

**SAMSUNG**

# Samsung Innovation Campus

| Coding, Programming & Data Science



## Module 5

# Algorithm 2

## - Sorting Algorithms

Coding, Programming & Data Science

# Chapter Description

---

## Chapter objectives

- ✓ ນັກຮຽນສາມາດເຂົ້າໃຈບັນຫາການຈັດລຽງ ແລະ ແກ້ໄຂບັນຫາການຈັດລຽງໂດຍໃຊ້ການຈັດລຽງແບບ Bobble, ການຈັດລຽງການແບບ Selection, ການຈັດລຽງແບບ Insertion, ການຈັດລຽງແບບ merge ແລະ ວິທີການຈັດລຽງແບບ Quick. ນອກຈາກນັ້ນ, ຂັ້ນຕອນການຈັດລຽງສາມາດຖືກປະຕິບັດໃນ Python ແລະ ຜູ້ຮຽນສາມາດເຂົ້າໃຈ ແລະ ປຽບທຽບ time complexity ຂອງແຕ່ລະວິທີການຈັດລຽງ.

## Chapter contents

- ✓ Unit 27. ການຈັດລຽງແບບ Bobble, ການຈັດລຽງແບບ Selection, ການຈັດລຽງແບບ Insertion
- ✓ Unit 28. ການຈັດລຽງແບບ Merge
- ✓ Unit 29. ວິທີການຈັດລຽງແບບ Quick

## **Chapter 27.**

ການຈັດລຽງລຳດັບແບບ Bobble, ການຈັດລຽງລຳດັບແບບ  
Selection, ການຈັດລຽງລຳດັບແບບ Insertion

### ● Learning objectives

- ✓ ເຂົ້າໃຈບັນຫາການຈັດລຽງ ແລະ ສາມາດແກ້ໄຂບັນຫາການຈັດລຽງໂດຍ ໃຊ້ເຕັກນິກການຈັດລຽງແບບຕ່າງໆໄດ້.
- ✓ ເຂົ້າໃຈ ແລະ ສາມາດອະທິບາຍຄວາມແຕກຕ່າງລະຫວ່າງການຈັດລຽງແບບ Bubble, ການຈັດລຽງແບບ Selection, ແລະການຈັດລຽງແບບ Insertion.
- ✓ ເຂົ້າໃຈ ແລະ ສາມາດອະທິບາຍ time complexity ທີ່ໃຊ້ໃນການ ຈັດລຽງແບບ Bubble, ການຈັດລຽງການແບບ Selection ແລະ ການຈັດລຽງແບບ Insertion.

### ● Learning overview

- ✓ ສ້າງ Algorithm ການຈັດລຽງແບບ Bubble, ເຊິ່ງໃຊ້ຈັດລຽງຂໍ້ມູນສອງຕົວທີ່ຢູ່ຕິດກັນ ໂດຍການສະຫຼັບຕໍາແໜ່ງພວກມັນ.
- ✓ ສ້າງ Algorithm ການຈັດລຽງແບບ Selection, ເຊິ່ງຄົ້ນຫາ ຄ່າຂໍ້ມູນທີ່ນ້ອຍທີ່ສຸດ ເພື່ອສ້າງລາຍການຈັດລຽງ.
- ✓ ສ້າງ Algorithm ການຈັດລຽງແບບ Insertion, ເຊິ່ງແຊກອົງປະກອບໃໝ່ເຂົ້າໃນລາຍການທີ່ຈັດຮຽງ.

### ● Concepts you will need to know from previous units

- ✓ ນຳໃຊ້ຕົວປະຕິບັດການ (Operators) ສົມທຽບ ໃນການປຽບທຽບ ສອງຈຳນວນ.
- ✓ ນຳໃຊ້ຟັງຊັນສະຫຼັບຄ່າ (swap function) ເພື່ອສະລັບຕໍາແໜ່ງຂອງ ສອງຈຳນວນ.
- ✓ ນຳໃຊ້ Big O notation ເພື່ອວິເຄາະ time complexity ຂອງ Algorithm.

# Keywords

**Sorting Problem**

**Bubble Sort**

**Selection Sort**

**Insertion Sort**

**Quadratic Time**

# | Mission



## 1. Real world problem

### 1.1. ບັນຫາການຈັດລຽງ

| ໃນຊີວິດປະຈຳວັນຂອງພວກເຮົາ, ພວກເຮົາມັກຈະພົບກັບບັນຫາການຈັດຕຳແໜ່ງ

**ຕົວຢ່າງ**

ສົມມຸດວ່າທ່ານໄດ້ຮັບໜ່ວຍເຫຼັກສີຟ້າມາ 5 ໜ່ວຍ ທີ່ສະແດງໃຫ້ເຫັນຂ້າງລຸ່ມນີ້. ໂດຍໜ່ວຍເຫຼັກເຫຼົ່ານີ້ແມ່ນມີຮູບຮ່າງ ແລະ ຂະໜາດດຽວກັນ ແຕ່ມີນ້ຳໜັກທີ່ແຕກຕ່າງກັນ. ສະນັ້ນ, ມີວິທີໃດແດ່ທີ່ຄວນໃຊ້ ເພື່ອຈັດລຽງໜ່ວຍເຫຼັກເຫຼົ່ານີ້ຕາມລຳດັບຈາກ ນ້ອຍ ຫາ ໃຫຍ່ ຕາມນ້ຳໜັກ ຈາກຮູບຂ້າງລຸ່ມນີ້?

Unsorted



Sorted



## 2. Mission

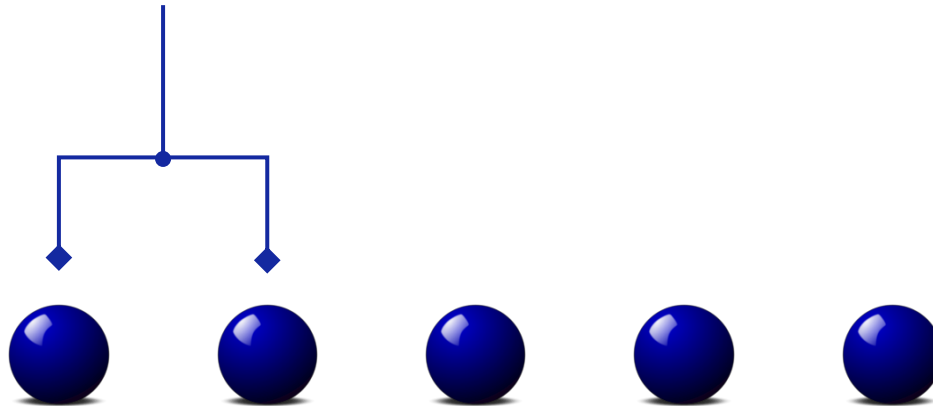
### 2.1. ການຈັດລຽງແບບ Bubble : ເມື່ອເຮົາສາມາດສັບປ່ຽນບ່ອນພຽງແຕ່ສອງອົງປະກອບທີ່ຢູ່ຕິດ

**ກັນ** ພິຈານການວ່າເຄື່ອງມືທີ່ພວກເຮົາສາມາດນຳໃຊ້ໄດ້ແມ່ນອຸປະກອນທີ່ສາມາດເຮັດໄດ້ດັ່ງຕໍ່ໄປນີ້ :

- ▶ ເຮົາສາມາດເອົາໜ່ວຍເຫຼັກສອງໜ່ວຍຢູ່ຕິດກັນ ແລະ ປຽບທຽບນ້ຳໜັກຂອງພວກມັນໄດ້.
- ▶ ໜ່ວຍເຫຼັກສອງໜ່ວຍສາມາດຖືກວາງລົງໂດຍການສັບປ່ຽນຕຳແໜ່ງ.

| ເນື່ອງຈາກວ່າຄອມພິວເຕີບໍ່ສາມາດຈື່ນ້ຳໜັກຂອງໜ່ວຍເຫຼັກໄດ້, ມີພຽງໜ່ວຍເຫຼັກສອງໜ່ວຍທີ່ຢູ່ຕິດກັນສາມາດຖືກສັບປ່ຽນບ່ອນກັນໃນແຕ່ລະຄັ້ງ. ໃນການປຽບທຽບແຕ່ລະຄັ້ງ ສາມາດໃຊ້ຍຸດທະສາດເພື່ອຍ້າຍລູກເຫຼັກທີ່ຫນ້າກວ່າໄປທາງດ້ານຂວາ.

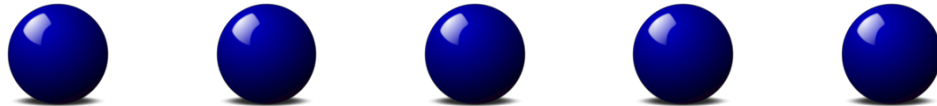
| ດ້ວຍຍຸດທະສາດເທິງ, ຕ້ອງໄດ້ມີການປຽບທຽບໜ່ວຍເຫຼັກທັງໝົດຈຳນວນຈັກຄັ້ງເພື່ອເອົາໄປວາງໃຫ້ລຽງລຳດັບຕາມນ້ຳໜັກ?



## 2. Mission

### 2.2. ການຈັດລຽບແບບ Selection: ເມື່ອສາມາດນຳໃຊ້ຫຼັກການຄວາມສົມດຸນ

- | ນຳໃຊ້ຫຼັກການຄວາມສົມດຸນ. ໂດຍມີຂັ້ນຕອນການປະຕິບັດດັ່ງນີ້:
  - ເຮົາສາມາດເອົາໜ່ວຍເຫຼັກສອງໜ່ວຍທີ່ບໍ່ຢູ່ຕິດກັນ ແລະ ປຽບທຽບນ້ຳໜັກຂອງພວກມັນໄດ້.
  - ໜ່ວຍເຫຼັກທັງສອງສາມາດຖືກສົ່ງກັບຄືນໂດຍການສັບປ່ຽນບ່ອນກັນ.
- | ຫຼັກການຄວາມສົມດຸນຂອງຂະໜາດ ຍັງບໍ່ສາມາດຈົດຈຳນ້ຳໜັກໄດ້, ແຕ່ມັນສາມາດສັບປ່ຽນບ່ອນທັງສອງໜ່ວຍເຫຼັກທີ່ບໍ່ຢູ່ຕິດກັນໄດ້. ໂດຍທີ່ເຮົາສາມາດເລືອກຫຼັກການໃນການປຽບທຽບໜ່ວຍທຳອິດກັບໜ່ວຍເຫຼັກທີ່ມີນ້ຳໜັກໜ້ອຍທີ່ສຸດເພື່ອໃຫ້ສາມາດສັບປ່ຽນບ່ອນກັນໄດ້..
- | ດ້ວຍຫຼັກການນີ້, ຕ້ອງໄດ້ມີການປຽບທຽບໜ່ວຍເຫຼັກທັງໝົດຈຳນວນຈັກຄັ້ງເພື່ອເອົາໄປວາງໃຫ້ລຽງລຳດັບຕາມນ້ຳໜັກ?



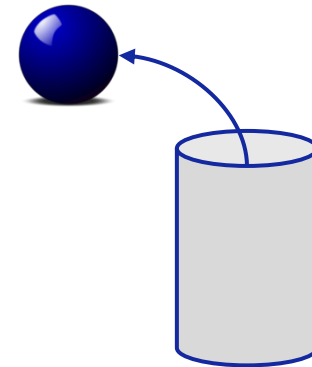
## 2.Mission

### 2.3. ການຈັດລຽງແບບ Insertion: ເມື່ອໄດ້ຮັບໜ່ວຍເຫຼັກພຽງແຕ່ໜຶ່ງໜ່ວຍໃນແຕ່ລະຄັ້ງ

- | ໃຊ້ຂະໜາດຄວາມສົມດຸນ. ເວລາທີ່ມີຂໍ້ຈຳກັດ :
  - ▶ ມີໜ່ວຍເຫຼັກຢູ່ໃນຖັງ ແລະ ພວກມັນສາມາດເອົາອອກໄດ້ເທື່ອລະອັນ.
  - ▶ ທຸກຄັ້ງທີ່ໜ່ວຍເຫຼັກຖືກເອົາອອກ, ມັນຄວນຈະຖືກເອົາໄປວາງໄວ້ໃນຕຳແໜ່ງທີ່ຖືກຈັດລຽງສະເໝີ.
- | ໃນກໍລະນີນີ້, ບໍ່ສາມາດປຽບທຽບໜ່ວຍເຫຼັກທັງໝົດໃນເວລາດຽວກັນ, ເນື່ອງຈາກວ່າມີໜ່ວຍເຫຼັກຖືກຈັດລຽງແລ້ວເທົ່ານັ້ນທີ່ຖືກເອົາອອກຈາກຖັງແຕ່ລະຄັ້ງ, ໜ່ວຍເຫຼັກໃໝ່ຈະຖືກຄືນຫາຕາມລຳດັບ..
- | ດ້ວຍວິທີນີ້, ຕ້ອງໄດ້ມີການປຽບທຽບໜ່ວຍເຫຼັກທັງໝົດຈຳນວນຈັກຄັ້ງເພື່ອເອົາໄປວາງໃຫ້ລຽງລຳດັບຕາມນ້ຳໜັກ?



ໄດ້ຈັດລຽງແລ້ວ  
(Already Sorted)



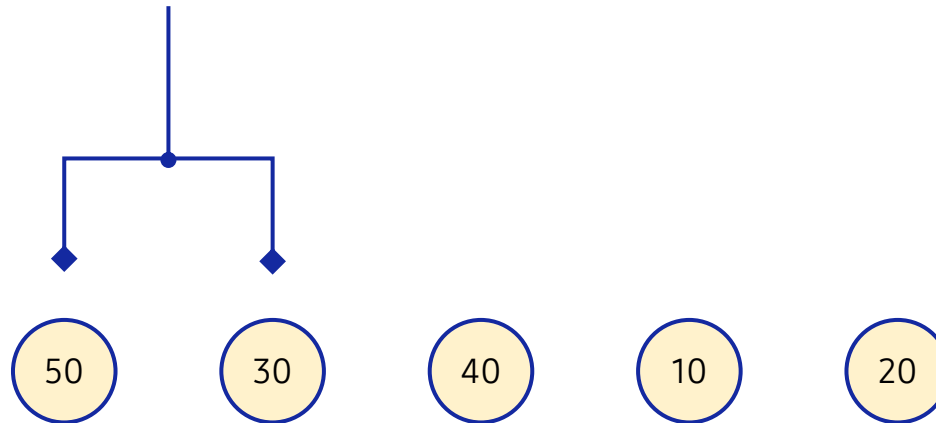
# | Key concept

## 1. ຫຼັກການຈັດລຽງແບບ Bubble

### 1.1. ຕົວຢ່າງການຈັດລຽງແບບ Bubble

I ການຈັດລຽງແບບ Bubble ເປັນ Algorithm ຈັດລຽງລຳດັບທີ່ປຽບທຽບສອງອົງປະກອບທີ່ຢູ່ຕິດກັນ ແລະ ສັບປ່ຽນບ່ອນພວກມັນຖ້າບໍ່ຖືກລຳດັບ.

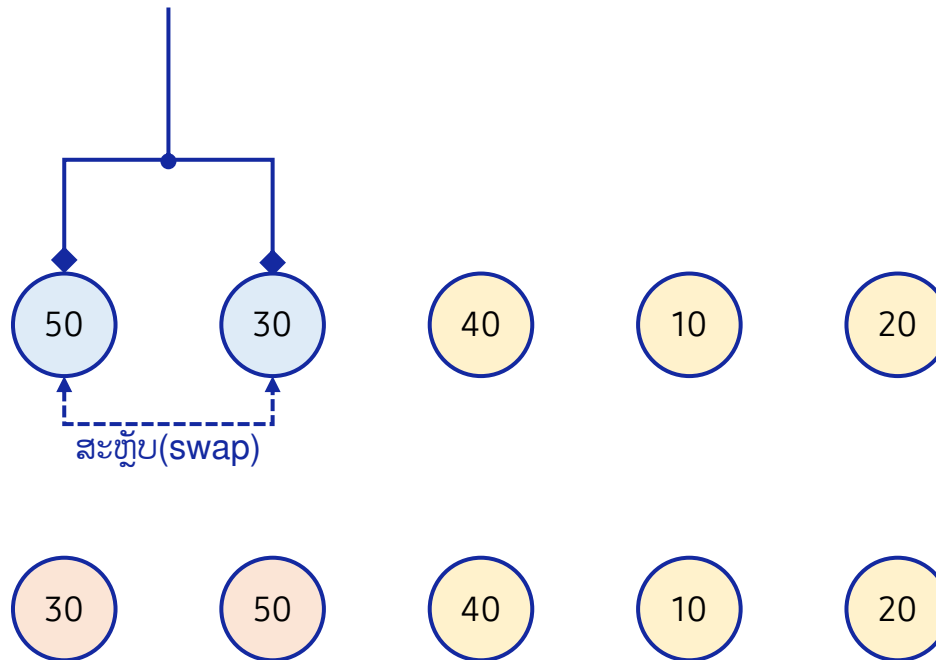
**Ex** ສົມມຸດວ່າ ຖ້າຕ້ອງການທີ່ຈະຈັດລຽງລຳດັບຂໍ້ມູນຊຸດນີ້ [50, 30, 40, 10, 20] ໃຫ້ປະຕິບັດດັ່ງຕໍ່ໄປນີ້.



## 1. ການຈັດລຽງແບບ Bubble

### 1.2. ຂະບວນການຂອງການຈັດລຽງແບບ bubble

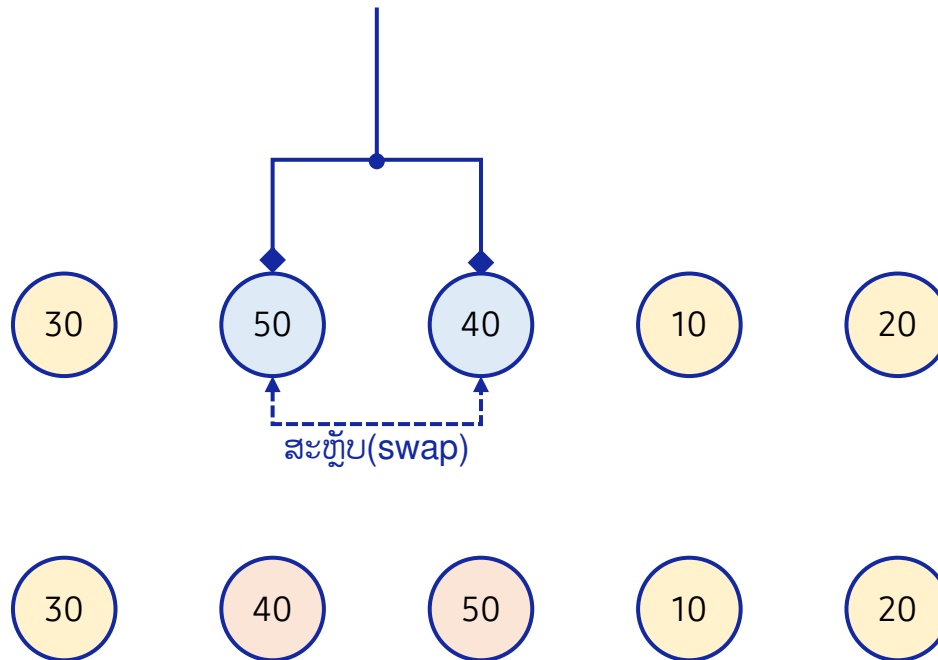
- I ກ່ອນອື່ນເລີ່ມຈາກ, ປຽບທຽບອົງປະກອບທີ 1 ທີ່ມີຄ່າເທົ່າກັບ 50 ກັບອົງປະກອບທີ 2 ທີ່ມີຄ່າເທົ່າກັບ 30. ເນື່ອງຈາກ 50 ໃຫຍ່ກວ່າ 30, ສອງອົງປະກອບນີ້ຈຶ່ງຕ້ອງສັບປ່ຽນບ່ອນກັນ.



## 1. ການຈັດລຽງແບບ Bubble

### 1.2. ຂະບວນການຂອງການຈັດລຽງແບບ bubble

I ຕໍ່ໄປ, ປຽບທຽບອົງປະກອບທີ 2 ທີ່ມີຄ່າເທົ່າກັບ 50 ກັບອົງປະກອບທີ 3 ທີ່ມີຄ່າເທົ່າກັບ 40. ເນື່ອງຈາກ 50 ໃຫຍ່ກວ່າ 40, ສອງອົງປະກອບນີ້ຈຶ່ງຕ້ອງສັບປ່ຽນບ່ອນກັນ.

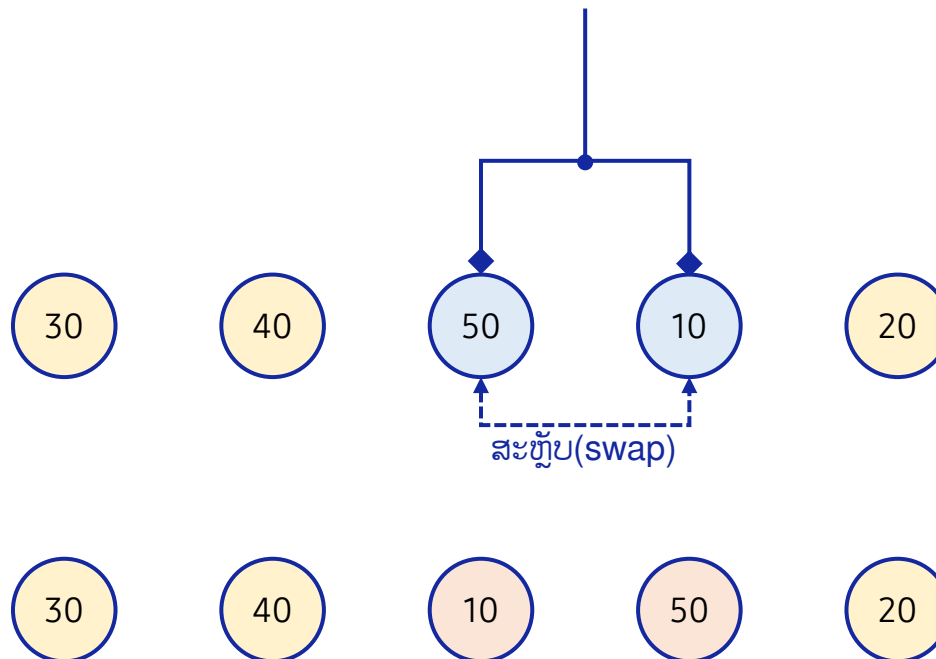




## 1. ການຈັດລຽງແບບ Bubble

### 1.2. ຂະບວນການຂອງການຈັດລຽງແບບ bubble

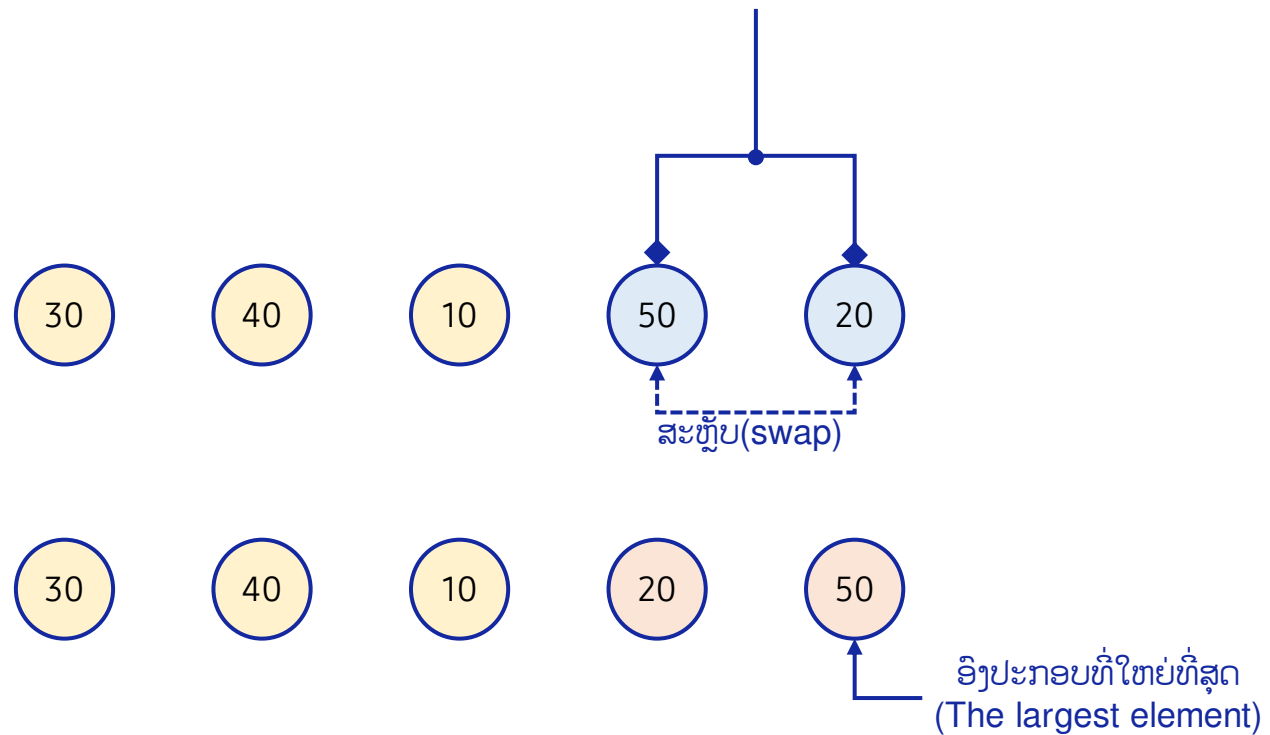
I ຕໍ່ໄປ, ປຽບທຽບອົງປະກອບທີ 3 ທີ່ມີຄ່າເທົ່າກັບ 50 ກັບອົງປະກອບຕໍ່າແຫ່ງທີ 4 ທີ່ມີຄ່າເທົ່າກັບ 10. ເນື່ອງຈາກ 50 ໃຫຍ່ກວ່າ 10, ສອງອົງປະກອບນີ້ຈຶ່ງຕ້ອງສັບປ່ຽນບ່ອນກັນ.



## 1. ການຈັດລຽງແບບ Bubble

### 1.2. ຂະບວນການຂອງການຈັດລຽງແບບ bubble

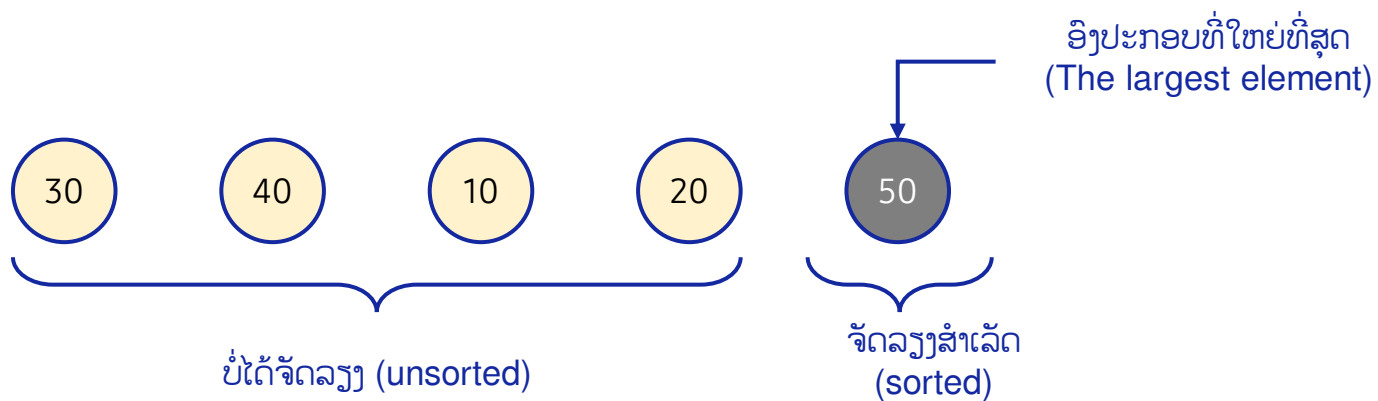
- ລໍາດັບຖັດໄປ, ປຽບທຽບອົງປະກອບທີ 4 ທີ່ມີຄ່າເທົ່າກັບ 50 ກັບອົງປະກອບຕໍ່ແຫ່ງສຸດທ້າຍ ທີ່ມີຄ່າເທົ່າກັບ 20. ແຕ່ 50 ໃຫຍ່ກວ່າ 20, ສອງອົງປະກອບນີ້ຈຶ່ງຕ້ອງສັບປ່ຽນບ່ອນກັນ.



## 1. ການຈັດລຽງແບບ Bubble

### 1.2. ຂະບວນການຂອງການຈັດລຽງແບບ bubble

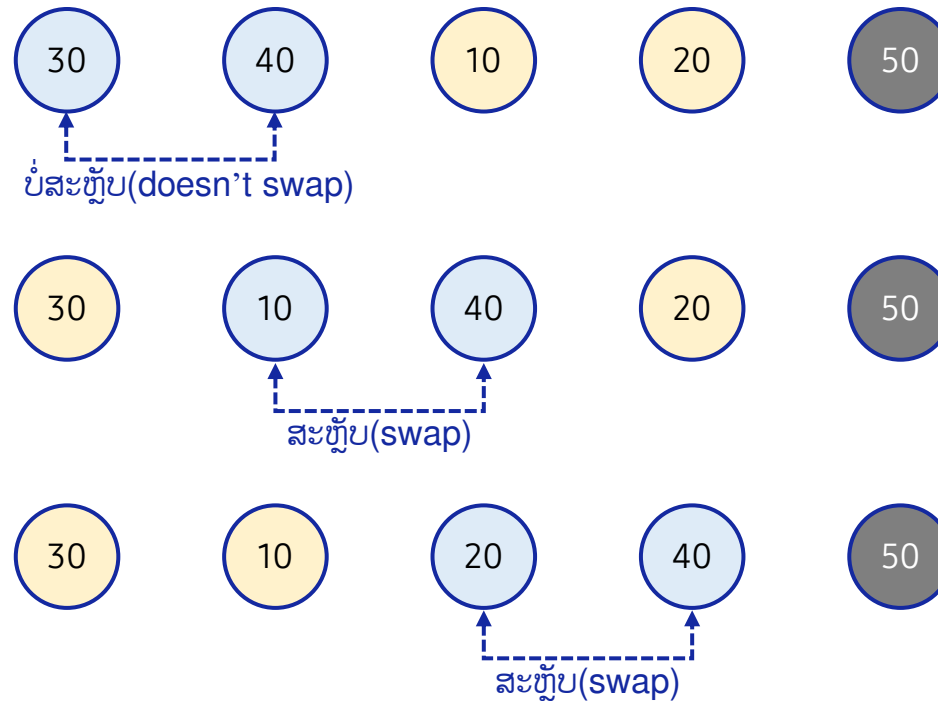
- ໃຫ້ສັງເກດວ່າຫຼັງຈາກປະຕິບັດຮອບທຳອິດ, ອົງປະກອບທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດໃນລາຍການຄື 50 ຈຶ່ງຖືກຈັດຢູ່ເບື້ອງຂວາສຸດ. ສະນັ້ນອົງປະກອບສຸດທ້າຍ 50 ຈາກການຈັດລຽງໃນຮອບທີ 1 ຈະບໍ່ໄດ້ຈັດລຽງອີກໃນຮອບທີ 2.



## 1. ການຈັດລຽງແບບ Bubble

### 1.2. ຂະບວນການຂອງການຈັດລຽງແບບ bubble

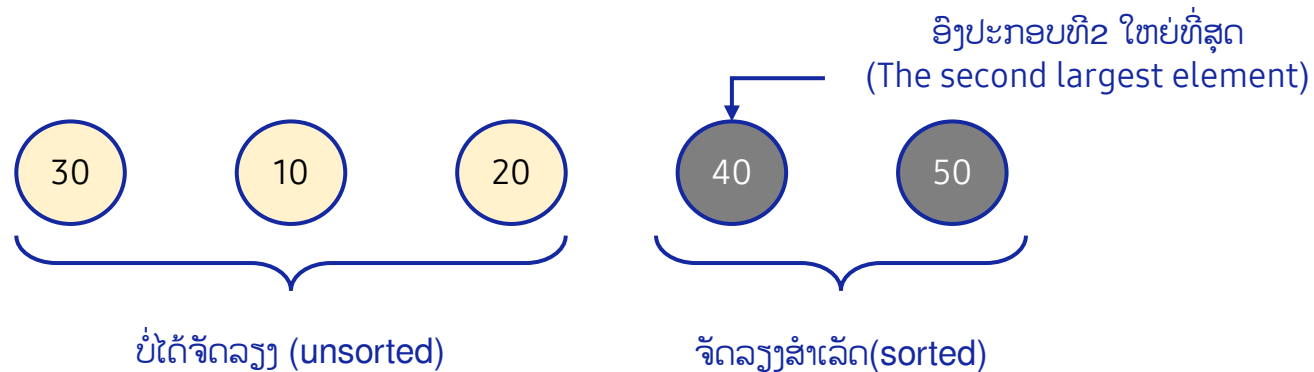
ສືບຕໍ່ການຈັດລຽງແບບ bubble ໃນລາຍການທີ່ຍັງບໍ່ໄດ້ຈັດລຽງ ຍົກເວັ້ນອົງປະກອບສຸດທ້າຍ..



## 1. ການຈັດລຽງແບບ Bubble

### 1.2. ຂະບວນການຂອງການຈັດລຽງແບບ bubble

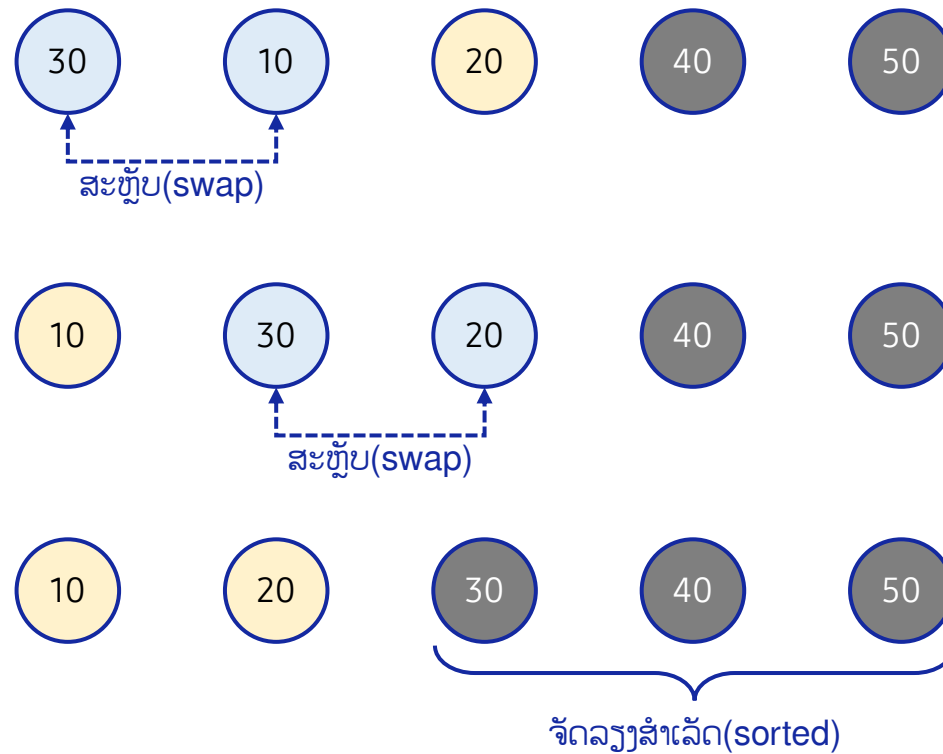
I ໃຫ້ສັງເກດວ່າຜ່ານການຈັດລຽງຮອບທີ 2 ເຫັນວ່າອົງປະກອບທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດແມ່ນ 40, ເຊິ່ງເປັນອົງປະກອບທີ່ຈະບໍ່ໄດ້ຖືກປຽບທຽບໃນການຈັດລຽງຮອບຕໍ່ໄປ.



## 1. ການຈັດລຽງແບບ Bubble

### 1.2. ຂະບວນການຂອງການຈັດລຽງແບບ bubble

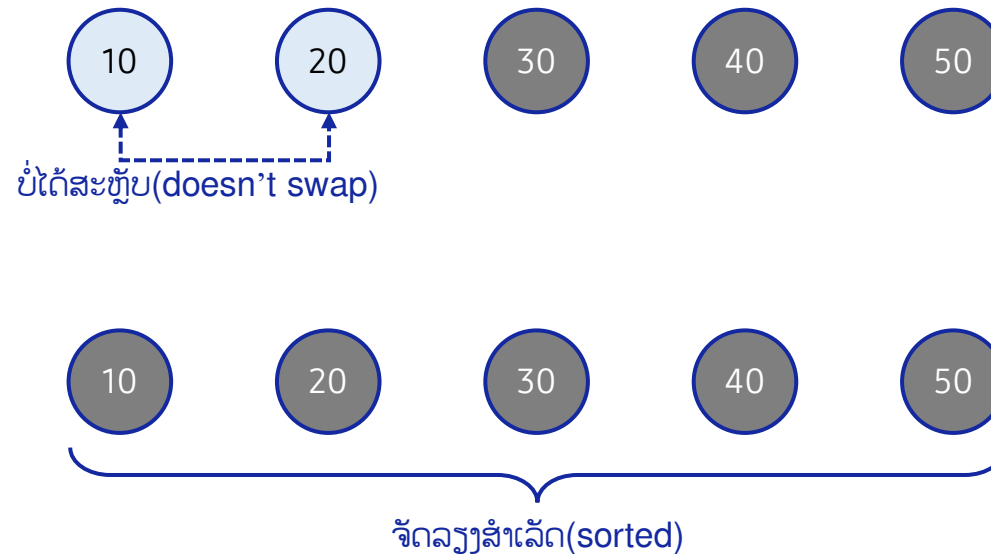
ໃຊ້ວິທີການຈັດລຽງແບບດຽວກັນ ໃນຮອບທີ 3.



## 1. ການຈັດລຽງແບບ Bubble

### 1.2. ຂະບວນການຂອງການຈັດລຽງແບບ bubble

ໄດ້ວິທີການດຽວກັນນີ້, ການຈັດລຽງແບບ bubble ສາມາດດຳເນີນການຕໍ່ຈົນກວ່າທຸກອົງປະກອບຈະຖືກຈັດລຽງສຳເລັດ.

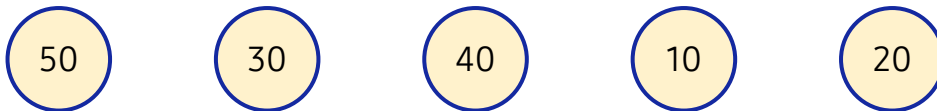


## 2. Selection Sort

### 2.1. ຕົວຢ່າງການຈັດລຽງແບບ Selection

| ການຈັດລຽງແບບ Selection ແມ່ນວິທີການຈັດລຽງທີ່ຊອກຫາອົງປະກອບທີ່ນ້ອຍທີ່ສຸດໃນລາຍການຂໍ້ມູນທັງໝົດ ແລ້ວເອົາມາວາງໄວ້ທາງຊ້າຍສຸດ. ການເຮັດແບບນີ້, ແມ່ນອາໄສຫຼັກການປຽບທຽບອົງປະກອບທຳອິດຂອງລາຍການທີ່ບໍ່ໄດ້ຈັດລຽງກັບສ່ວນທີ່ເຫຼືອຂອງລາຍການ ແລະ ສືບປ່ຽນບ່ອນກັບອົງປະກອບທີ່ນ້ອຍກວ່າ.

**Ex** ສົມມຸດວ່າ ຕ້ອງການທີ່ຈະຈັດລຽງລຳດັບຂໍ້ມູນຊຸດນີ້ [50, 30, 40, 10, 20] ໃຫ້ປະຕິບັດດັ່ງຕໍ່ໄປນີ້.

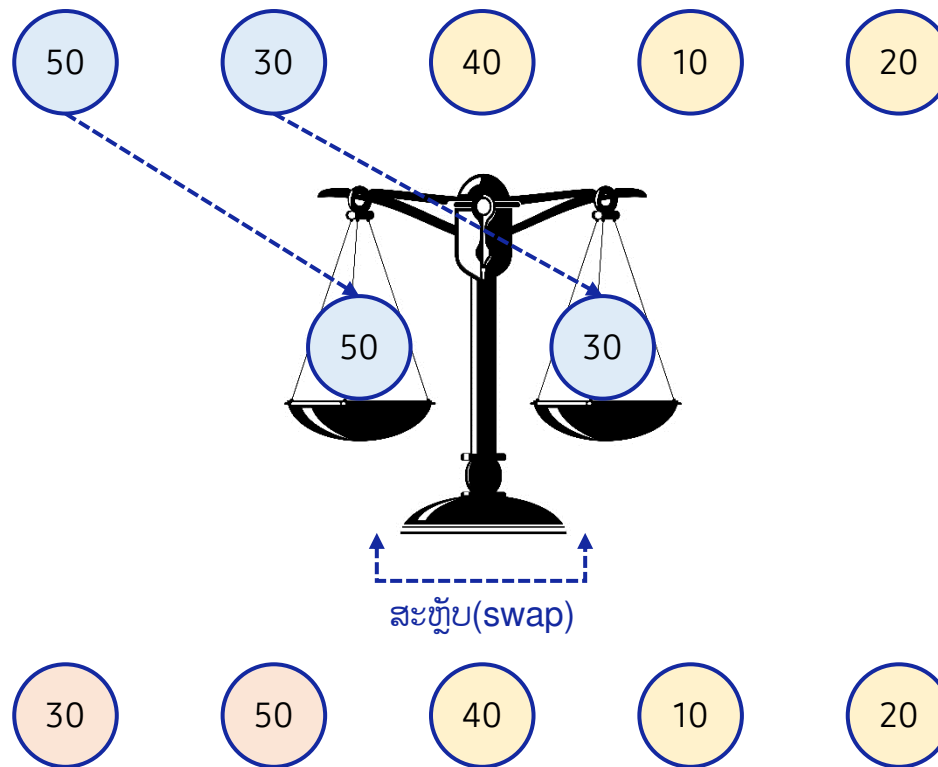




## 2. ການຈັດລຽງແບບ Selection

### 2.2. ຂະບວນການຈັດລຽງແບບ Selection

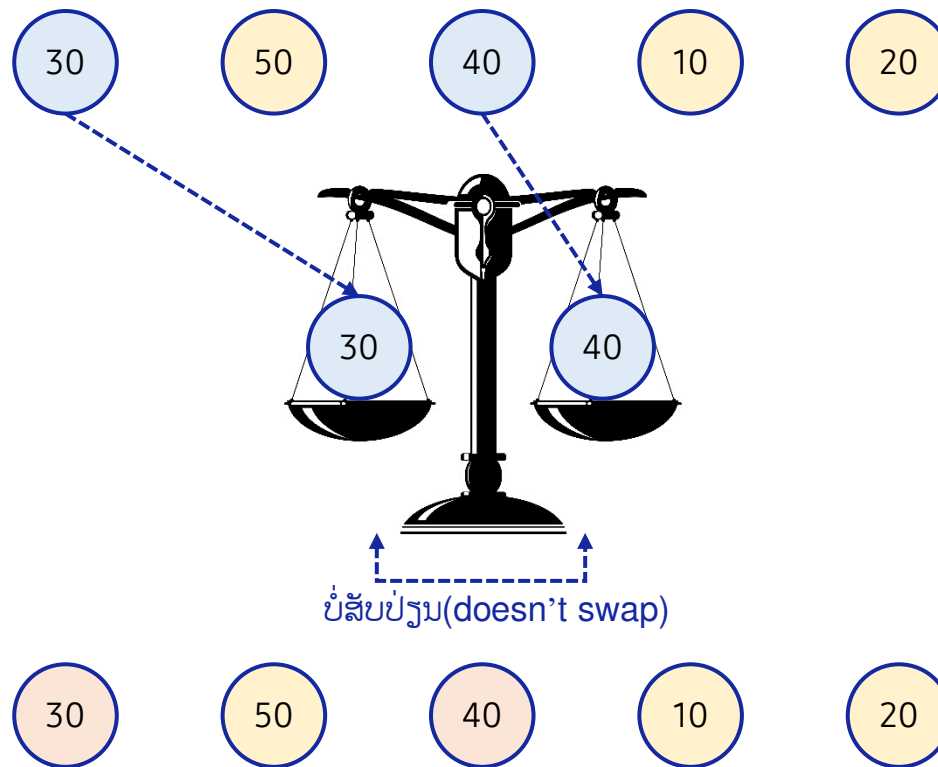
I ທຳອິດ, ປຽບທຽບອົງປະກອບທີ 1 ທີ່ມີຄ່າເທົ່າກັບ 50 ກັບອົງປະກອບທີ 2 ທີ່ມີຄ່າເທົ່າກັບ 30. ເນື່ອງຈາກ 50 ແມ່ນໃຫຍ່ກວ່າ 30, ສອງອົງປະກອບນີ້ຈຶ່ງຕ້ອງສັບປ່ຽນບ່ອນກັນ.



## 2. ການຈັດລຽງແບບ Selection

### 2.2. ຂະບວນການຈັດລຽງແບບ Selection

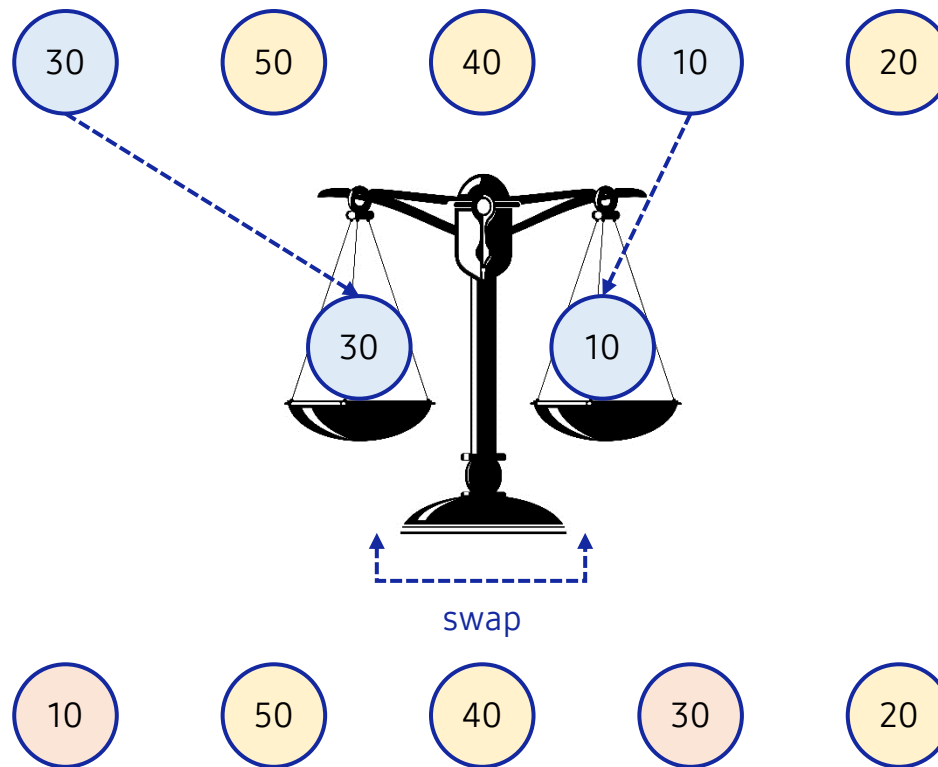
I ຕໍ່ໄປ, ປຽບທຽບອົງປະກອບທີ 1 ທີ່ມີຄ່າເທົ່າກັບ 30 ກັບອົງປະກອບທີ 3 ທີ່ມີຄ່າເທົ່າກັບ 40. ເນື່ອງຈາກ 30 ນ້ອຍກວ່າ 40, ຖືກລຳດັບແລ້ວ ຈຶ່ງບໍ່ໄດ້ສັບປ່ຽນບ່ອນກັນ



## 2. ການຈັດລຽງແບບ Selection

### 2.2. ຂະບວນການຈັດລຽງແບບ Selection

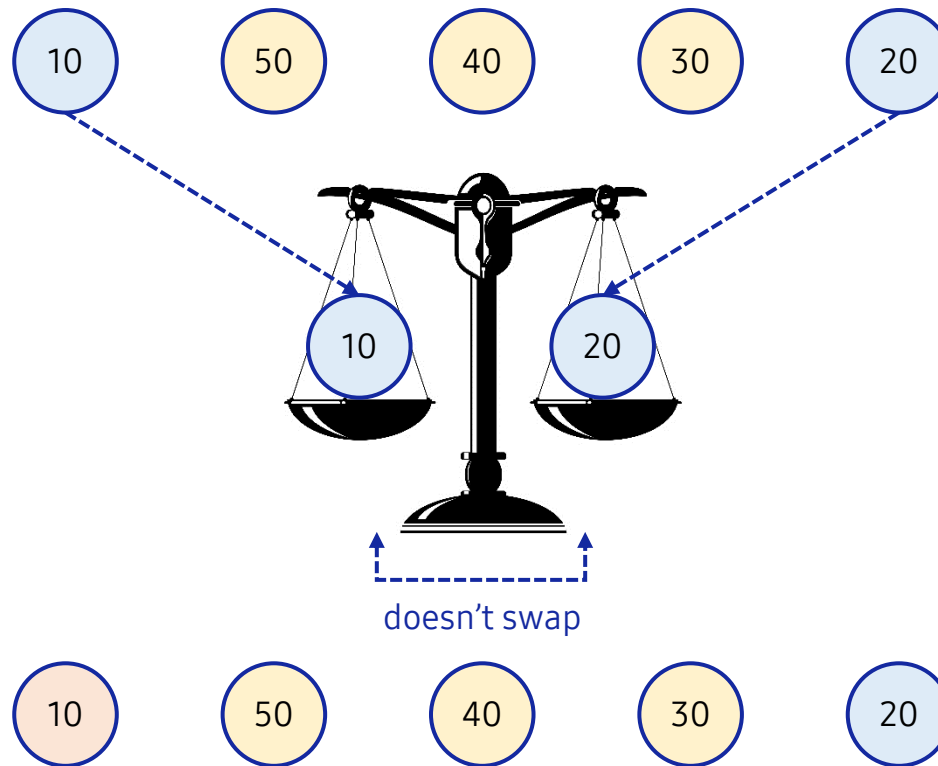
I ຖັດມາ, ປຽບທຽບອົງປະກອບທີ 1 ທີ່ມີຄ່າເທົ່າກັບ 30 ກັບອົງປະກອບທີ 4 ທີ່ມີຄ່າເທົ່າກັບ 10. ເນື່ອງຈາກ 10 ນ້ອຍກວ່າ 30, ສອງອົງປະກອບນີ້ຈຶ່ງຕ້ອງສັບປ່ຽນບ່ອນກັນ.



## 2. ການຈັດລຽງແບບ Selection

### 2.2. ຂະບວນການຈັດລຽງແບບ Selection

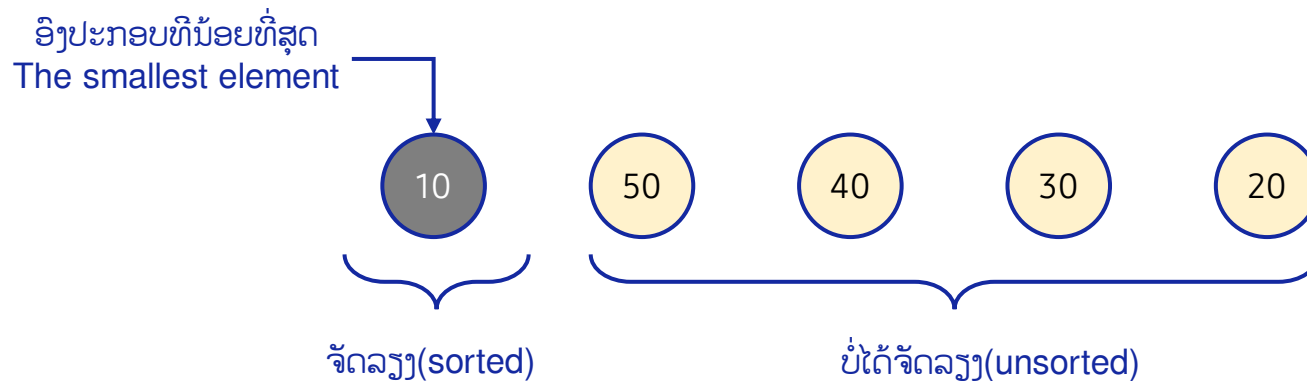
I ຕໍ່ໄປ, ປຽບທຽບອົງປະກອບທີ 1 ກັບ 10 ທີ່ມີຄ່າເທົ່າກັບ 10 ກັບອົງປະກອບທີ 5 ທີ່ມີຄ່າເທົ່າກັບ 20. ເນື່ອງຈາກ 10 ນ້ອຍກວ່າ 20, ຖືກລຳດັບແລ້ວ ຈຶ່ງບໍ່ໄດ້ສັບປ່ຽນບ່ອນກັນ.



## 2. ການຈັດລຽງແບບ Selection

### 2.2. ຂະບວນການຈັດລຽງແບບ Selection

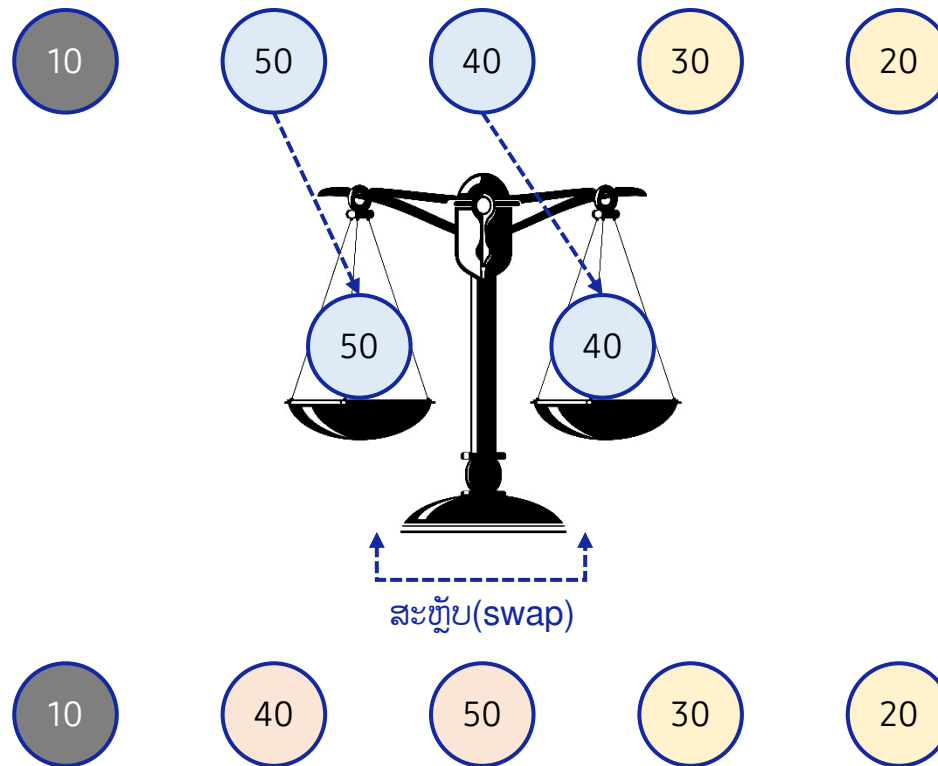
- I ໃຫ້ສັງເກດວ່າໃນ ວິທີການຈັດລຽງແບບ Selection, ອົງປະກອບທີ່ນ້ອຍທີ່ສຸດ ມີຄ່າເທົ່າກັບ 10 ຖືກວາງໄວ້ເປັນໂຕທຳອິດໃນລາຍການທີ່ຖືກຈັດລຽງແລ້ວ. ເນື່ອງຈາກອົງປະກອບທີ 1 ແມ່ນລາຍການທີ່ຈັດລຽງແລ້ວ, ຈຶ່ງບໍ່ໄດ້ເອົາມາຄັດເລືອກອີກໃນຮອບຕໍ່ໄປ.



## 2. ການຈັດລຽງແບບ Selection

### 2.2. ຂະບວນການຈັດລຽງແບບ Selection

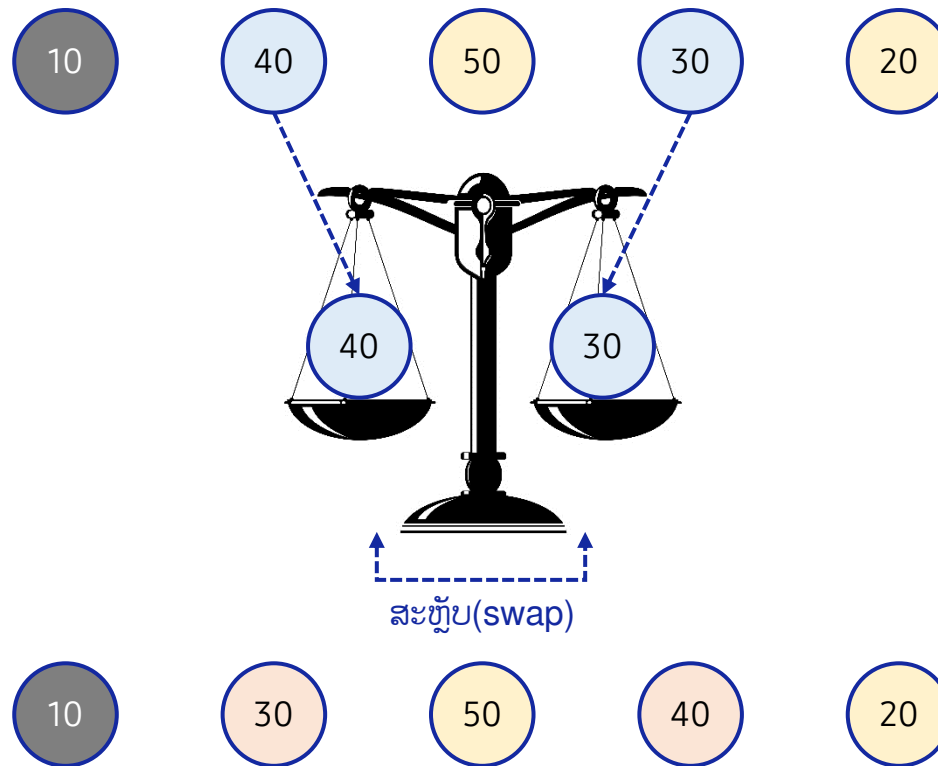
I ການຈັດລຽງແບບ Selection ດຳເນີນການຕໍ່ກັບຂໍ້ມູນທີ່ຢູ່ໃນລາຍການທີ່ບໍ່ໄດ້ຈັດລຽງ, ນັ້ນແມ່ນປຽບທຽບອົງປະກອບທີ 2 ທີ່ມີຄ່າເທົ່າກັບ 50 ກັບ ອົງປະກອບທີ 3 ທີ່ມີຄ່າເທົ່າກັບ 40. ເນື່ອງຈາກ 40 ນ້ອຍກວ່າ 50, ສອງອົງປະກອບນີ້ຈຶ່ງຕ້ອງສັບປ່ຽນບ່ອນກັນ.



## 2. ການຈັດລຽງແບບ Selection

### 2.2. ຂະບວນການຈັດລຽງແບບ Selection

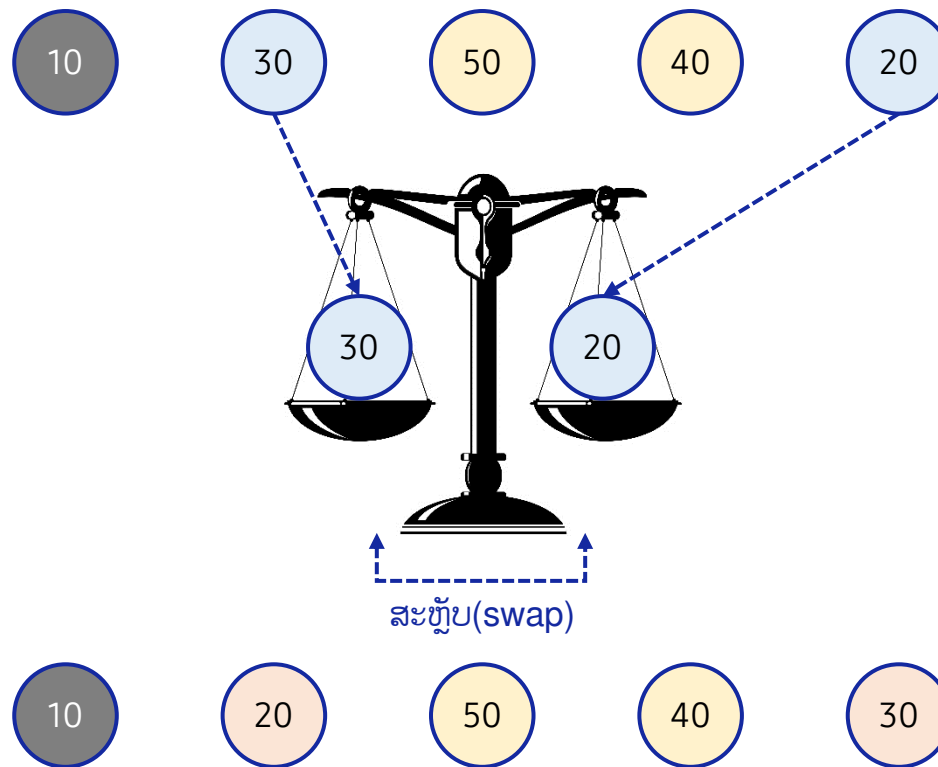
ການຈັດລຽງແບບ Selection ດຳເນີນການຕໍ່ ເພື່ອປຽບທຽບອົງປະກອບທີ 2 ທີ່ມີຄ່າເທົ່າກັບ 40 ກັບອົງປະກອບທີ 4 ທີ່ມີຄ່າເທົ່າກັບ 30, ເນື່ອງຈາກ 30 ນ້ອຍກວ່າ 40 ສອງອົງປະກອບນີ້ຈຶ່ງຕ້ອງສັບປ່ຽນບ່ອນກັນ.



## 2. ການຈັດລຽງແບບ Selection

### 2.2. ຂະບວນການຈັດລຽງແບບ Selection

ການຈັດລຽງແບບ Selection ດໍາເນີນການຕໍ່ ເພື່ອປຽບທຽບອົງປະກອບທີ 2 ທີ່ມີຄ່າເທົ່າກັບ 30 ກັບອົງປະກອບທີ 5 ທີ່ມີຄ່າເທົ່າກັບ 20, ເນື່ອງຈາກ 20 ນ້ອຍກວ່າ 30 ສອງອົງປະກອບນີ້ຈຶ່ງຕ້ອງສັບປ່ຽນບ່ອນກັນ.



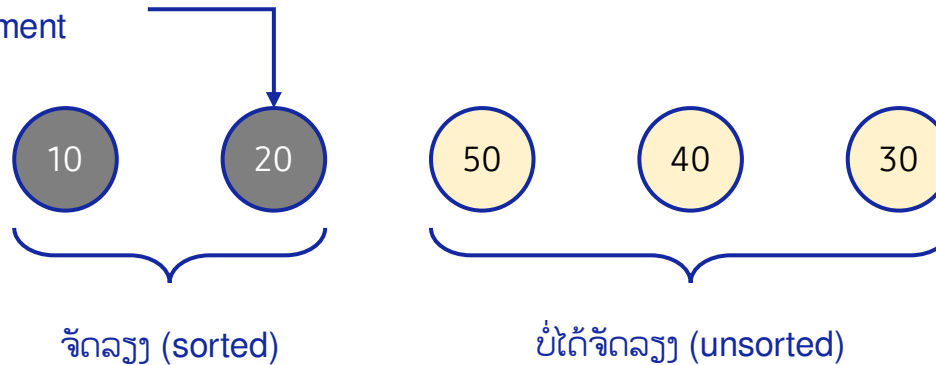


## 2. ການຈັດລຽງແບບ Selection

### 2.2. ຂະບວນການຈັດລຽງແບບ Selection

I ໃຫ້ສັງເກດວ່າຜ່ານການຈັດລຽງ ໄດ້ອົງປະກອບທີ່ນ້ອຍທີ່ສຸດຂອງ ຮອບທີ 2 ແມ່ນ 20 ແລະ ອົງປະກອບດັ່ງກ່າວຈະບໍ່ຖືກເອົາມາປຽບທຽບອີກໃນຮອບຕໍ່ໄປ.

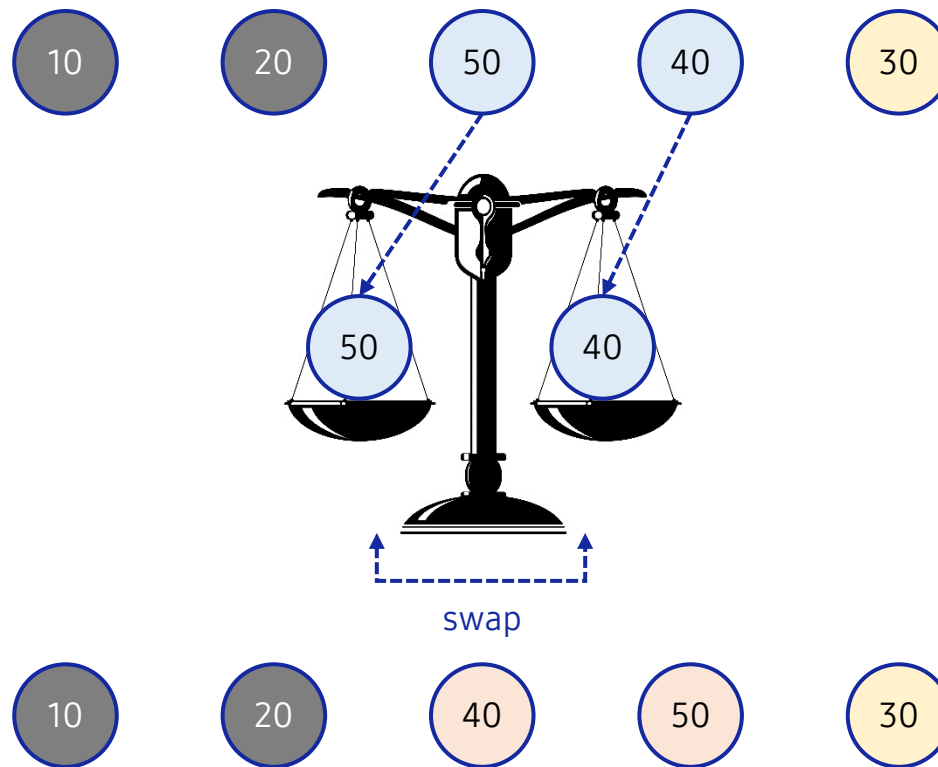
ອົງປະກອບທີ່ນ້ອຍທີ່ສຸດຮອບທີ 2  
The second smallest element



## 2. ການຈັດລຽງແບບ Selection

### 2.2. ຂະບວນການຈັດລຽງແບບ Selection

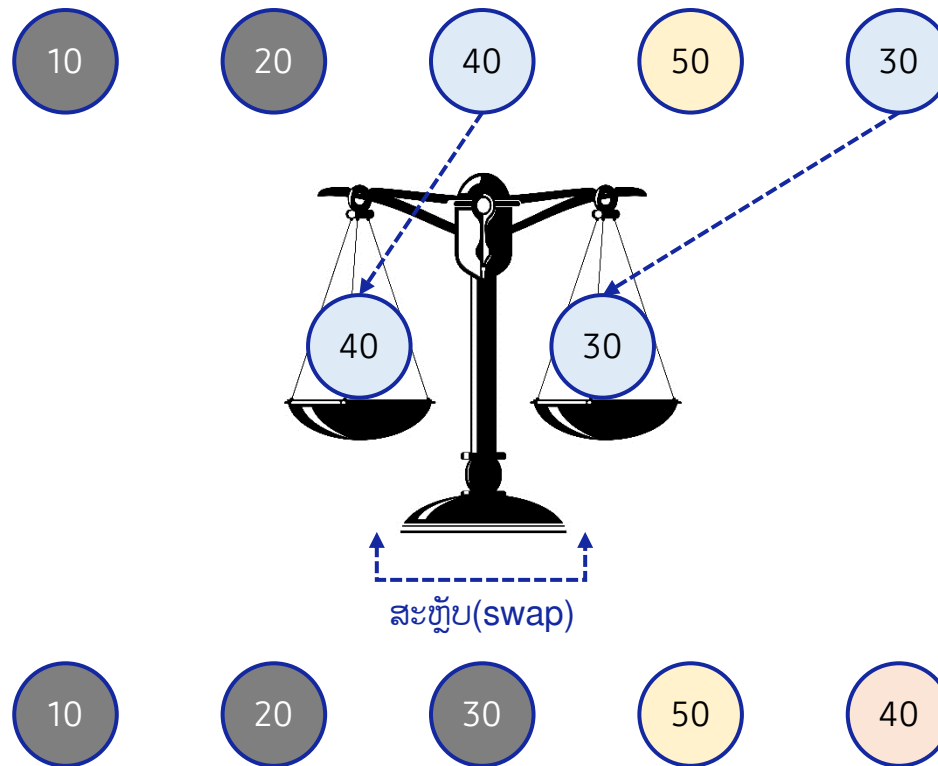
I ດຳເນີນການຕໍ່ໃນຮອບທີ 3 ເພື່ອປຸງບາງປະກອບທີ 3 ທີ່ມີຄ່າເທົ່າກັບ 50 ກັບອົງປະກອບທີ 4 ທີ່ມີຄ່າເທົ່າກັບ 40, ເນື່ອງຈາກ 40 ນ້ອຍກວ່າ 50 ສອງອົງປະກອບນີ້ຈຶ່ງຕ້ອງສັບປ່ຽນບ່ອນກັນ.



## 2. ການຈັດລຽງແບບ Selection

### 2.2. ຂະບວນການຈັດລຽງແບບ Selection

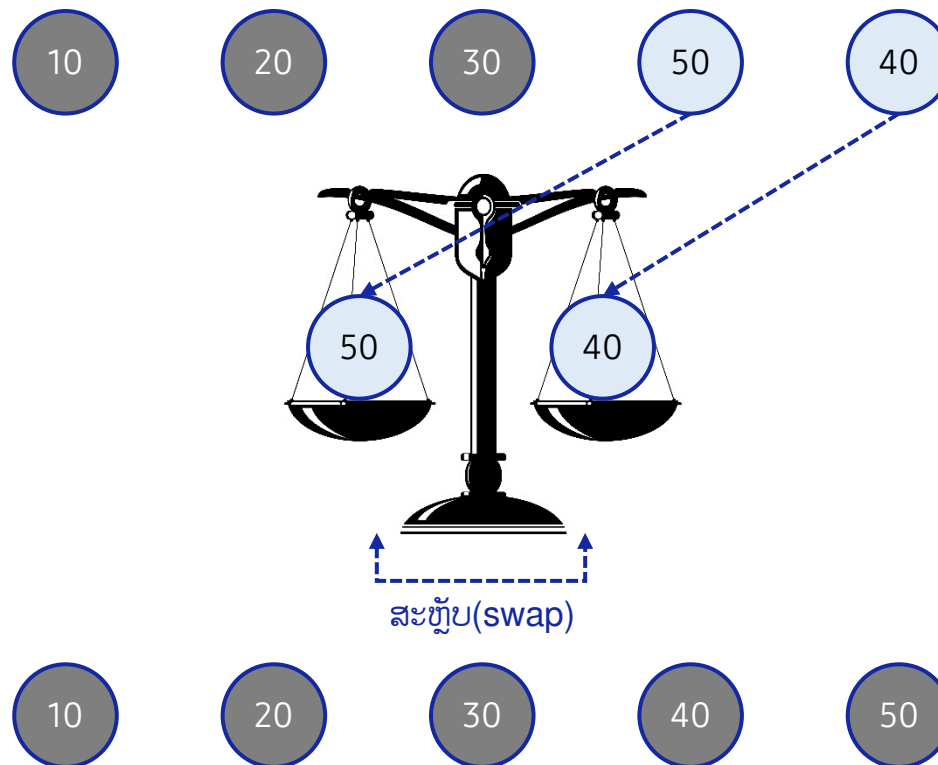
ໂດຍການປະຕິບັດແບບເດີມ ການຄັດເລືອກດຳເນີນການຕໍ່ ຕາມອົງປະກອບທີ່ຍັງບໍ່ໄດ້ຄັດເລືອກ, ຍົກເວັ້ນລາຍການຄັດເລືອກແລ້ວ.



## 2. ການຈັດລຽງແບບ Selection

### 2.2. ຂະບວນການຈັດລຽງແບບ Selection

ການຄັດເລືອກດຳເນີນການຕໍ່ ໃນອົງປະກອບທີ່ຍັງບໍ່ໄດ້ຄັດເລືອກໄປຕຳມລຳດັບຈົນສຳເລັດ.

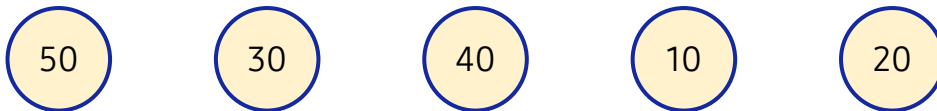


### 3. ການຈັດລຽງແບບ Insertion

#### 3.1. ຕົວຢ່າງ ການຈັດລຽງແບບ Insertion

ການຈັດລຽງແບບ Insertion ແມ່ນວິທີການຈັດລຽງທີ່ເພີ່ມອົງປະກອບຈາກລາຍການທີ່ບໍ່ໄດ້ຈັດລຽງ ໄປຫາລາຍການທີ່ຈັດລຽງເທື່ອລະອັນ. ເພື່ອດໍາເນີນການລັກສະນະດັ່ງກ່າວ, ຈະໃຊ້ຫຼັກການຊອກຫາຕໍາແໜ່ງທີ່ຈະເພີ່ມ ໂດຍການປຽບທຽບອົງປະກອບທີ່ຈະເພີ່ມກັບສ່ວນທີ່ເຫຼືອຂອງລາຍການທີ່ຈັດລຽງຕາມລຳດັບ.

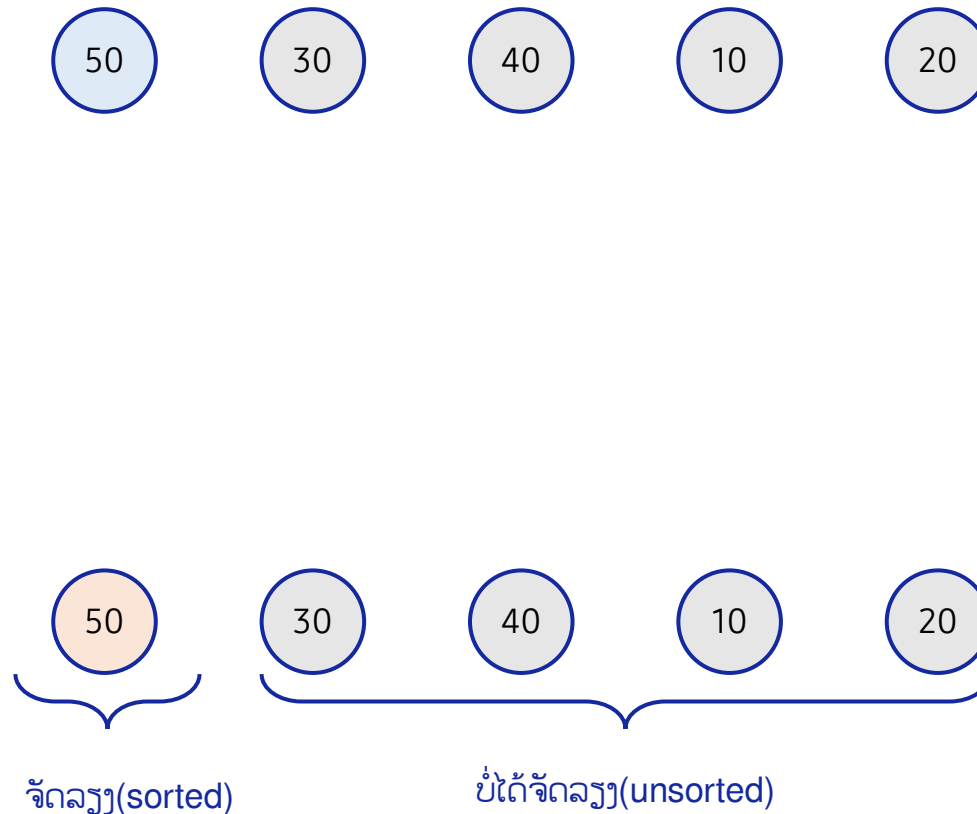
**ຕົວຢ່າງ** ສົມມຸດວ່າພວກເຮົາຕ້ອງການທີ່ຈະຈັດລຽງລຳດັບຂໍ້ມູນໃນລາຍການນີ້ [50, 30, 40, 10, 20] ໃຫ້ປະຕິບັດດັ່ງຕໍ່ໄປນີ້.



### 3. ການຈັດລຽງແບບ Insertion

#### 3.2. ຂະບວນການຈັດລຽງແບບ Insertion

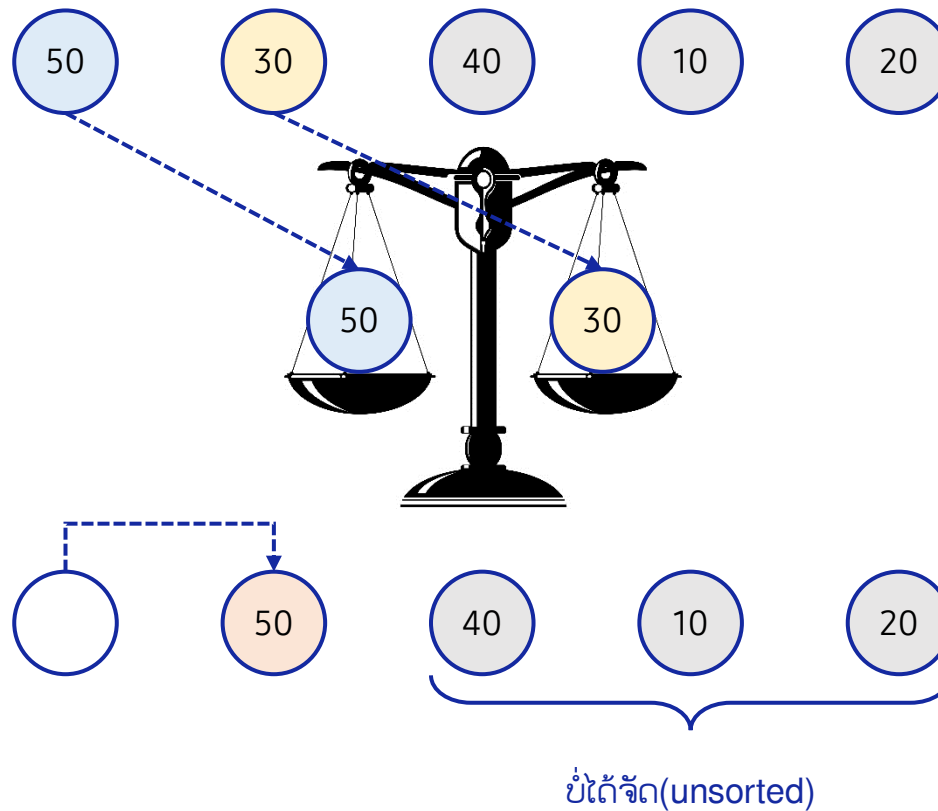
I ເລີ່ມຈາກ, ອົງປະກອບທີ 1 ທີ່ມີຄ່າເທົ່າກັບ 50 ຖືວ່າເປັນລາຍການຄັດເລືອກຮອບທີ 1 ເລີຍ.



### 3. ການຈັດລຽງແບບ Insertion

#### 3.2. ຂະບວນການຈັດລຽງແບບ Insertion

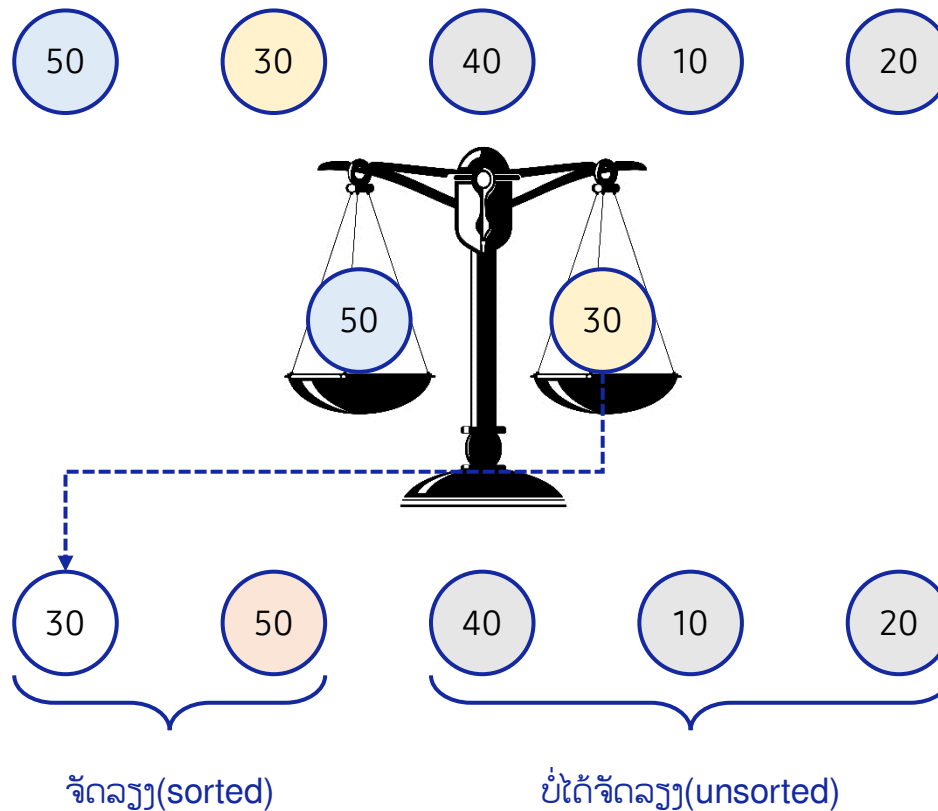
ເນື່ອງຈາກອົງປະກອບທີ 2 ມີຄ່າເທົ່າກັບ 30 ແມ່ນນ້ອຍກວ່າ 50 ຕາມການຈັດລຽງຄັ້ງທີ 2 , 50 ຈຶ່ງຖືກເລື່ອນມາທາງດ້ານຂວາ.



### 3. ການຈັດລຽງແບບ Insertion

#### 3.2. ຂະບວນການຈັດລຽງແບບ Insertion

ໄຫຼ່ຈາກເລື່ອນ 50 ໄປຕຳແໜ່ງທີ 2, 30 ຖືກເອົາມາວາງໄວ້ໃນຕຳແໜ່ງທີ 1 ແທນບ່ອນ 50 ເພາະວ່າບໍ່ມີອີງປະກອບອື່ນທີ່ຈະປຽບທຽບ

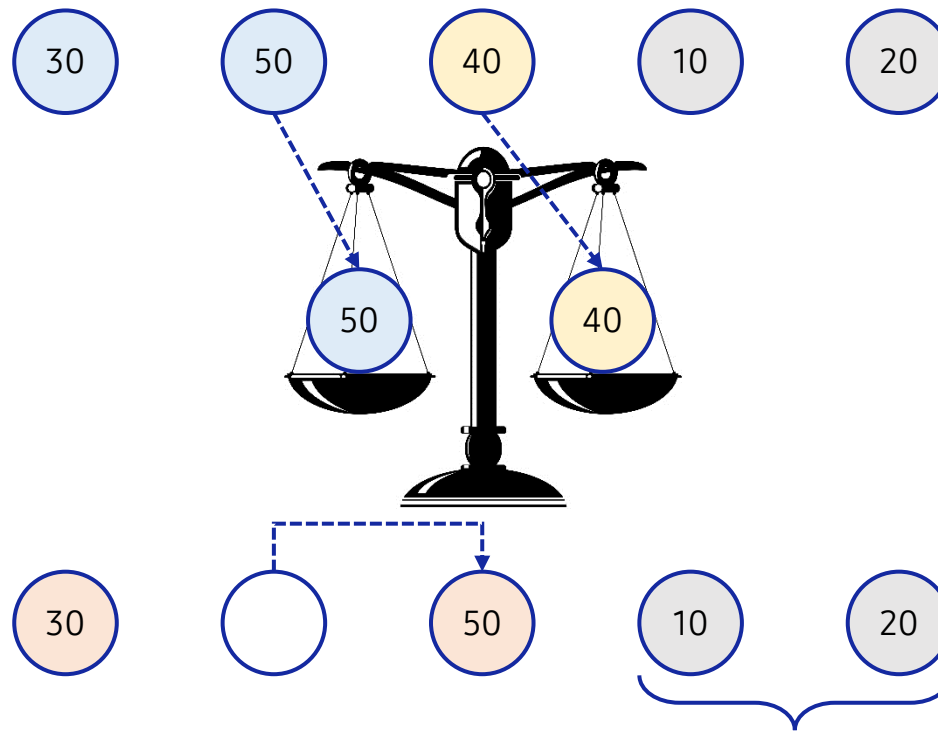




### 3. ການຈັດລຽງແບບ Insertion

#### 3.2. ຂະບວນການຈັດລຽງແບບ Insertion

❏ ດໍາເນີນການຕໍ່ໄປ, ເນື່ອງຈາກອົງປະກອບທີ 3 40 ນ້ອຍກວ່າ 50 ໃນລາຍການຈັດລຽງລຳດັບ, 50 ຖືກຍ້າຍໄປທາງຂວາໜຶ່ງຕໍາແໜ່ງ

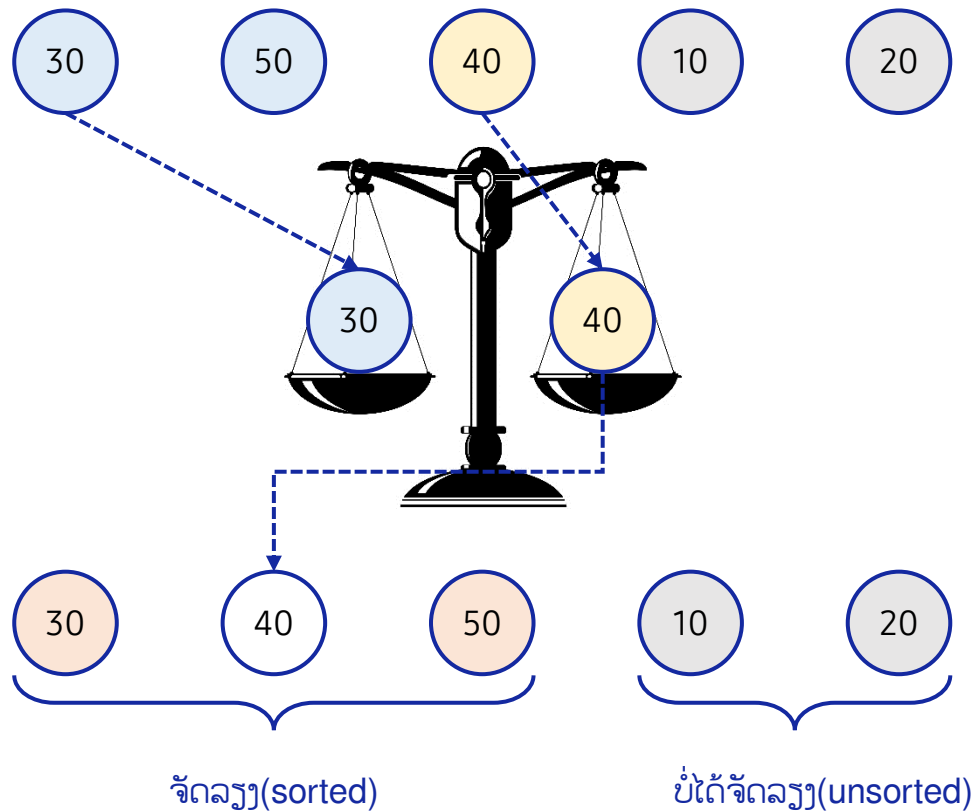


ບໍ່ໄດ້ຈັດລຽງ(unsorted)

### 3. ການຈັດລຽງແບບ Insertion

#### 3.2. ຂະບວນການຈັດລຽງແບບ Insertion

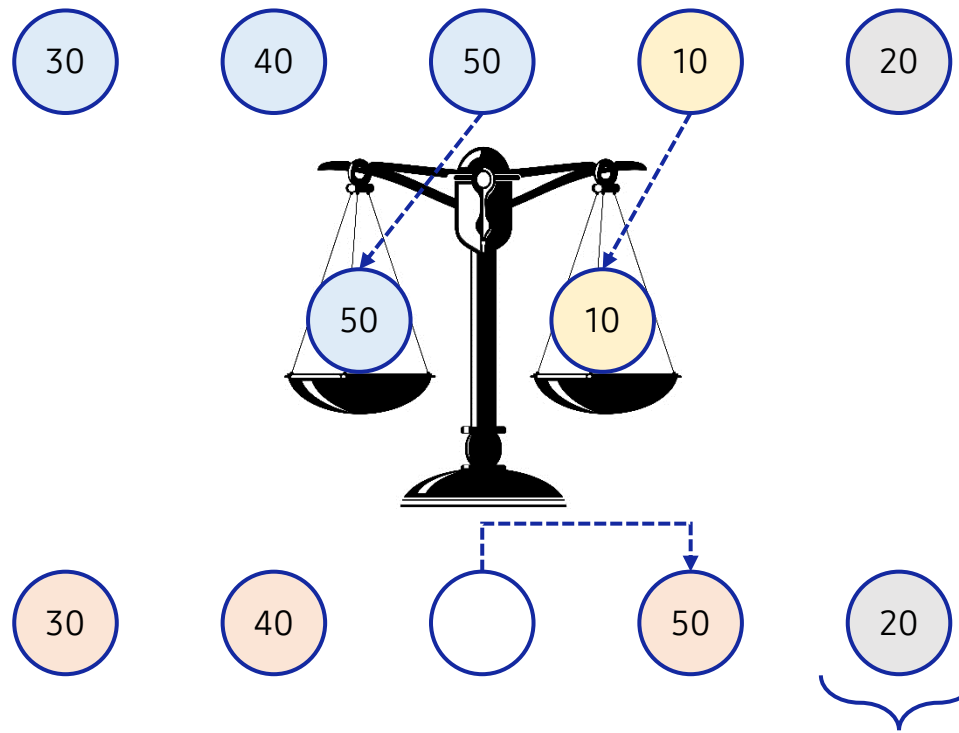
I ຕໍ່ໄປ ໃຫ້ປຽບທຽບ ຕຳແໜ່ງທີ 1 ທີ່ມີຄ່າເທົ່າກັບ 30 ກັບ ຕຳແໜ່ງທີ 2 ທີ່ມີຄ່າເທົ່າກັບ 40 ພາຍໃນລາຍການທີ່ຖືກຈັດລຽງແລ້ວ, ເນື່ອງຈາກ 30 ນ້ອຍກວ່າ 40, 40 ຈຶ່ງຖືກຈັດຢູ່ຕຳແໜ່ງເກົ່າ.



### 3. ການຈັດລຽງແບບ Insertion

#### 3.2. ຂະບວນການຈັດລຽງແບບ Insertion

I ໃນການຈັດລຽງຮອບທີ 2, ເນື່ອງຈາກອົງປະກອບກ່ອນໜ້າແມ່ນ 50 ໃຫຍ່ກວ່າ 10, 50 ຈຶ່ງຖືກເລື່ອນໄປທາງດ້ານຂວາຕໍ່ແໜ່ງໜຶ່ງ.

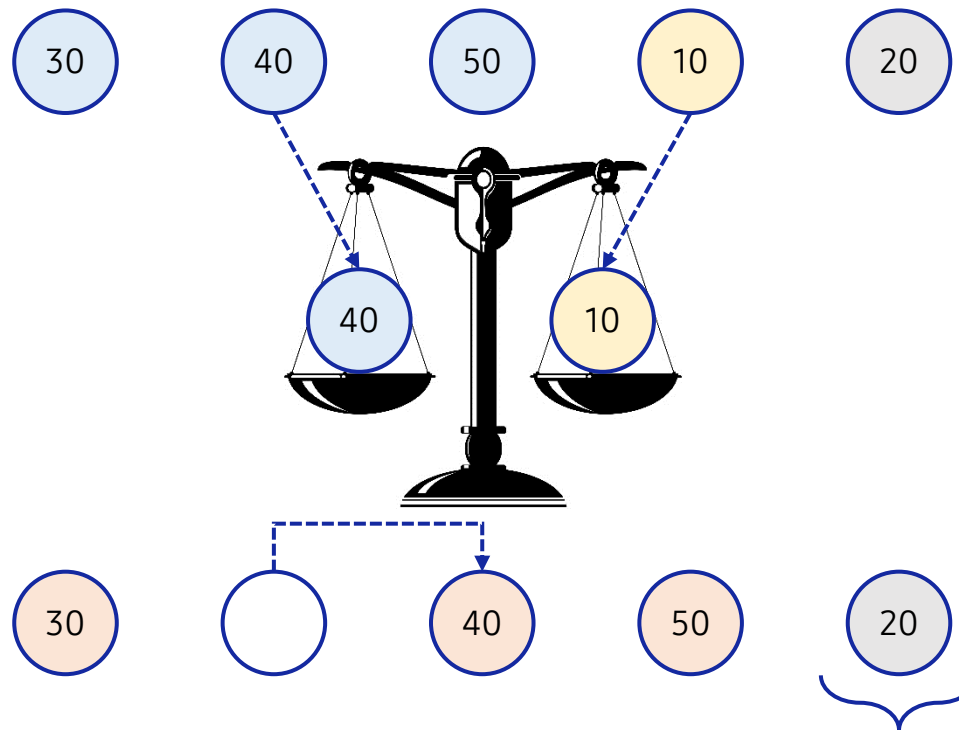


ບໍ່ໄດ້ຈັດລຽງ (unsorted)

### 3. ການຈັດລຽງແບບ Insertion

#### 3.2. ຂະບວນການຈັດລຽງແບບ Insertion

I ໃນລາຍການຈັດລຽງ, ຈາກການຈັດລຽງທີ່ຜ່ານມາ 40 ໃຫຍ່ກວ່າ 10, 40 ຈຶ່ງຖືກເລື່ອນໄປທາງດ້ານຂວາຕໍ່ແໜ່ງໜຶ່ງ.

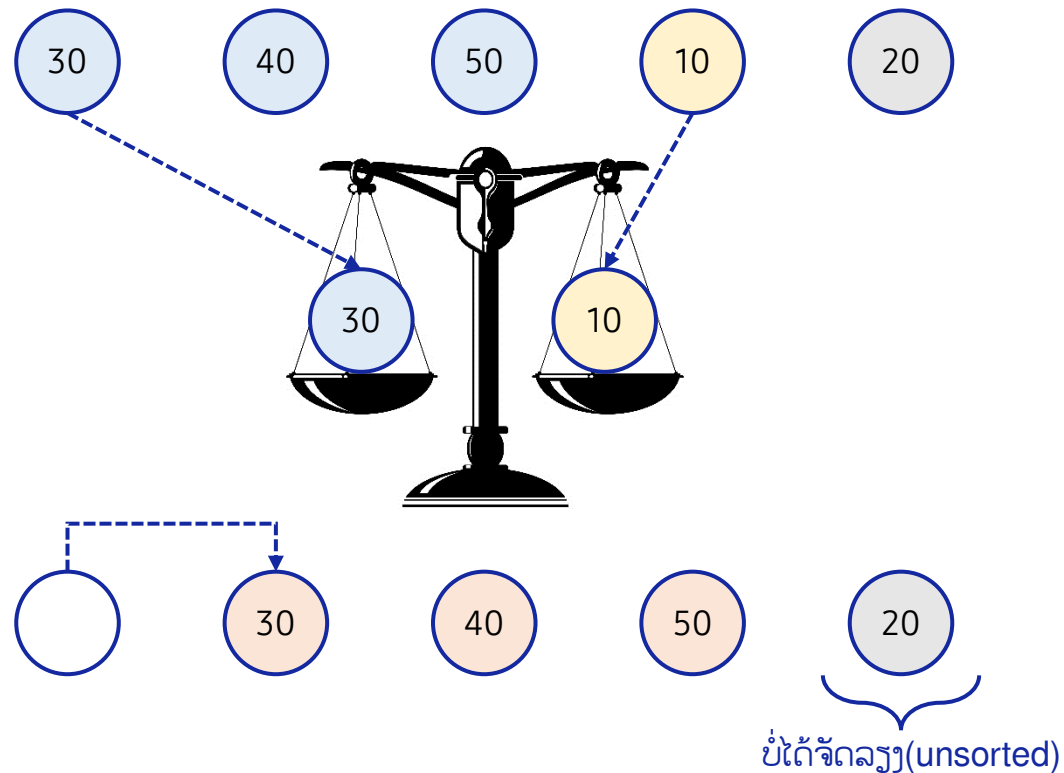


ບໍ່ໄດ້ຈັດລຽງ(unsorted)

### 3. ການຈັດລຽງແບບ Insertion

#### 3.2. ຂະບວນການຈັດລຽງແບບ Insertion

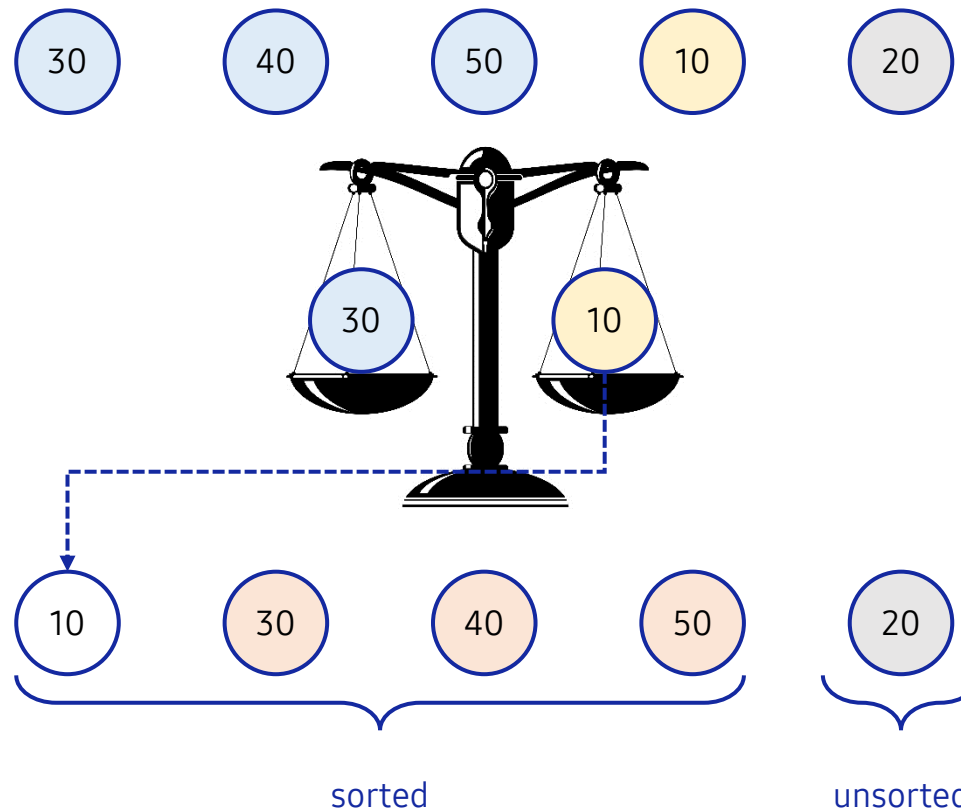
I ໃນລາຍການຈັດລຽງ, ອົງປະກອບຜ່ານມາແມ່ນ 30 ໃຫຍ່ກວ່າ 10, 30 ຈຶ່ງຖືກເລື່ອນໄປທາງດ້ານຂວາ.



### 3. ການຈັດລຽງແບບ Insertion

#### 3.2. . ຂະບວນການຈັດລຽງແບບ Insertion

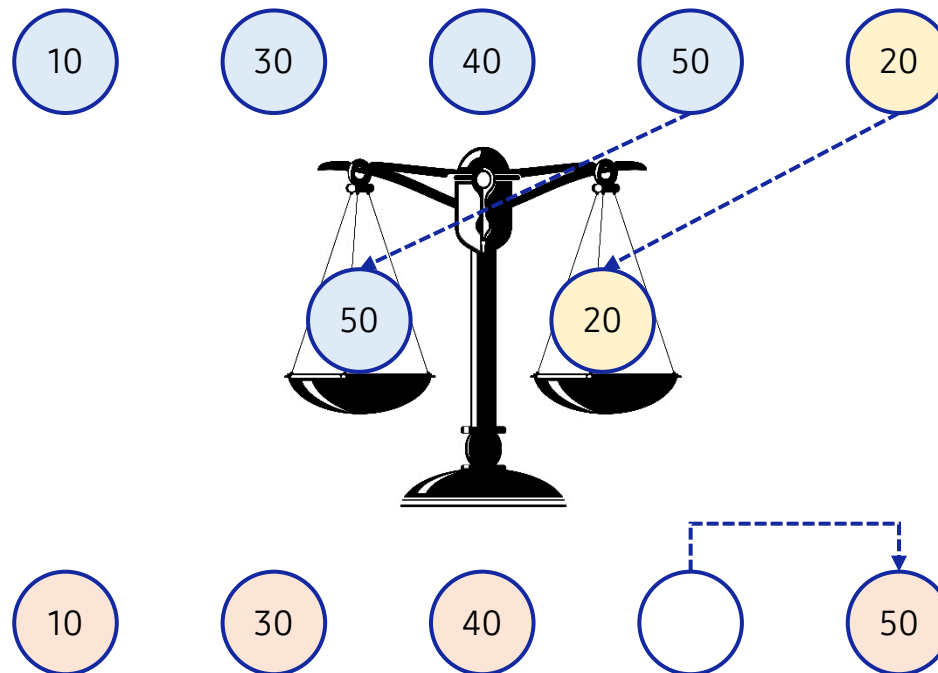
10 ໄດ້ຖືກເອົາແຊກເຂົ້າໃສ່ຕໍາແໜ່ງທີ່ອິດ ເນື່ອງຈາກວ່າບໍ່ມີອົງປະກອບທີ່ຈະປຽບທຽບຕໍ່ໄປແລ້ວ



### 3. ການຈັດລຽງແບບ Insertion

#### 3.2. ຂະບວນການຈັດລຽງແບບ Insertion

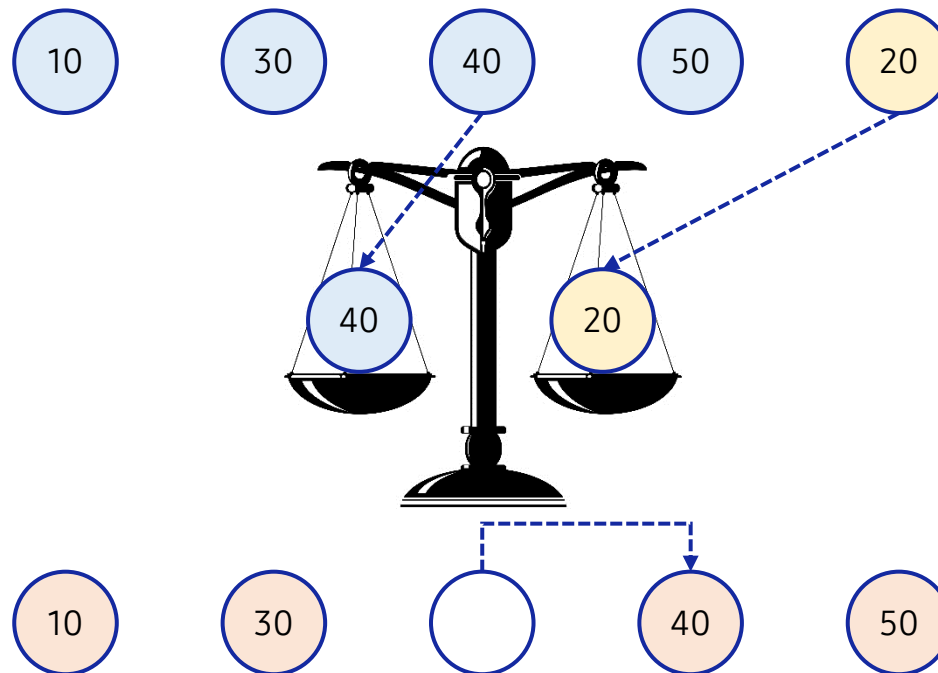
ເມື່ອເຖິງປະກອບສຸດທ້າຍ 20 ນ້ອຍກວ່າ 50 ໃນລາຍການທີ່ຖືກຈັດລຽງ, 50 ຈຶ່ງຖືກເລື່ອນໄປທາງດ້ານຂວາ.



### 3. ການຈັດລຽງແບບ Insertion

#### 3.2. ຂະບວນການຈັດລຽງແບບ Insertion

I ໃນລາຍການທີ່ຖືກຈັດລຽງແລ້ວ, ເນື່ອງຈາກວ່າຕຳແໜ່ງຕໍ່ລົງໄປແມ່ນມີຄ່າເທົ່າກັບ 40 ທີ່ໃຫຍ່ກວ່າ 20, 40 ຈຶ່ງຖືກເລື່ອນໄປທາງຂວາໜຶ່ງຕຳແໜ່ງ.

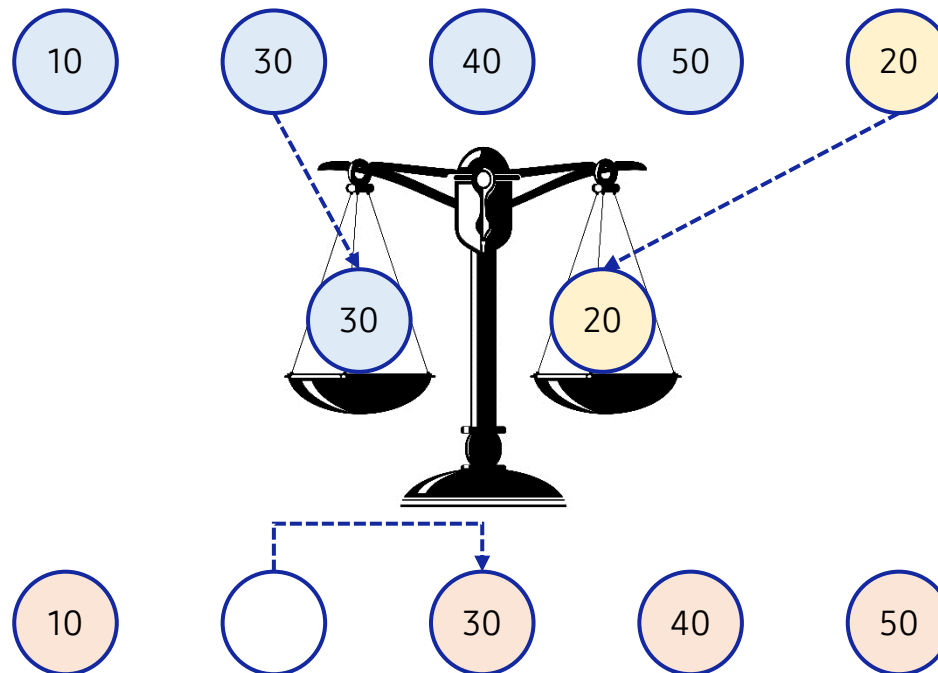




### 3. ການຈັດລຽງແບບ Insertion

#### 3.2. ຂະບວນການຈັດລຽງແບບ Insertion

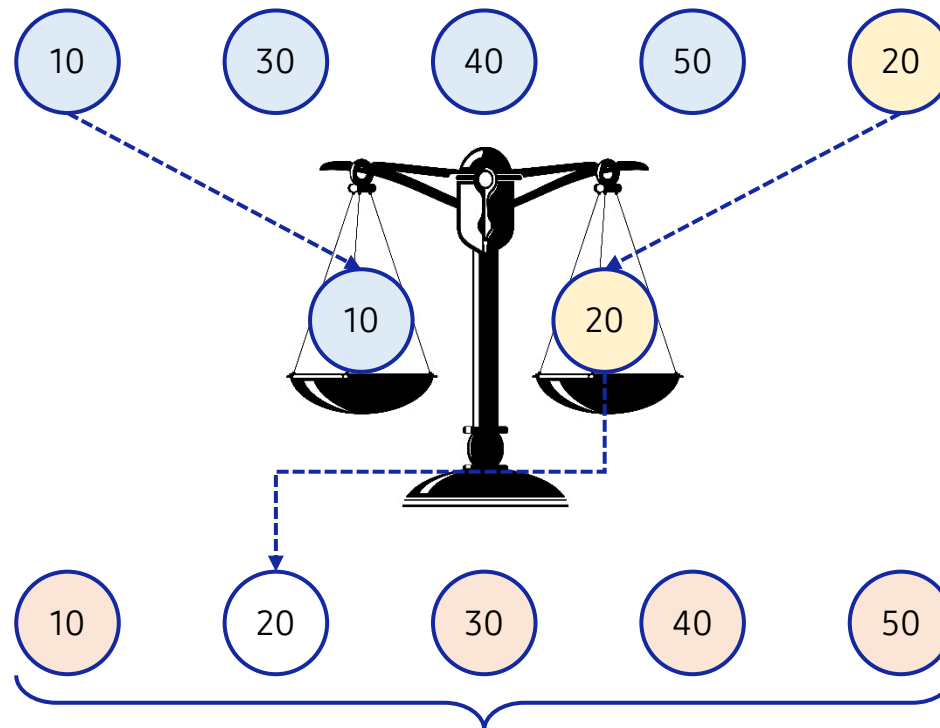
ໃນລາຍການຈັດລຽງແລ້ວ, ເນື່ອງຈາກກ່ອນໜ້ານີ້ອີງປະກອບ 30 ໃຫຍ່ກວ່າ 20, 30 ຈຶ່ງຖືກເລື່ອນໄປທາງດ້ານຂວາໜຶ່ງຕໍ່ແໜ່ງ.



### 3. ການຈັດລຽງແບບ Insertion

#### 3.2. ຂະບວນການຈັດລຽງແບບ Insertion

ພາຍໃນລາຍການຈັດລຽງທີ່ຜ່ານມາ, 10 ນ້ອຍກວ່າ 20, 20 ຈຶ່ງຢູ່ຕໍາແໜ່ງທີ່ຖືກຕ້ອງ. ສັງເກດເຫັນວ່າ ລາຍການທັງໝົດແມ່ນທີ່ຖືກຈັດລຽງແລ້ວ.



ຈັດລຽງ (Sorted)

| Let's code

## 1. ການສະຫຼັບຕຳແໜ່ງ

### 1.1. ສະຫຼັບ: ສັບປ່ຽນບ່ອນຢູ່ຂອງສອງອົງປະກອບ

Algorithm ການຈັດລຽງປະກອບມີພື້ນຖານການດຳເນີນການຢູ່ 2 ຢ່າງ ໄດ້ແກ່ ການປຽບທຽບ ແລະ ການປ່ຽນບ່ອນ. ໂດຍທີ່ການສະຫຼັບຕຳແໜ່ງນັ້ນສາມາດສ້າງຟັງຊັນການເຮັດວຽກດັ່ງລຸ່ມນີ້.

```
1 def swap1(S, x, y):
2     t = S[x]
3     S[x] = S[y]
4     S[y] = t
```

```
5 S = [10, 20]
6 print(S)
7 swap1(S, 0, 1)
8 print(S)
```

[10, 20]

[20, 10]

#### Line 1 4

- ຟັງຊັນ swap() ໃຊ້ລາຍການຂໍ້ມູນ S ສ່ວນ ຕຳແໜ່ງ x ແລະ y ຂອງລາຍການອົງປະກອບທີ່ປ້ອນເຂົ້າມາ.
- ຈັດເກັບຂໍ້ມູນໃນ S[x] ໃນຕົວປ່ຽນຊົ່ວຄາວ t ແລະ ຂໍ້ມູນຕຳແໜ່ງ S[y] ໄປເປັນ S[x].
- ຄ່າຂໍ້ມູນໃນ S[x] ຈັດເກັບໃນຕົວປ່ຽນຊົ່ວຄາວ t ກ່ອນຍ້າຍໄປເກັບທີ່ S[y].

## 1. ການສະຫຼັບຕຳແໜ່ງ

### 1.2. ການສະຫຼັບຕຳແໜ່ງໃນພາສາ Python

ໃນພາສາ Python, ເຮົາສາມາດຈັດເກັບຄ່າຂໍ້ມູນໄວ້ໃນຫຼາຍຕົວປ່ຽນໃນເວລາດຽວກັນ, ສະນັ້ນ ສາມາດສະຫຼັບຄ່າຕົວປ່ຽນດັ່ງກ່າວດ້ວຍວິທີພື້ນຖານຕໍ່ໄປນີ້.

```
1 def swap2(S, x, y):
2     S[x], S[y] = S[y], S[x]
```

```
3 S = [10, 20]
4 print(S)
5 swap2(S, 0, 1)
6 print(S)
```

[10, 20]

[20, 10]

 Line 1 2

- ທົດແທນຄ່າຂອງ S[y] ແລະ S[x] ເປັນ S[x] ແລະ S[y], ຕາມລຳດັບ.
- ໃນເວລານີ້, ຄວນສັງເກດວ່າສອງຄ່າສາມາດແລກປ່ຽນໄດ້ເພາະວ່າຄ່າທີ່ຢູ່ເບື້ອງຂວາຈະຖືກປ່ຽນເປັນ tuple ແລະ ຖືກມອບໝາຍໃຫ້ຄ່າຢູ່ເບື້ອງຊ້າຍ..

## 2. ການຈັດລຽງແບບ Bubble

### 2.1. ຂັ້ນຕອນປະຕິບັດສ້າງການຈັດລຽງແບບ Bubble

I ຈັດລຽງແບບ Bubble ແມ່ນ Algorithm ທີ່ໃຊ້ປຽບທຽບສອງອົງປະກອບທີ່ມີຕຳແໜ່ງຢູ່ຕິດກັນ ໂດຍການຫຼັບຄ່າໄປເລື້ອຍໆ ດັ່ງຕໍ່ໄປນີ້.

```
1 def bubblesort(S):  
2     n = len(S)  
3     for i in range(n):  
4         print(S)  
5         for j in range(n - 1):  
6             if S[j] > S[j + 1]:  
7                 S[j], S[j + 1] = S[j + 1], S[j]
```

#### Line 3 7

- ສຳຫຼັບທຸກໆຄ່າຂອງ i, າຂອງອົງປະກອບທີ່ຢູ່ໃກ້ຄຽງແມ່ນປຽບທຽບສຳລັບອົງປະກອບ j ທາງດ້ານຂວາຂອງ i
- ຖ້າສອງອົງປະກອບທີ່ຢູ່ຕິດກັນບໍ່ຖືກຕ້ອງ, ສອງຄ່າຈະຖືກສະຫຼັບໄປຈົນເຖິງຄູ່ສຸດທ້າຍ.

## 2. ການຈັດລຽງແບບ Bubble

### 2.2. ຜົນການເຮັດວຽກ ການຈັດລຽງແບບ Bubble

I ຈັດລຽງແບບ Bubble ແມ່ນ ອານາລິດທີ່ໃຊ້ປຽບທຽບສອງອົງປະກອບທີ່ມີຕຳແໜ່ງຢູ່ຕິດກັນ ໂດຍການຫຼັບຄ່າໄປເລື້ອຍໆ ດັ່ງຕໍ່ໄປນີ້.

```
1 def bubblesort(S):
2     n = len(S)
3     for i in range(n):
4         print(S)
5         for j in range(n - 1):
6             if S[j] > S[j + 1]:
7                 S[j], S[j + 1] = S[j + 1], S[j]
```

```
8 S = [50, 30, 40, 10, 20]
9 bubblesort(S)
10 print(S)
```

```
[50, 30, 40, 10, 20]
[30, 40, 10, 20, 50]
[30, 10, 20, 40, 50]
[10, 20, 30, 40, 50]
[10, 20, 30, 40, 50]
[10, 20, 30, 40, 50]
```

 Line 4

- ເພື່ອກວດສອບການເຮັດວຽກຂອງການຈັດລຽງແບບ bubble, ສະຖານະຂອງ S ແມ່ນຜົນໄດ້ຮັບທຸກໆຄັ້ງທີ່ i-th ຖືກວິນຮອບປະຕິບັດ.

### 3. ການຈັດລຽງແບບ Selection

#### 3.1. ຂັ້ນຕອນປະຕິບັດສ້າງການຈັດລຽງແບບ Selection ໂດຍບໍ່ມີການສະສັບ

**ປຸງແຕ່ງແບບງ່າຍ** Selection ແມ່ນວິທີການທີ່ເລືອກຄ່າທີ່ນ້ອຍທີ່ສຸດຈາກລາຍການ ແລະ ເພີ່ມມັນເຂົ້າໄປໃນລາຍການຄັດເລືອກດັ່ງຕໍ່ໄປນີ້.

```

1 def selectionsort1(S):
2     R = []
3     while len(S) > 0:
4         print(R, S)
5         smallest = S.index(min(S))
6         R.append(S[smallest])
7         S.pop(smallest)
8     return R

```

 Line 1 8

- ໃຊ້ລາຍການທີ່ບໍ່ໄດ້ທັນຈັດລຽງໃນ S ເປັນພາລາແມັດເຕີປ້ອນເຂົ້າ ແລະ ສົ່ງກັບອອກມາເປັນລາຍການທີ່ທັນຈຸໄວ້ໃນ R.
- ຄົ້ນຫາອົງປະກອບທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດໃນລາຍການ S, ລຶບອອກ, ເພີ່ມອົງປະກອບທີ່ລຶບອອກມາໄວ້ຢູ່ລາຍການ R, ແລະ ທວນຊ້າ ຈົນກວ່າ S ຈະບໍ່ມີອົງປະກອບຈັກຕົວ(ຄ່າຫວ່າງເປົ່າ).



### 3. ການຈັດລຽງແບບ Selection

#### 3.2. ຜົນການເຮັດວຽກ ການຈັດລຽງແບບ Selection ໂດຍບໍ່ມີການສະສັບປ່ຽນຕໍາແໜ່ງ

ພວກເຮົາຈະກວດສອບການດໍາເນີນການຂອງຂັ້ນຕອນການຄັດເລືອກ. ລາຍການອົງປະກອບຖືກເພີ່ມໃສ່ R ຕາມລຳດັບຂອງອົງປະກອບທີ່ນ້ອຍທີ່ສຸດໃນ S.

```
1 def selectionsort1(S):
2     R = []
3     while len(S) > 0:
4         print(R, S)
5         smallest = S.index(min(S))
6         R.append(S[smallest])
7         S.pop(smallest)
8     return R
```

```
9 S = [50, 30, 40, 10, 20]
10 R = selectionsort1(S)
11 print(R)
```

```
[] [50, 30, 40, 10, 20]
[10] [50, 30, 40, 20]
[10, 20] [50, 30, 40]
[10, 20, 30] [50, 40]
[10, 20, 30, 40] [50]
[10, 20, 30, 40, 50]
```

##### Line 4

- ເພື່ອກວດສອບການດໍາເນີນການຂອງການຄັດເລືອກ, ສະຖານະຂອງ S ແມ່ນຜົນໄດ້ຮັບທຸກຄັ້ງໃນຂະນະທີ່ loop ຖືກປະຕິບັດ.

### 3. ການຈັດລຽງແບບ Selection

#### 3.3. ການປະຕິບັດ In-Place ຂອງການຈັດລຽງແບບຄັດເລືອກ

- ▮ In-Place ໝາຍເຖິງຂັ້ນຕອນການຈັດລຽງ ທີ່ຈັດລຽງຜ່ານການປະຕິບັດການສະຫຼັບໂດຍບໍ່ຕ້ອງໃຊ້ໜ່ວຍຄວາມຈຳເພີ່ມເຕີມ. `selectionsort1()` ແມ່ນອານາຄິດທົມ ທີ່ປະຕິບັດກ່ອນໜ້ານີ້ໃຊ້ໜ່ວຍຄວາມຈຳ  $R$  ເພີ່ມເຕີມ, ດັ່ງນັ້ນ ຈຶ່ງບໍ່ແມ່ນການຈັດລຽງ In-Place.
- ▮ ເພື່ອດຳເນີນຂັ້ນຕອນການຈັດລຽງ In-Place algorithm ສໍາຫຼັບການຈັດລຽງແບບ Selection, ຂັ້ນຕອນການເຮັດວຽກໂດຍໃຊ້ການສະຫຼັບ ດັ່ງທີ່ສະແດງກ່ອນໜ້ານີ້.

```

1 def selectionsort2(S):
2     n = len(S)
3     for i in range(n - 1):
4         print(S)
5         smallest = i
6         for j in range(i + 1, n):
7             if S[j] < S[smallest]:
8                 smallest = j
9         S[i], S[smallest] = S[smallest], S[i]
```

##### Line 1 9

- Line 6-8, ຊອກຫາຕໍາແໜ່ງຂອງອົງປະກອບທີ່ນ້ອຍທີ່ສຸດ ຫຼັງຈາກອົງປະກອບ  $i$ -th.
- Line 9, ອົງປະກອບ  $i$ -th ແລະ ອົງປະກອບຂອງຕໍາແໜ່ງນ້ອຍທີ່ສຸດ ຖືກສັບປ່ຽນ.
- ພາຍນອກ for-loop,  $i$  ແມ່ນວິນຮອບຈາກອົງປະກອບທໍາອິດຂອງລາຍການ ໄປຫາອົງປະກອບສຸດທ້າຍ.

### 3. ການຈັດລຽງແບບ Selection

#### 3.4. ຜົນການເຮັດວຽກ In-Place ຂອງການຈັດລຽງແບບ Selection

I ກວດສອບການດຳເນີນງານ ຂອງຂັ້ນຕອນການຄັດເລືອກ. ອົງປະກອບຖືກຈັດລຽງຕາມລຳດັບຂອງອົງປະກອບທີ່ນ້ອຍທີ່ສຸດ ໂດຍບໍ່ຕ້ອງໃຊ້ໜ່ວຍຄວາມຈຳເພີ່ມເຕີມ

```

1 def selectionsort2(S):
2     n = len(S)
3     for i in range(n - 1):
4         print(S)
5         smallest = i
6         for j in range(i + 1, n):
7             if S[j] < S[smallest]:
8                 smallest = j
9         S[i], S[smallest] = S[smallest], S[i]
```

```

10 S = [50, 30, 40, 10, 20]
11 selectionsort2(S)
12 print(S)
```

```

[50, 30, 40, 10, 20]
[10, 30, 40, 50, 20]
[10, 20, 40, 50, 30]
[10, 20, 30, 50, 40]
[10, 20, 30, 40, 50]
```

 **Line 4**

- ເພື່ອກວດສອບການເຮັດວຽກຂອງການຄັດເລືອກ, ສະຖານະຂອງ S ແມ່ນຜົນໄດ້ຮັບທຸກໆຄັ້ງທີ່ i-th loop ຖືກປະຕິບັດ.

## 4. ການຈັດລຽງແບບ Insertion

### 4.1. ການປະຕິບັດ ຈັດລຽງແບບ Insertion ແມ່ນໃຊ້ຫນ່ວຍຄວາມຈຳເພີ່ມ

I ການຈັດລຽງແບບ Insertion ແມ່ນວິທີການຈັດລຽງທີ່ເພີ່ມອົງປະກອບໃໝ່ໃຫ້ກັບຕຳແໜ່ງທີ່ຖືກຕ້ອງໃນລາຍການທີ່ຈັດລຽງ, ດັ່ງສະແດງໃນ code ຕໍ່ໄປນີ້.

```

1 def insertionsort1(S):
2     n = len(S)
3     R = []
4     while len(S) > 0:
5         print(R, S)
6         x = S.pop(0)
7         j = len(R) - 1
8         while j >= 0 and R[j] > x:
9             j -= 1
10        R.insert(j + 1, x)
11    return R

```



#### Line 1 11

- ນຳໃຊ້ລາຍການທີ່ຍັງບໍ່ທັນໄດ້ຈັດລຽງ S ເປັນພາລາເມຕີທີ່ສົ່ງເຂົ້າໄປ ແລະ ສົ່ງກັບອອກມາໃນລາຍການອົງປະກອບທີ່ຖືກຈັດລຽງແລ້ວຄື R.
- ເອົາອົງປະກອບທີ່ຢູ່ໃນລາຍການ S ອອກມາທິລະ 1, ເລື່ອນໄປຂ້າງໜ້າ ຈົນເຖິງຕົວສຸດທ້າຍຂອງອົງປະກອບໃນ R, ແລະ ເພີ່ມລົງໄປໃນຕຳແໜ່ງທີ່ຕ້ອງການແຊກເພີ່ມ.

## 4. ການຈັດລຽງແບບ Insertion

### 4.2. ຜົນການເຮັດວຽກການຈັດລຽງແບບ Insertion ໂດຍການໃຊ້ໜ່ວຍຄວາມຈຳເພີ່ມ

I ກວດສອບຂັ້ນຕອນການເຮັດວຽກຂອງການຈັດລຽງແບບແຊກເພີ່ມ. ຈາກການເພີ່ມອົງປະກອບໃນລາຍການ S ໄປຫາ R ຕາມລຳດັບການຈັດລຽງ.

```
1 def insertionsort1(S):
2     n = len(S)
3     R = []
4     while len(S) > 0:
5         print(R, S)
6         x = S.pop(0)
7         j = len(R) - 1
8         while j >= 0 and R[j] > x:
```

```
9 S = [50, 30, 40, 10, 20]
10 insertionsort1(S)
11 print(R)
```

```
[] [50, 30, 40, 10, 20]
[50] [30, 40, 10, 20]
[30, 50] [40, 10, 20]
[30, 40, 50] [10, 20]
[10, 30, 40, 50] [20]
[10, 20, 30, 40, 50]
```

 Line5

- ໃນຄຳສັ່ງເພື່ອກວດກາເບິ່ງການດຳເນີນງານຂອງການຈັດລຽງແບບແຊກເພີ່ມ, ສະຖານະຂອງ S ແມ່ນຜົນໄດ້ຮັບທຸກຄັ້ງທີ່ while loop ຖືກປະຕິບັດ

## 4. ການຈັດລຽງແບບ Insertion

### 4.3. ການປະຕິບັດ In-Place ຂອງການຈັດລຽງແບບ Insertion

- I. ເພື່ອປະຕິບັດການຈັດລຽງການແຊກເພີ່ມ in-Place ເປັນ algorithm ຈັດລຽງ ທີ່ສາມາດປະຕິບັດໃນລະຫວ່າງອົງປະກອບ ເຄື່ອນຍ້າຍເທື່ອລະ 1 ດັ່ງທີ່ສະແດງກ່ອນໜ້ານີ້.

```

1 def insertionsort2(S):
2     n = len(S)
3     for i in range(1, n):
4         print(S)
5         x = S[i]
6         j = i - 1
7         while j >= 0 and S[j] > x:
8             S[j + 1] = S[j]
9             j -= 1
10        S[j + 1] = x

```



#### Line 1 10

- Line 5, ອົງປະກອບ i-th ຖືກເກັບໄວ້ຊົ່ວຄາວໃນ x.
- ໃນແຖວ 6-9, j ຫຼຸດຄ່າລົງ ລະຫວ່າງການເຄື່ອນຍ້າຍອົງປະກອບ ຈົນກວ່າຈະພົບອົງປະກອບທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດໃນ x, ຫຼັງຈາກນັ້ນຈັດເກັບລົງໃນ x ໃນຕໍາແໜ່ງທີ່ຖືກຕ້ອງຕາມຕ້ອງການ.
- ສ່ວນພາຍນ for-loop, i ເຮັດວົນຮອບ ຈາກອົງປະກອບທີ 1 ຈົນເຖິງອົງປະກອບຕົວສຸດທ້າຍ.

## 4. ການຈັດລຽງແບບ Insertion

### 4.4. ຜົນການດໍາເນີນງານ In-Place ຂອງການຈັດລຽງແບບແຊກເພີ່ມ

ກວດເບິ່ງການເຮັດວຽກຂອງຂັ້ນຕອນການຈັດລຽງ, ໂດຍການວາງອົງປະກອບຂອງ S ໃນຕໍາແໜ່ງທີ່ຖືກຕ້ອງໂດຍການຈັດລຽງແຊກເພີ່ມ.

```
1 def insertionSort2(S):
2     n = len(S)
3     for i in range(1, n):
4         print(S)
5         x = S[i]
6         j = i - 1
7         while j >= 0 and S[j] > x:
8             S[j + 1] = S[j]
```

```
9 S = [50, 30, 40, 10, 20]
10 insertionSort2(S)
11 print(S)
```

```
[50, 30, 40, 10, 20]
[30, 50, 40, 10, 20]
[30, 40, 50, 10, 20]
[10, 30, 40, 50, 20]
[10, 20, 30, 40, 50]
```

 Line 4

- ເພື່ອກວດເບິ່ງການເຮັດວຽກຂອງການຈັດລຽງການແຊກເພີ່ມ, ສະຖານະຂອງ S ແມ່ນຜິດໄດ້ຮັບທຸກໆຄັ້ງທີ່ i-th ສໍາລັບ loop ຖືກປະຕິບັດ.



## One More Step

- | Time complexity ຂອງ algorithm ການລຽງລຳດັບແມ່ນຫຍັງ?
- | Algorithm ການຈັດລຽງແບບ bubble ດຳເນີນການວິນຮອບຊ້ອນກັນສອງຄັ້ງ, ແລະ ຈຳນວນການປຽບທຽບສຳລັບແຕ່ລະຮອບແມ່ນ  $N - 1$ ,  $N - 2$ ,  $N - 3$ , ...,  $0$ .
- | ຈຳນວນຂອງການປຽບທຽບໃນ algorithm ການຈັດລຽງແບບ bubble ແມ່ນ  $T(N) = (N - 1) + (N - 2) + \dots + 1 = N(N-1)/2$ .
- | Time complexity ການຈັດລຽງແບບ bubble ແມ່ນ  $O(N^2)$ .
- | ສ່ວນການຈັດລຽງແບບ selection ປະຕິບັດວິນຮອບຊ້ອນກັນສອງຄັ້ງ ເຊັ່ນດຽວກັນກັບການຈັດລຽງແບບ bubble, Time complexity ແມ່ນ  $O(N^2)$  ແບບດຽວກັນ
- | ກໍລະນີການຈັດລຽງແບບ Insertion, ຈຳນວນຂອງການປຽບທຽບແບ່ງອອກເປັນສອງສ່ວນ ຄືສ່ວນທີ່ລຽງແລ້ວ ແລະ ສ່ວນທີ່ຍັງບໍ່ໄດ້ລຽງ.
- | ໃນກໍລະນີສ່ວນທີ່ຈັດລຽງແລ້ວ, Time complexity ໃນການປະມວນຜົນແມ່ນ  $O(N)$  ເນື່ອງຈາກວ່າຕຳແໜ່ງຂອງການແຊກ ສາມາດເປັນໄປໄດ້ພຽງແຕ່ໜຶ່ງບ່ອນໃນແຕ່ລະຄັ້ງ.
- | ກໍລະນີທີ່ບໍ່ດີທີ່ສຸດແມ່ນຄ່າໃນລາຍການປິ່ນກັນທັງໝົດ, Time complexity ແມ່ນ  $O(N^2)$  ຄືກັນກັບການຈັດລຽງແບບ bubble/selection, ເນື່ອງຈາກວ່າຕຳແໜ່ງແຊກຕ້ອງຖືກປຽບທຽບກັບອົງປະກອບທັງໝົດຂອງລາຍການທີ່ຈັດລຽງສຳເລັດ.



# | Pop quiz

Q1. ການປະມວນຜົນສະຫຼັບຕໍາແໜ່ງແມ່ນໄດ້ຖືກປະຕິບັດຈັກຄັ້ງ ໃນຂະບວນການຈັດລຽງແບບ bubble ຂ້າງລຸ່ມນີ້?

```
1 def bubblesort(S):
2     n = len(S)
3     for i in range(n):
4         print(S)
5         for j in range(n - 1):
6             if S[j] > S[j + 1]:
7                 S[j], S[j + 1] = S[j + 1], S[j]
```

```
1 S = [50, 30, 40, 10, 20]
2 bubblesort(S)
3 print(S)
```

```
[50, 30, 40, 10, 20]
[30, 40, 10, 20, 50]
[30, 10, 20, 40, 50]
[10, 20, 30, 40, 50]
[10, 20, 30, 40, 50]
[10, 20, 30, 40, 50]
```

Q2. ການດໍາເນີນການປຸງບາງແມ່ນໄດ້ຖືກປະຕິບັດຈັກຄັ້ງ ໃນຂະບວນການຈັດລຽງແບບ Insertion ຂ້າງລຸ່ມນີ້?

```
1 def insertionsort2(S):
2     n = len(S)
3     for i in range(1, n):
4         print(S)
5         x = S[i]
6         j = i - 1
7         while j >= 0 and S[j] > x:
8             S[j + 1] = S[j]
9             j -= 1
10        S[j + 1] = x
```

```
1 S = [50, 30, 40, 10, 20]
2 insertionsort2(S)
3 print(S)
```

```
[50, 30, 40, 10, 20]
[30, 50, 40, 10, 20]
[30, 40, 50, 10, 20]
[10, 30, 40, 50, 20]
[10, 20, 30, 40, 50]
```

# | Pair programming



## Pair Programming Practice

### | ແນວທາງ, ກົນໄກ ແລະ ແຜນສຸກເສີນ

ການກະກຽມການສ້າງໂປຣແກຣມຮ່ວມກັນເປັນຄູ່ກ່ຽວຂ້ອງກັບການໃຫ້ຄໍາແນະນໍາແລະກົນໄກເພື່ອຊ່ວຍໃຫ້ນັກຮຽນຈັບຄູ່ຢ່າງຖືກຕ້ອງແລະ ໃຫ້ເຂົາເຈົ້າເຮັດວຽກເປັນຄູ່. ຕົວຢ່າງ, ນັກຮຽນຄວນປ່ຽນ "ເຮັດ." ການກະກຽມທີ່ມີປະສິດຕິຜົນຕ້ອງໃຫ້ມີແຜນການສຸກເສີນໃນກໍລະນີທີ່ຄູ່ຮ່ວມງານຫນຶ່ງບໍ່ຢູ່ຫຼືຕັດສິນໃຈທີ່ຈະບໍ່ເຂົ້າຮ່ວມດ້ວຍເຫດຜົນໃດຫນຶ່ງ ຫຼືດ້ວຍເຫດຜົນອື່ນ. ໃນກໍລະນີເຫຼົ່ານີ້, ມັນເປັນສິ່ງສໍາຄັນທີ່ຈະເຮັດໃຫ້ມັນຊັດເຈນວ່ານັກຮຽນທີ່ມີປະຕິບັດໜ້າທີ່ຢ່າງຫ້າວຫັນຈະບໍ່ຖືກລົງໂທດຍ້ອນວ່າການຈັບຄູ່ບໍ່ໄດ້ຜິດ.

### | ການຈັບຄູ່ທີ່ຄ້າຍຄືກັນ, ບໍ່ຈໍາເປັນຕ້ອງເທົ່າທຽມກັນ, ຄວາມສາມາດເປັນຄູ່ຮ່ວມງານ

ການຂຽນໂປຣແກຣມຄູ່ຈະມີປະສິດທິພາບເມື່ອນັກຮຽນຕັ້ງໃຈຮ່ວມກັນເຮັດວຽກ, ຊຶ່ງວ່າບໍ່ຈໍາເປັນຕ້ອງມີຄວາມຮູ້ເທົ່າທຽມກັນ, ແຕ່ຕ້ອງມີຄວາມສາມາດເຮັດວຽກເປັນຄູ່ຮ່ວມງານ. ການຈັບຄູ່ນັກຮຽນທີ່ບໍ່ສາມາດເຂົ້າກັນໄດ້ມັກຈະເຮັດໃຫ້ການມີສ່ວນຮ່ວມທີ່ບໍ່ສົມດຸນກັນ. ຄູສອນຕ້ອງເນັ້ນຫນັກວ່າການຂຽນໂປຣແກຣມຄູ່ບໍ່ແມ່ນຍຸດທະສາດ “divide-and-conquer”, ແຕ່ຈະເປັນຄວາມພະຍາຍາມຮ່ວມມືເຮັດວຽກທີ່ແທ້ຈິງໃນທຸກໆດ້ານສໍາລັບໂຄງການທັງຫມົດ. ຄູຄວນຫຼີກເວັ້ນການຈັບຄູ່ນັກຮຽນທີ່ອ່ອນຫຼາຍກັບນັກຮຽນທີ່ເກັ່ງຫຼາຍ.

### | ກະຕຸ້ນນັກຮຽນໂດຍການໃຫ້ສິ່ງຈູງໃຈພິເສດ

ການສະເໜີແຮງຈູງໃຈພິເສດສາມາດຊ່ວຍກະຕຸ້ນນັກຮຽນໃຫ້ຈັບຄູ່. ໂດຍສະເພາະກັບນັກຮຽນທີ່ມີຄວາມສາມາດຫຼາຍ. ຈະເຫັນວ່າມັນເປັນປະໂຫຍດທີ່ຈະໃຫ້ນັກຮຽນຈັບຄູ່ເຮັດວຽກຮ່ວມກັນພຽງແຕ່ຫນຶ່ງຫຼືສອງວຽກເທົ່ານັ້ນ.



## Pair Programming Practice

### | ປ້ອງກັນການໂກງໃນການເຮັດວຽກຮ່ວມກັນ

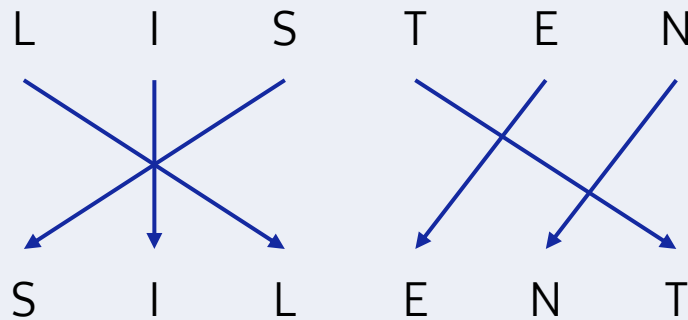
ສິ່ງທ້າທາຍສໍາລັບຄູແມ່ນເພື່ອຊອກຫາວິທີທີ່ຈະປະເມີນຜົນໄດ້ຮັບຂອງບຸກຄົນ, ໃນຂະນະທີ່ນໍາໃຊ້ຜົນປະໂຫຍດຂອງການຮ່ວມມື. ຈະຮູ້ໄດ້ແນວໃດວ່າ ນັກຮຽນຕັ້ງໃຈເຮັດວຽກ ຫຼື ກິດແຮງງານຜູ້ຮ່ວມງານ? ຜູ້ຊ່ຽວຊານແນະນໍາໃຫ້ທົບທວນຄືນການອອກແບບຫຼັກສູດ ແລະ ການປະເມີນ ພ້ອມທັງປຶກສາຫາລື ຢ່າງຈະແຈ້ງ ແລະ ຊັດເຈນກ່ຽວກັບພຶດຕິກຳຂອງນັກຮຽນທີ່ຈະຖືກຕີຄວາມວ່າຂີ້ຕົວະ. ຜູ້ຊ່ຽວຊານເນັ້ນໜັກໃຫ້ຄູເຮັດການມອບໝາຍໃຫ້ມີຄວາມໝາຍຕໍ່ ນັກຮຽນ ແລະ ອະທິບາຍຄຸນຄ່າຂອງສິ່ງທີ່ນັກຮຽນຈະຮຽນຮູ້ໂດຍການເຮັດສໍາເລັດ.

### | ສະພາບແວດລ້ອມການຮຽນຮູ້ໃນການຮ່ວມມື

ສະພາບແວດລ້ອມການຮຽນຮູ້ໃນຮ່ວມກັນເກີດຂຶ້ນໄດ້ທຸກເວລາທີ່ຜູ້ສອນຮຽກຮ້ອງໃຫ້ນັກຮຽນເຮັດວຽກຮ່ວມກັນໃນກິດຈະກຳການຮຽນຮູ້. ສະພາບແວດລ້ອມການຮຽນຮູ້ຮ່ວມກັນສາມາດມີສ່ວນຮ່ວມທັງກິດຈະກຳທີ່ເປັນທາງການ ແລະ ບໍ່ເປັນທາງການ ແລະ ອາດຈະບໍ່ລວມເຖິງການປະເມີນໂດຍກົງ. ຕົວຢ່າງ, ນັກສຶກສາຄູ່ເຮັດວຽກມອບຫມາຍຮ່ວມກັນໃນການຂຽນໂປຣແກຣມ; ນັກສຶກສາກຸ່ມນ້ອຍໆສົນທະນາຄໍາຕອບທີ່ເປັນໄປໄດ້ຕໍ່ກັບຄໍາຖາມຂອງ ອາຈານໃນລະຫວ່າງການບັນຍາຍ; ແລະ ນັກຮຽນເຮັດວຽກຮ່ວມກັນນອກຫ້ອງຮຽນເພື່ອຮຽນຮູ້ແນວຄວາມຄິດໃໝ່. ການຮຽນຮູ້ການຮ່ວມມືແມ່ນແຕກຕ່າງ ຈາກໂຄງການທີ່ນັກຮຽນ “divide and conquer.” ເມື່ອນັກຮຽນແບ່ງວຽກກັນ, ແຕ່ລະຄົນຮັບຜິດຊອບພຽງແຕ່ສ່ວນໜຶ່ງຂອງການແກ້ໄຂບັນຫາ ແລະ ຈະບໍ່ຄ່ອຍມີບັນຫາຫຍັງໃນການເຮັດວຽກຮ່ວມກັບຄົນອື່ນໃນທີມ. ໃນສະພາບແວດລ້ອມການເຮັດວຽກຮ່ວມກັນ, ນັກຮຽນມີສ່ວນຮ່ວມໃນການສົນທະນາ ປຶກສາຫາລືເຊິ່ງກັນແລະກັນ.

ກຳນົດຄຳສັບໃຫ້ 2 ໝວດ, ຂຽນ algorithm ເພື່ອກຳນົດວ່າຄຳສັບເຫຼົ່ານີ້ແມ່ນ anagrams ຫຼືບໍ່.

**Q1.** anagrams ແມ່ນຄຳທີ່ສ້າງຂຶ້ນໂດຍການຈັດລຽງຕົວອັກສອນຂອງຄຳທີ່ແຕກຕ່າງກັນ ໂດຍໃຊ້ຕົວອັກສອນດື່ມສະບັບ.(ຕົວຢ່າງ. LISTEN” ແລະ “SILENT” ແມ່ນຕົວຫຍໍ້.)



## Q2. ນຳໃຊ້ algorithm ການຈັດລຽງເພື່ອງ່າຍຕໍ່ການກຳໜົດວ່າແມ່ນ anagrams ຫຼືບໍ່

- ▶ ສ້າງຟັງຊັນປະເມີນອານາແກຣມໂດຍໃຊ້ Python's built-in sorted() .
- ▶ ປັບໃຊ້ຟັງຊັນ selection\_sort2() ເພື່ອສ້າງໜ້າທີ່ກຳໜົດ anagrams.
- ▶ ປັບໃຊ້ຟັງຊັນ insertion\_sort2() ເພື່ອຟັງຊັນທີ່ກຳໜົດ anagrams.

```
1 print(is_anagram("listen", "silent"))
2 print(is_anagram("anagram", "nagaram"))
3 print(is_anagram("listen", "silence"))
4 print(is_anagram("anagram", "anagrams"))
5
```

```
True
True
False
False
```