

ចូរធ្វើគំរោង Stepwise Refinement របស់ចំណោទបញ្ជាបង្កើត Matrix (a_{ij}) ដែលមាន n rows និង n columns ដោយបង្ហាញចេញតំលៃធាតុនីមួយៗរបស់វានៅលើបន្ទាត់ស្របជាមួយអង្កត់ទ្រូងទី១ និងរាល់ធាតុដែលស្ថិតនៅលើអង្កត់ទ្រូងនោះ ។

Ex: $n = 3 \rightarrow (a_{ij})_{3 \times 3}$

$$\Rightarrow a_{ij} = \begin{bmatrix} 20 & 9 & 40 \\ 7 & 6 & 30 \\ 80 & 4 & 50 \end{bmatrix}$$

ចំណោទបញ្ហានេះ Algorithms សំរាប់ដោះស្រាយរួមមានបីភារកិច្ចគឺ:

១-កំណត់តំលៃ Row និង Column របស់ Matrix

២ -កំណត់តំលៃធាតុនីមួយៗរបស់ Matrix a_{ij}

៣-បង្ហាញចេញធាតុនីមួយៗរបស់វានៅលើបន្ទាត់ស្របជាមួយអង្កត់ទ្រូង និងរាល់ធាតុ
ស្ថិតនៅលើអង្កត់ទ្រូងនោះយើងមាន Algorithms របស់ Stepwise refinement នៅក្នុងចំណោទ

ចំពោះភារកិច្ចទី១និងទី២ គេអាចសរសេរតាម C++ ដូចខាងក្រោម៖

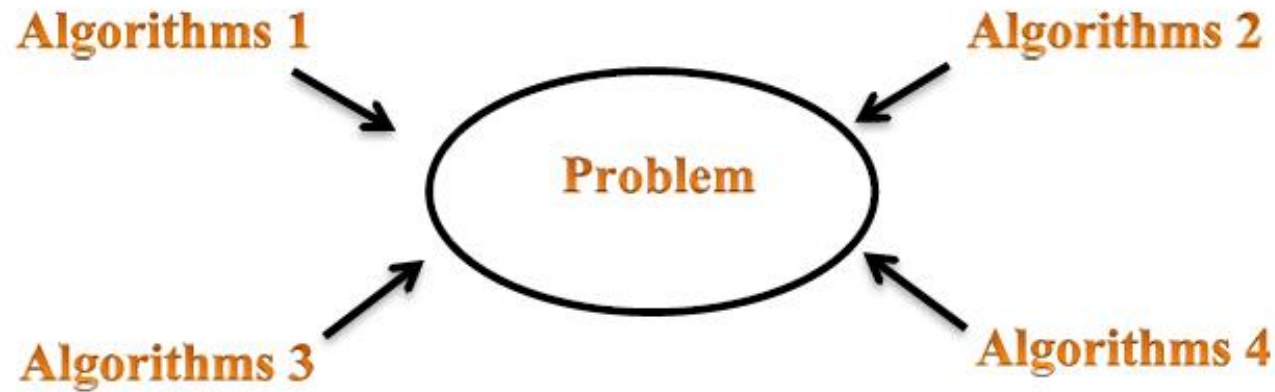
1) `cin>>n;`

2) `for (i=1; i<=n; i++){`
 `for (j=1; j<=n; j++)`
 `{ cin>>a[i,j];}`

ការអង្កេតទី៣

- ★ ជាមួយ $j=n-1$ បង្ហាញចេញ១ធាតុ($a_{01}=40$) គឺធាតុមាន Row ទី 0 និង Column ទី j ។
- ★ ជាមួយ $j=n-2$ បង្ហាញចេញ២ធាតុ($a_{01}=9$; $a_{12}=30$) គឺធាតុមាន Row ទី 0 និង Column ទី j និងធាតុមាន Row ទី 1 និង Column ទី $j+1$ ។
- ★ ជាមួយ $j=n-3$ បង្ហាញចេញ៣ធាតុ($a_{00}=20$; $a_{11}=6$; $a_{22}=50$) គឺធាតុមាន Row ទី 0 និង Column ទី j , ធាតុមាន Row ទី 1 និង Column ទី $j+1$ និងធាតុមាន Row ទី 2 និង Column ទី $j+2$ ។

Algorithms Analysis



នៅក្នុងការដោះស្រាយបញ្ហាណាមួយ យើងមានមធ្យោបាយជាច្រើនសម្រាប់អនុវត្តទៅលើបញ្ហានោះ។ ប៉ុន្តែគេត្រូវជ្រើសរើសនូវមធ្យោបាយណាមួយដែលមានលក្ខណៈប្រសើរបំផុត ពេលគឺងាយយល់ ងាយបង្កើតកម្មវិធី និងចំណាយពេលអស់តិចក្នុងពេលដំណើរការកម្មវិធី។

តើយើងត្រូវធ្វើយ៉ាងណាដើម្បីអោយជ្រើសរើសបាននូវ Algorithms មួយដែលមានលក្ខណៈល្អ រឺអន់ថយ យើងមានកត្តាជាច្រើនសំរាប់ធ្វើការវាយតម្លៃលើ Algorithms តាមពេលវេលាអនុវត្ត រឺកំរិតស្មុគស្មាញដោយប្រើគោលការណ៍កំនត់ចេញនូវតម្លៃប្រហាក់ប្រហែល តាងដោយនិមិត្តសញ្ញា $O()$ រឺ Big.oh និមិត្តសញ្ញា $O()$ ត្រូវបានតាងដើម្បីធ្វើការវាស់ពេលវេលាអនុវត្តន៍របស់ Algorithms តាមរយៈ function មួយចំនួនអាស្រ័យដោយទំហំ Data កំនត់ដោយ parameter n ហើយ function តែងត្រូវបានប្រើប្រាស់រួមមាន:

$$\log_2 n, n, n \log n, n^2, n^3, 2^n$$

Below is the list of growth rates you will come across in the following chapters.

Time Complexity	Name	Example
1	Constant	Adding an element to the front of a linked list
$\log n$	Logarithmic	Finding an element in a sorted array
n	Linear	Finding an element in an unsorted array
$n \log n$	Linear Logarithmic	Sorting n items by 'divide-and-conquer' - Mergesort
n^2	Quadratic	Shortest path between two nodes in a graph
n^3	Cubic	Matrix Multiplication
2^n	Exponential	The Towers of Hanoi problem

យើងមានតារាងតម្លៃត្រូវគ្នារបស់ function ទាំងនេះដូចខាងក្រោម៖

$\log_2 n$	n	$n \log_2 n$	n^2	n^3	2^n
0	1	0	1	1	2
1	2	2	4	8	4
2	4	8	16	64	16
3	8	24	64	512	256
4	16	64	256	4069	65536
5	32	160	1024	32768	429496

ឧបមាថា c ជាចំនួនថេរ , n ជាទំហំទិន្នន័យ ហើយ $f(n)$ ជាអនុគមន៍ពេល

វេលា process របស់ Algorithms។

យើងមានទម្រង់

$$c * f(n) + \text{អង្គមានកម្រិតយឺតជាង}$$

- ពេលវេលាអនុគមន៍ ឬកម្រិតស្មុគស្មាញរបស់វា

$$O(f(n))$$

ដើម្បីគណនាផលបូក $Sum = 1! + 2! + 3! + \dots + n!$ តើមាន Algorithms ពីរ
ក្នុងការដោះស្រាយ។ តើ Algorithm ណាមួយដែលមានលក្ខណៈប្រសើរជាងគេ?

+ Algorithms ទីមួយ

```
long sum(int n)
{
    int i, j;
    long s, p; s=0;
    for(i=1; i<=n; i++)
    {
        p=1;
        for(j=1; j<=i; j++)
            p=p*j;
        s=s+p;
    }
    return (s);
}
```

⇒ Statement ដែលអនុវត្តច្រើនជាងគេគឺ:

```
for(i=1;i<=n;i++)
```

```
    for(j=1;j<=i;j++)
```

```
        p=p*j;
```

- បើ $i=1$ Statement អនុវត្ត: 1
- បើ $i=2$ Statement អនុវត្ត: 2
- បើ $i=n$ Statement អនុវត្ត: n

$$\bullet T(n) = 1 + 2 + 3 + \dots + n = \frac{n(n+1)}{2}$$

ដូចនេះកម្រិតស្មុគស្មាញរបស់ Algorithms គឺ $O(n^2)$

+ Algorithms ၄၆၆

```
long sum(int n)
{
    int i;
    long s=0,p=1;
    for(i=1;i<=n;i++)
    {
        p=p*i;
        s=s+p;
    }

    return (s);
}
```

⇒ Statement ដែលអនុវត្តច្រើនជាងគេគឺ:

```
for(i=1;i<=n;i++)
```

```
    p=p*i;
```

- ពេលវេលាអនុវត្តនៃ $T(n) = ?$

ដូចនេះកម្រិតស្មុគស្មាញរបស់ Algorithms គឺ $T(n) = O(n)$

យើងសង្កេតឃើញថា Algorithms ទី២មានលក្ខណៈប្រសើរជាង Algorithms ទី១។

THANK
YOU