

Unit 24.

ການຄົ້ນຫາແບບເຮັດຕາມລຳດັບ (Sequential Search)

● Learning objectives

- ✓ ໃຫ້ເຂົ້າໃຈບັນຫາການຄົ້ນຫາ ແລະ ສາມາດແກ້ໄຂບັນຫາດັ່ງກ່າວ ໂດຍໃຊ້ການຄົ້ນຫາແບບຕາມລໍາດັບ.
- ✓ ສາມາດສ້າງວິທີການຄົ້ນຫາແບບຕາມລໍາດັບໂດຍໃຊ້ພາສາ Python.
- ✓ ສາມາດນຳໃຊ້ຂັ້ນຕອນວິທີການຄົ້ນຫາແບບຕາມລໍາດັບເພື່ອແກ້ໄຂບັນຫາໃນການຊອກຫາຄ່າສູງສຸດທີ່ມີຫຼາຍຄ່າ.

● Learning overview

- ✓ ເຂົ້າໃຈບັນຫາການຄົ້ນຫາທີ່ຊອກຫາອົງປະກອບທີ່ລະບຸໄວ້ຈາກຂໍ້ມູນທີ່ຈັດລຽງໄວ້ແລ້ວແບບສຸ່ມ.
- ✓ ຮຽນຮູ້ວິທີການແກ້ໄຂບັນຫາການຄົ້ນຫາໂດຍໃຊ້ການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບ.
- ✓ ຮຽນຮູ້ວິທີການຂຽນຂັ້ນຕອນວິທີໃນການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບດ້ວຍພາສາ Python ແລະ ວິເຄາະເວລາທີ່ໃຊ້ໃນການຄົ້ນຫາກໍລະນີທີ່ດີທີ່ສຸດ, ບໍ່ດີທີ່ສຸດ ແລະ ໂດຍສະເລ່ຍ.

● Concepts you will need to know from previous units

- ✓ ວິທີການເຂົ້າໄປຫາທຸກອົງປະກອບໃນລາຍການໃດໜຶ່ງໂດຍໃຊ້ iterator
- ✓ ວິທີການປຽບທຽບຂະໜາດຂອງອົງປະກອບລາຍການ
- ✓ ວິທີການໃຊ້ແນວຄວາມຄິດຂອງ Big-O ເພື່ອປະເມີນເວລາທີ່ໃຊ້ຫຼາຍສຸດໃນການເຮັດວຽກຂອງຂັ້ນຕອນວິທີ

Keywords

**Searching
Problem**

**Sequential
Search**

Linear Time

| Mission

1. Real world problem

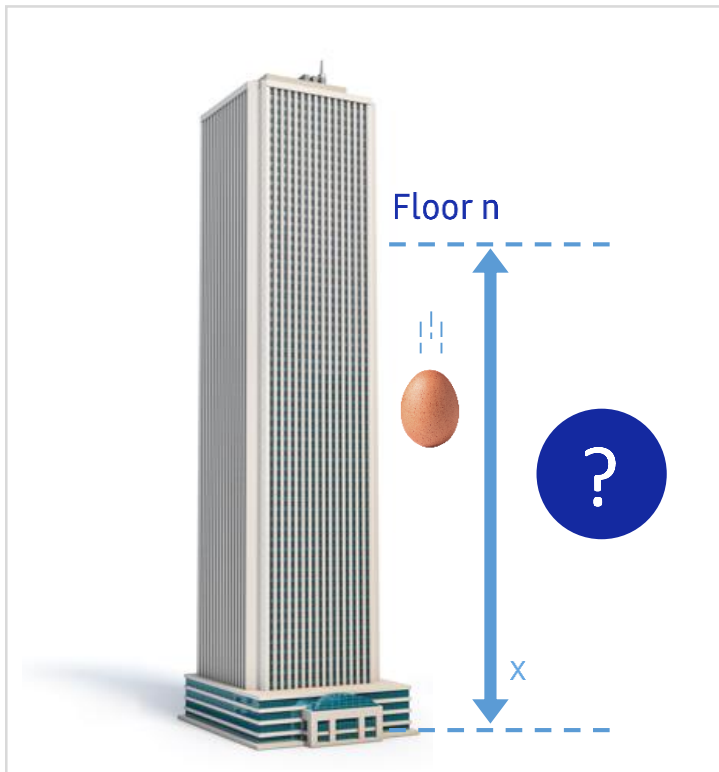
1.1. ການຕົກຂອງໄຂ່



- ▶ ສິ່ງທ້າທາຍໃນການຕົກຂອງໄຂ່ໄດ້ຖືກອອກແບບສໍາລັບນັກຮຽນທີ່ມັກກ່ຽວກັບວິທະຍາສາດ.
- ▶ ນັກຮຽນຄວນເຮັດອຸປະກອນປ້ອງກັນໄຂ່ ເພື່ອບໍ່ໃຫ້ໄຂ່ແຕກເຖິງແມ່ນວ່າຈະຕົກຈາກບ່ອນສູງກໍຕາມ.
- ▶ ຈົນຕະນາການວ່າເຈົ້າໄດ້ເຂົ້າຮ່ວມໃນສິ່ງທ້າທາຍຂອງການຖິ້ມໄຂ່ ແລະ ເຮັດອຸປະກອນປ້ອງກັນໄຂ່ດ້ວຍຄວາມຄິດທີ່ດີ.
- ▶ ເຈົ້າຈະເຮັດແນວໃດຖ້າເຈົ້າຕ້ອງການຄິດໄລ່ຫາຊັ້ນທີ່ສູງທີ່ສຸດໃນອາຄານ 100 ຊັ້ນຫຼັງໜຶ່ງທີ່ປ່ອຍໄຂ່ລົງແລ້ວຍັງບໍ່ແຕກ?
- ▶ ລອງມາສ້າງຂັ້ນຕອນວິທີເພື່ອແກ້ໄຂບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່.

2. Mission

2.1. ບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່

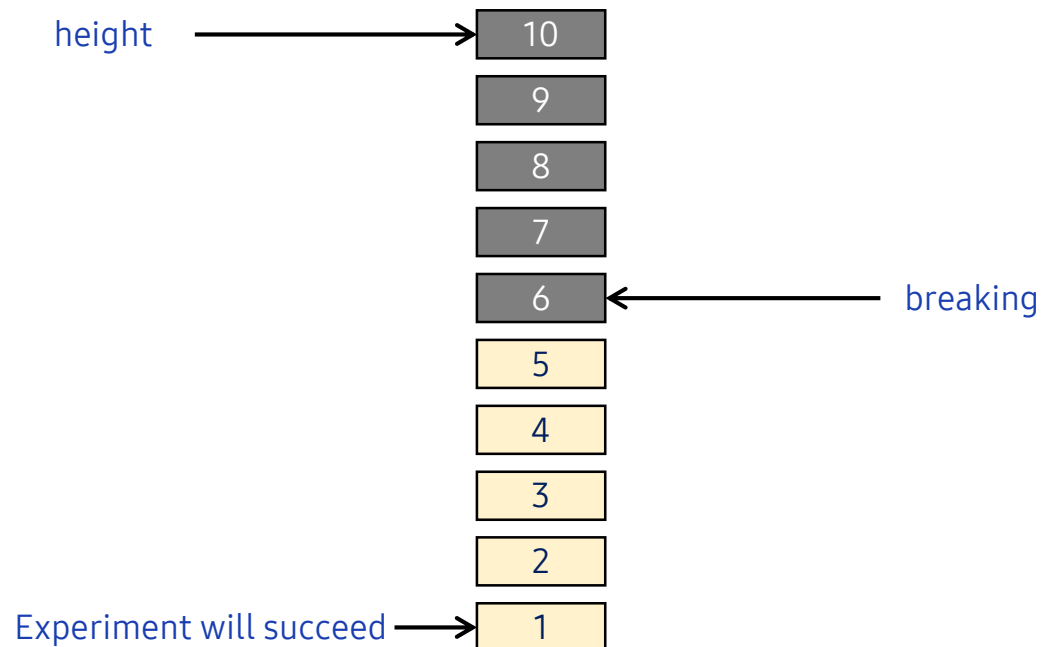


- ▶ ຊອກຫາຊັ້ນສູງທີ່ສຸດທີ່ເປັນໄປໄດ້ ສໍາລັບການປ່ອຍໄຂ່ລົງແລ້ວບໍ່ແຕກຕາມທີ່ໄດ້ກໍານົດຈຳນວນຊັ້ນຂອງອາຄານທັງໝົດ.
- ▶ ຊັ້ນສູງທີ່ສຸດສໍາລັບການປ່ອຍໄຂ່ລົງແລ້ວຍັງບໍ່ແຕກແມ່ນຖືກກໍານົດໂດຍຕົວເລກສູ່ມລະຫວ່າງ 1 ຫາຄ່າສູງສຸດຂອງຊັ້ນອາຄານ ໂດຍຜ່ານຟັງຊັນສຸ່ມ. ເນື່ອງຈາກວ່າມີໄຂ່ໜ່ວຍດຽວ, ສົມມຸດວ່າທ່ານບໍ່ສາມາດດໍາເນີນການທົດລອງຕໍ່ໄປໄດ້ຖ້າມັນແຕກ.
- ▶ ຖ້າໄຂ່ບໍ່ແຕກ, ທ່ານສາມາດເຮັດການທົດລອງອີກຄັ້ງ. ດັ່ງນັ້ນ, ທົດສອບຈາກຊັ້ນທີ 1 ເຖິງຊັ້ນສູງສຸດ. ຊອກຫາຊັ້ນທີ່ນ້ອຍກວ່າຊັ້ນທີ່ເຮັດໃຫ້ໄຂ່ແຕກຄັ້ງທໍາອິດ.
- ▶ ຢ່າງໃດກໍຕາມ, ຖ້າຮອດຊັ້ນສູງສຸດແລ້ວໄຂ່ຍັງບໍ່ແຕກ, ໃຫ້ຖືວ່າຊັ້ນທີ່ຍັງບໍ່ແຕກຄືຊັ້ນສູງສຸດຂອງອາຄານ ແລະ ຖ້າໄຂ່ແຕກຢູ່ຊັ້ນທີ 1 ໃຫ້ຖືວ່າຊັ້ນທີ່ຍັງບໍ່ແຕກຄືຊັ້ນທີ 0.

2. Mission

2.1. ບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່

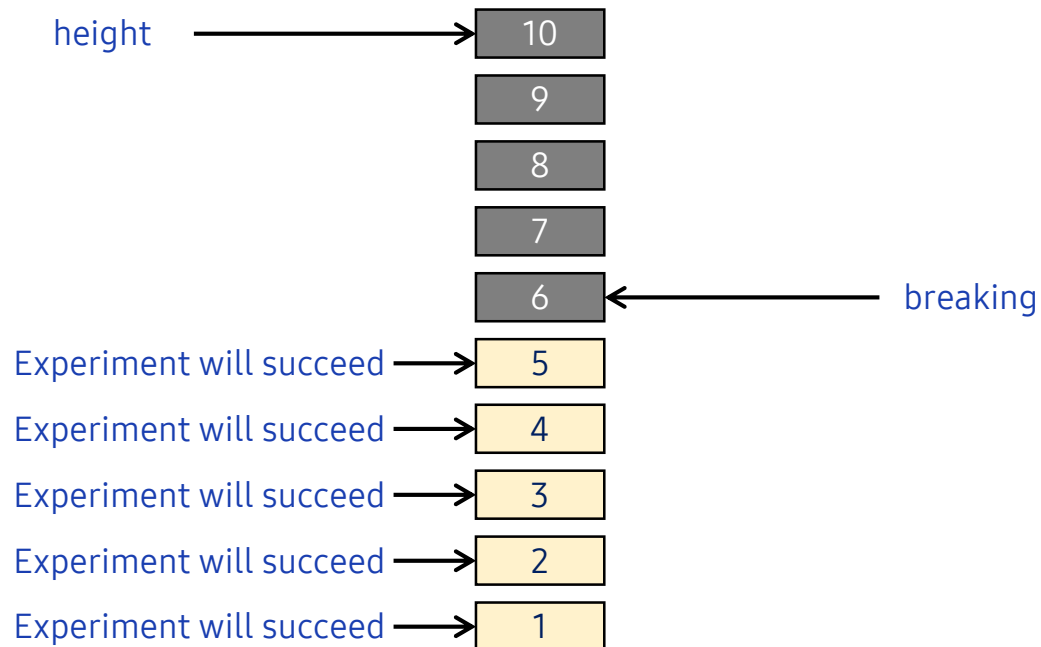
- | ທົດລອງອາຄານທີ່ມີຄ່າ $N=10$.
- | ສົມມຸດວ່າໄຂ່ບໍ່ແຕກເມື່ອຕົກຈາກຊັ້ນທີ 5 ຫຼື ຕໍ່າກວ່າ ແລະ ມັນແຕກເມື່ອຕົກຈາກຊັ້ນທີ 6 ຫຼື ສູງກວ່າ. ດັ່ງນັ້ນ, ໄຂ່ຈະບໍ່ແຕກເມື່ອເຮັດການທົດລອງຢູ່ຊັ້ນ 1.



2. Mission

2.1. ບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່

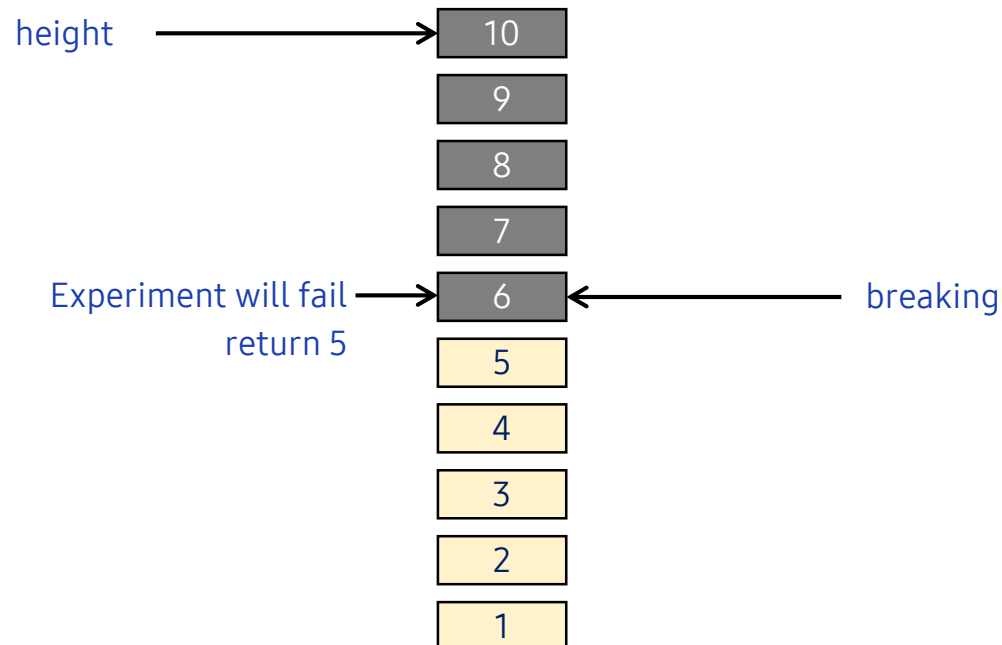
ສືບຕໍ່ດໍາເນີນການທົດລອງໂດຍການຂຶ້ນແຕ່ລະຊັ້ນ ແລະ ການທົດລອງຈະປະສົບຜົນສໍາເລັດໂດຍທີ່ໄຂ່ບໍ່ແຕກ.



2. Mission

2.1. ບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່

- | ການທົດລອງຢູ່ໃນຊັ້ນທີ 6 ຈະເຮັດໃຫ້ໄຂ່ແຕກ.
- | ດັ່ງນັ້ນ, ຊັ້ນທີ 5 ແມ່ນຊັ້ນສູງສຸດທີ່ໄຂ່ຍັງບໍ່ແຕກ.



3. Solution

3.1. ວິທີເຮັດວຽກຂອງການແກ້ໄຂບັນຫາ

ບັນຫາການປ່ອຍໄຂ່ເພື່ອຊອກຫາຄວາມສູງທີ່ໄຂ່ແຕກໂດຍການຮັບຄ່າຄວາມສູງຂອງອາຄານ 'height' ເປັນຂໍ້ມູນປ້ອນເຂົ້າຈາກຜູ້ໃຊ້.

```
1 from random import randint
2
3 height = int(input("Input the number of floors: "))
4 breaking = randint(1, height)
5 floor = find_highest_safe_floor(height, breaking)
6 print(f"Your egg will safe till the {floor}-th floor.")
```

Input the number of floors: 100
Your egg will safe till the 94-th floor.

3. Solution

3.2. Final Code ຂອງບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່

```
1 def do_experiment(floor, breaking):
2     return floor >= breaking
3
4 def find_highest_safe_floor(height, breaking):
5     for n in range(1, height + 1):
6         if do_experiment(n, breaking):
7             return n - 1
8     return height
```

| Key concept

1. ບັນຫາກ່ຽວກັບການຄົ້ນຫາ (Searching problem)

1.1. ປະເພດການຄົ້ນຫາມີສອງ

- ໃນການຂຽນໂປຣແກຣມຄອມພິວເຕີ, ຫນຶ່ງໃນຂະບວນການທີ່ເຮັດເປັນປະຈຳທີ່ສຸດແມ່ນການຊອກຫາຂໍ້ມູນໃດໜຶ່ງທີ່ມີຢູ່ໃນໂຄງສ້າງຂໍ້ມູນໃດໜຶ່ງ.
- ຖ້າໂຄງສ້າງຂໍ້ມູນທີ່ກຳນົດບໍ່ມີກົດລະບຽບໃດໆ, ຈຳເປັນຕ້ອງກວດເບິ່ງທັງຫມົດ. ສຳລັບຕົວຢ່າງ, ພິຈາລະນາບັນຫາເພື່ອຊອກຫາທີ່ຢູ່ຂອງຄ່າສຸ່ມ x ໃດໜຶ່ງ ຈາກ list S ໃນຂະນະທີ່ N ເປັນຈຳນວນຖ້ວນຖືກກຳນົດໄວ້ແບບສຸ່ມ. ຈະເປັນແນວໃດຖ້າ x ບໍ່ມີຢູ່ໃນ list S ? ທ່ານຈະບໍ່ສາມາດຊອກຫາທີ່ຢູ່ຂອງ x ໄດ້ຈົນກ່ວາການກວດສອບອົງປະກອບທັງຫມົດໃນ S .
- ຖ້າຂໍ້ມູນທີ່ມີກົດລະບຽບ, ບັນຫາການຄົ້ນຫາສາມາດແກ້ໄຂໄດ້ຢ່າງມີປະສິດທິພາບ. ຕົວຢ່າງ, ຖ້າໂຄງສ້າງຂໍ້ມູນທີ່ໄດ້ຮັບແມ່ນຂໍ້ມູນທີ່ມີບຳດັບ, ແມ່ນນຳໃຊ້ການຄົ້ນຫາແບບ binary search ເຊິ່ງຈະອະທິບາຍໃນພາຍຫຼັງ.

Sequential
Search

vs.

Binary
Search

1. ບັນຫາກ່ຽວກັບການຄົ້ນຫາ (Searching problem)

1.2. ການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບ(Sequential search)

- | ການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບ ໝາຍເຖິງຂັ້ນຕອນວິທີທີ່ເຮັດການສືບຄົ້ນໂດຍການກວດສອບທຸກລາຍການຂໍ້ມູນໄປຕາມລຳດັບ.
- | ການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບແມ່ນໃຊ້ສຳລັບຂໍ້ມູນແບບສູ່ມຸ. ດັ່ງນັ້ນ, ເນື່ອງຈາກວ່າການຄົ້ນຫາແບບດັ່ງກ່າວແມ່ນເຮັດໄດ້ໂດຍບໍ່ມີຂໍ້ກຳນົດໃດໆ, ມັນຍັງຖືກເອີ້ນວ່າ 'ຊອກຫາເຂັມໃນກອງຫຍ້າ' ('finding a needle in a haystack').



2. ການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບ(Sequential search)

2.1. ຂັ້ນຕອນວິທີສຳຫຼັບການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບ

ໃຫ້ພິຈາລະນາຂັ້ນຕອນວິທີການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບທີ່ຊອກຫາຈຳນວນຖ້ວນໃດໜຶ່ງຢູ່ໃນ list ຂອງຈຳນວນຖ້ວນທີ່ກຳນົດໃຫ້.

Focus ຕໍ່ໄປນີ້ສະແດງໃຫ້ເຫັນບັນຫາຂັ້ນຕອນວິທີຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບ ແລະ ຂໍ້ມູນທີ່ປ້ອນເຂົ້າ ແລະ ຜົນໄດ້ຮັບຂອງມັນ.

- ▶ ບັນຫາ: ມີຈຳນວນຖ້ວນ x ຫຼືບໍ່ ຢູ່ໃນກຸ່ມຈຳນວນຖ້ວນ S ທີ່ໃຫ້ມາ?
- ▶ ຂໍ້ມູນປ້ອນເຂົ້າ: S ເປັນ list ຂອງຈຳນວນຖ້ວນ, x ເປັນຈຳນວນຖ້ວນແບບສຸ່ມທີ່ຕ້ອງການຊອກຫາ.
- ▶ ຜົນໄດ້ຮັບ: ທີ່ຢູ່ດັດສະນີຖ້າ x ມີຢູ່ໃນ list S ແລະ -1 ຖ້າມັນບໍ່ມີ.

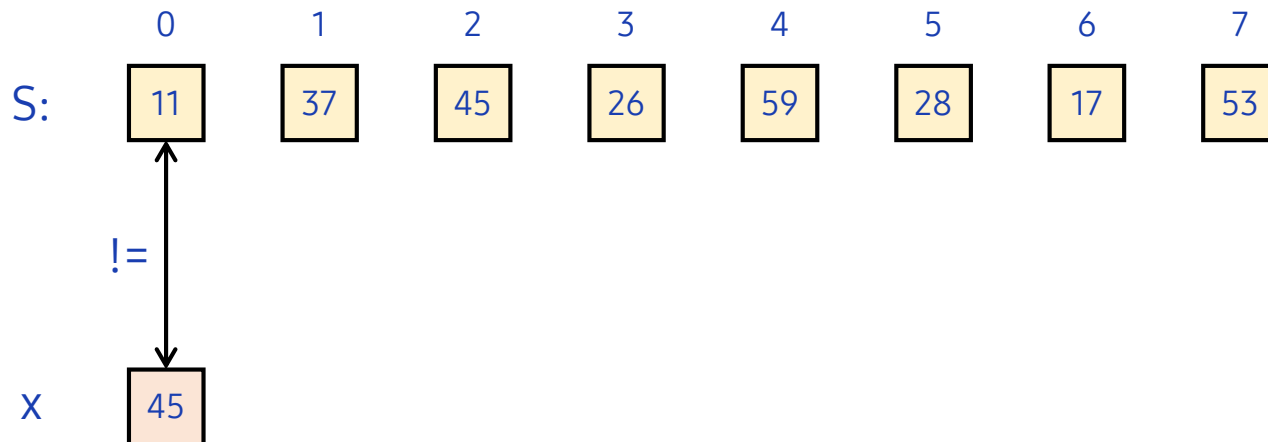
```
1 S = [11, 37, 45, 26, 59, 28, 17, 53]
2 x = 53
3 pos = seq_search(S, x)
4 print(f"In S, {x} is at position {pos}.")
```

In S, 53 is at position 7.

2. ການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບ(Sequential search)

2.1. ຂັ້ນຕອນວິທີສຳຫຼັບການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບ

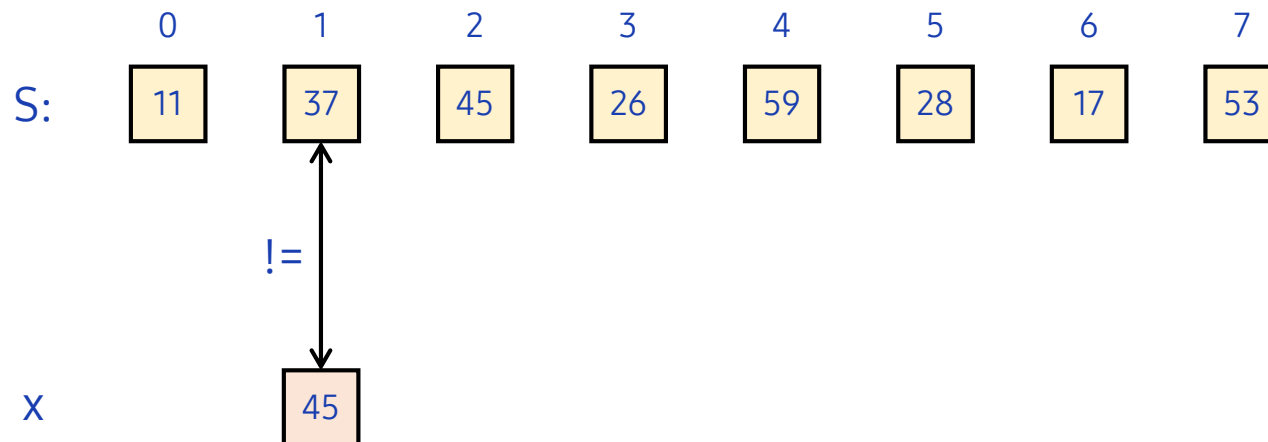
- ຂັ້ນຕອນວິທີການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບຈະປຽບທຽບຄ່າ x ທີ່ຕ້ອງການຊອກຫາກັບແຕ່ລະອົງປະກອບໃນ list S ທີ່ໃຫ້ມາ.
- ເມື່ອເລີ່ມຕົ້ນການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບ, ມັນຈະສົ່ງຄືນດັດສະນີ 0 ຖ້າຄ່າເທົ່າກັນກັບອົງປະກອບທຳອິດ ແລະ ຖ້າບໍ່ແມ່ນ, ມັນຈະປຽບທຽບກັບອົງປະກອບຕໍ່ໄປ.



2. ການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບ(Sequential search)

2.1. ຂັ້ນຕອນວິທີສຳຫຼັບການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບ

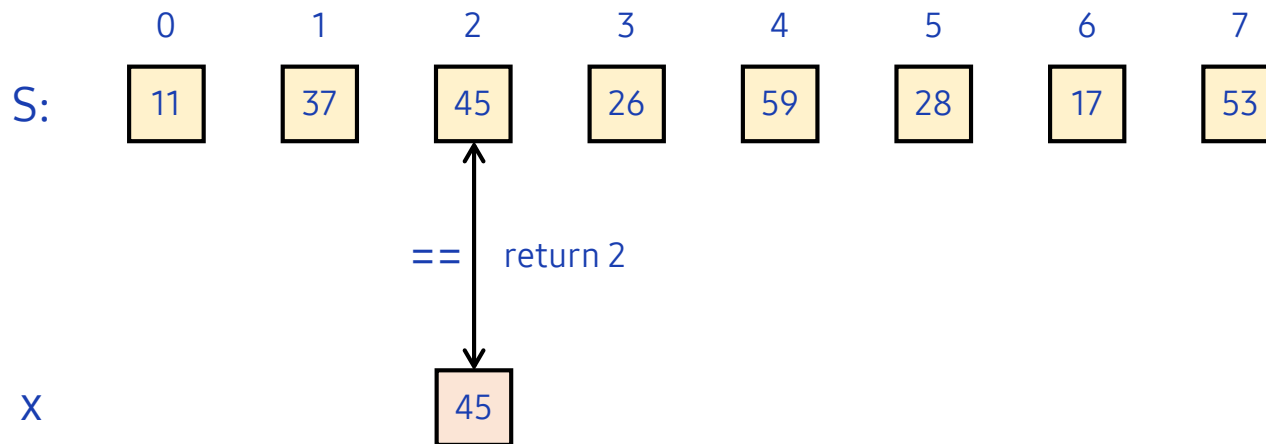
I ຖ້າຄ່າບໍ່ເທົ່າກັບອົງປະກອບຕໍ່ໄປ $S[1]$, ມັນຈະໄປປຽບທຽບກັບອັນຕໍ່ໄປອີກ.



2. ການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບ(Sequential search)

2.1. ຂັ້ນຕອນວິທີສຳຫຼັບການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບ

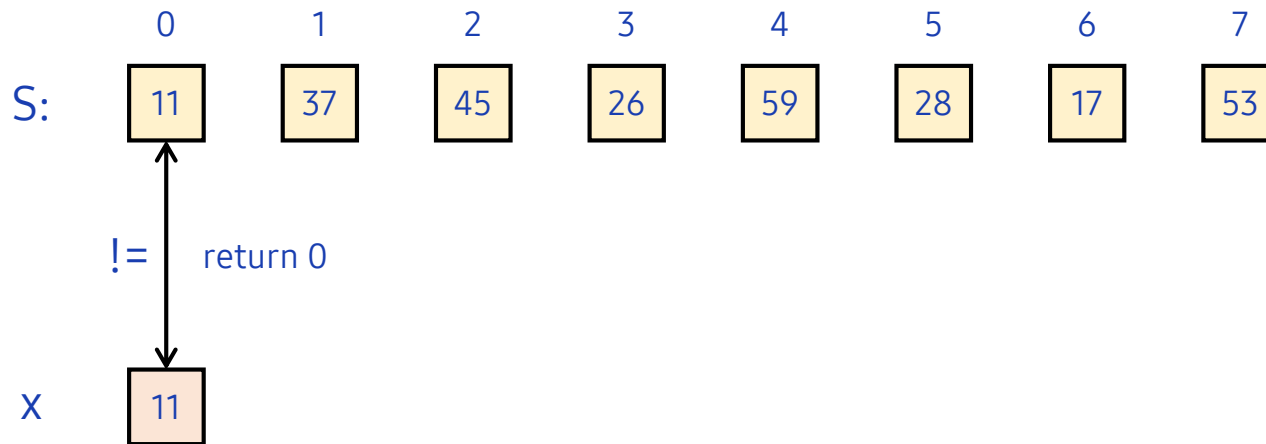
❑ ຄ່າ x ແມ່ນເທົ່າກັນກັບອົງປະກອບ $S[2]$, ດັ່ງນັ້ນມັນສິ່ງຄົ້ນຄ່າດັດສະນີ 2 ແລ້ວສຳເລັດການຄົ້ນຫາ



2. ການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບ(Sequential search)

2.1. ຂັ້ນຕອນວິທີສຳຫຼັບການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບ

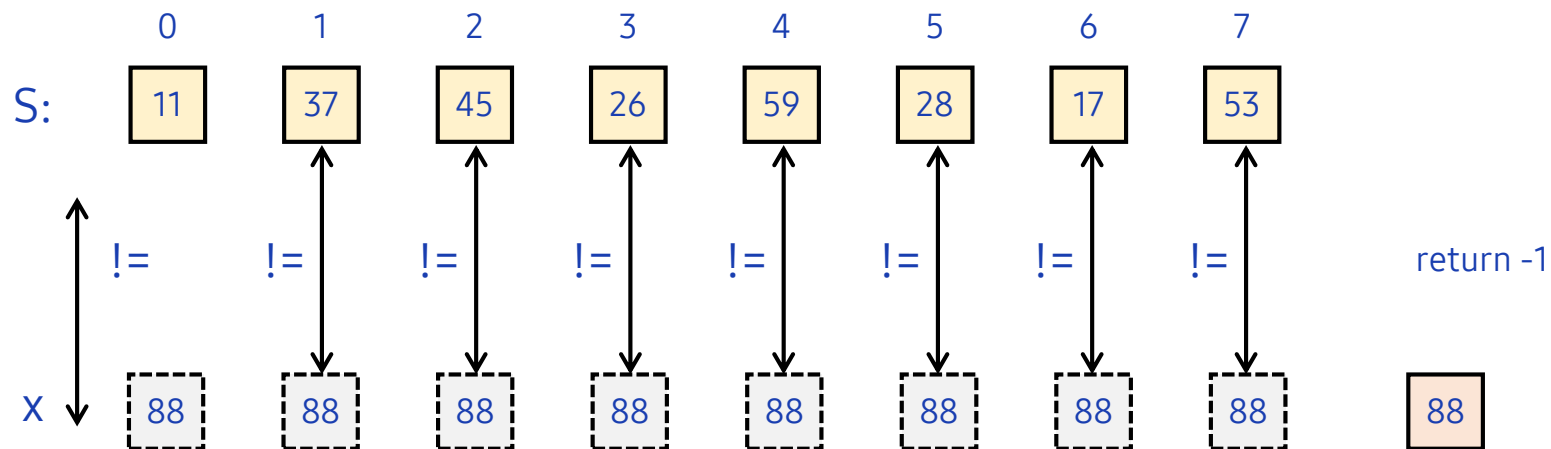
I ໃນການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບ, ຖ້າອົງປະກອບທີ່ຈະຊອກຫາແມ່ນ $S[0]$ ເຊິ່ງເປັນອົງປະກອບທຳອິດ, ມັນຈະດຳເນີນການປຽບທຽບພຽງແຕ່ຄັ້ງດຽວກໍ່ສຳເລັດການຄົ້ນຫາແລ້ວ, ເຊິ່ງຫມາຍເຖິງ 'ກໍລະນີທີ່ດີທີ່ສຸດ(Best-case)'.



2. ການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບ(Sequential search)

2.1. ຂັ້ນຕອນວິທີສຳຫຼັບການຄົ້ນຫາແບບຕາມອັນດັບ

- ໃນການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບ, ຖ້າອົງປະກອບທີ່ຈະຊອກຫາບໍ່ມີຢູ່ໃນ S, ການປຽບທຽບຈະຕ້ອງເຮັດກັບອົງປະກອບທັງຫມົດຂອງ S.
- ຖ້າຫາກວ່າມີ n ອົງປະກອບໃນ S, ການປຽບທຽບຈະເຮັດທັງຫມົດ n ຄັ້ງ. ໃນກໍລະນີດັ່ງກ່າວນັ້ນ, ມັນຖືກເອີ້ນວ່າ 'ກໍລະນີທີ່ບໍ່ດີທີ່ສຸດ(Worst-case).'



2. ການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບ(Sequential search)

2.1. ຂັ້ນຕອນວິທີສຳຫຼັບການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບ

- ຂັ້ນຕອນວິທີການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບສາມາດຖືກປະຕິບັດດັ່ງຕໍ່ໄປນີ້.
- ຮັບ ລາຍການຂໍ້ມູນ 'nums' ແລະ ຄ່າທີ່ຕ້ອງການ x ເປັນຂໍ້ມູນທີ່ປ້ອນເຂົ້າເພື່ອສືບຕໍ່ການຄົ້ນຫາຕາມລຳດັບຂອງອົງປະກອບໃນ nums.

```
1 def seq_search(nums, x):  
2     for i in range(len(nums)):  
3         if x == nums[i]:  
4             return i  
5     return -1
```



Line 2-5

- ແຖວທີ 2 ແມ່ນ for-loop ສຳລັບການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບຂອງອົງປະກອບໃນ nums.
- ແຖວທີ 3 ແລະ 4 ສົ່ງຄືນຄ່າ 'i' ຖ້າ nums[i] ແລະ x ຄືກັນ.
- ແຖວທີ 5 ສົ່ງຄືນຄ່າ -1 ກໍລະນີຢູ່ໃນ nums ບໍ່ມີ x ທີ່ເຮົາຕ້ອງການ.

2. ການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບ(Sequential search)

2.1. ຂັ້ນຕອນວິທີສຳຫຼັບການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບ

ຟັງຊັນ `seq_search()` ທີ່ຖືກສ້າງກ່ອນໜ້ານີ້ແມ່ນຖືກນຳໃຊ້ເພື່ອຊອກຫາອົງປະກອບ ຂອງ list ດັ່ງຕໍ່ໄປນີ້.

```
1 S = [11, 37, 45, 26, 59, 28, 17, 53]
2 x = 11
3 pos = seq_search(S, x)
4 print(f"In S, {x} is at position {pos}.")
```

In S, 11 is at position 0.

```
1 S = [11, 37, 45, 26, 59, 28, 17, 53]
2 x = 77
3 pos = seq_search(S, x)
4 print(f"In S, {x} is at position {pos}.")
```

In S, 77 is at position -1.

☀ One More Step

- | ເວລາຫຼາຍສຸດທີ່ໃຊ້ຄົ້ນຫາຂອງການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບເທົ່າໃດ? ວິເຄາະດ້ວຍຕຳລາ Big-O.
- | ໃນເບື້ອງຕົ້ນ, ກໍລະນີທີ່ດີທີ່ສຸດ, ການຄົ້ນຫາສຳເລັດໂດຍການປຽບທຽບພຽງຄັ້ງດຽວ, ດັ່ງນັ້ນເວລາທີ່ໃຊ້ແມ່ນ $O(1)$. ນອກຈາກນີ້, ຖ້າມີການປຽບທຽບ n ຄັ້ງ ໃນກໍລະນີທີ່ບໍ່ດີທີ່ສຸດ ມັນຈະໃຊ້ເວລາ $O(n)$.
- | ເວລາໂດຍສະເລ່ຍທີ່ໃຊ້ໃນການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບຈະວິເຄາະແນວໃດ? ສົມມຸດວ່າ S ມີອົງປະກອບທັງໝົດ N ຕົວ ເມື່ອຄົ້ນຫາທຸກໆອົງປະກອບຂອງ S ອັນຕໍ່ອັນ, ຄຳນວນເບິ່ງຈຳນວນການປຽບທຽບ ($=$) ທີ່ໄດ້ເຮັດ.
- | ກຳນົດເປັນ 1 ສຳລັບອົງປະກອບທຳອິດ ແລະ 2 ສຳລັບອົງປະກອບທີສອງ, ແລະ ອື່ນໆ. ສຳລັບອົງປະກອບ N ຕົວ, ການປຽບທຽບຈະເຮັດທັງໝົດ N ຄັ້ງ. ດັ່ງນັ້ນ, ຈຳນວນການປຽບທຽບທັງໝົດທີ່ຕ້ອງການເພື່ອຊອກຫາທຸກໆອົງປະກອບແຕ່ລະອັນແມ່ນ $N(N+1)/2$.

$$1 + 2 + \dots + N = \frac{N(N+1)}{2}$$

- | ດັ່ງນັ້ນ, ເວລາຄົ້ນຫາໂດຍສະເລ່ຍ $T(n)$ ກັບອົງປະກອບທັງໝົດແມ່ນ $O(n)$, ເຊິ່ງເປັນເວລາຄົ້ນຫາແບບເສັ້ນຊື່ (linear search).

$$T(N) = \frac{N(N+1)}{2} \div N = \frac{N+1}{2} \in O(n)$$

3. ການຄົ້ນຫາຄ່າທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດ

3.1. ຂັ້ນຕອນວິທີສໍາຫຼັງການຄົ້ນຫາຄ່າລະຫັດທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດ

❗ ພິຈາລະນາຂັ້ນຕອນວິທີທີ່ຊອກຫາລະຫັດທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດໃນ list ຂອງຈຳນວນຖ້ວນທີ່ໃຫ້ມາ.

🔗 **Focus** ຕໍ່ໄປນີ້ແມ່ນ ຂໍ້ມູນປ້ອນເຂົ້າ ແລະ ຜົນໄດ້ຮັບຂອງບັນຫາກ່ຽວກັບຂັ້ນຕອນວິທີເພື່ອຊອກຫາລະຫັດທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດ.

- ▶ ບັນຫາ: ລະຫັດທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດຢູ່ໃນ S ຊຶ່ງເປັນກຸ່ມຂອງຈຳນວນຖ້ວນທີ່ໃຫ້ມາຢູ່ບ່ອນໃດ?
- ▶ ຂໍ້ມູນປ້ອນເຂົ້າ: S ເປັນລາຍການຈຳນວນຖ້ວນ
- ▶ ຜົນໄດ້ຮັບ: ດັດຊະນີທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດໃນບັນດາອົງປະກອບພາຍໃນ S

```
1 nums = [11, 37, 45, 26, 59, 28, 17, 53]
2 pos = find_largest(nums)
3 print(f"The largest is {nums[pos]} at {pos}")
```

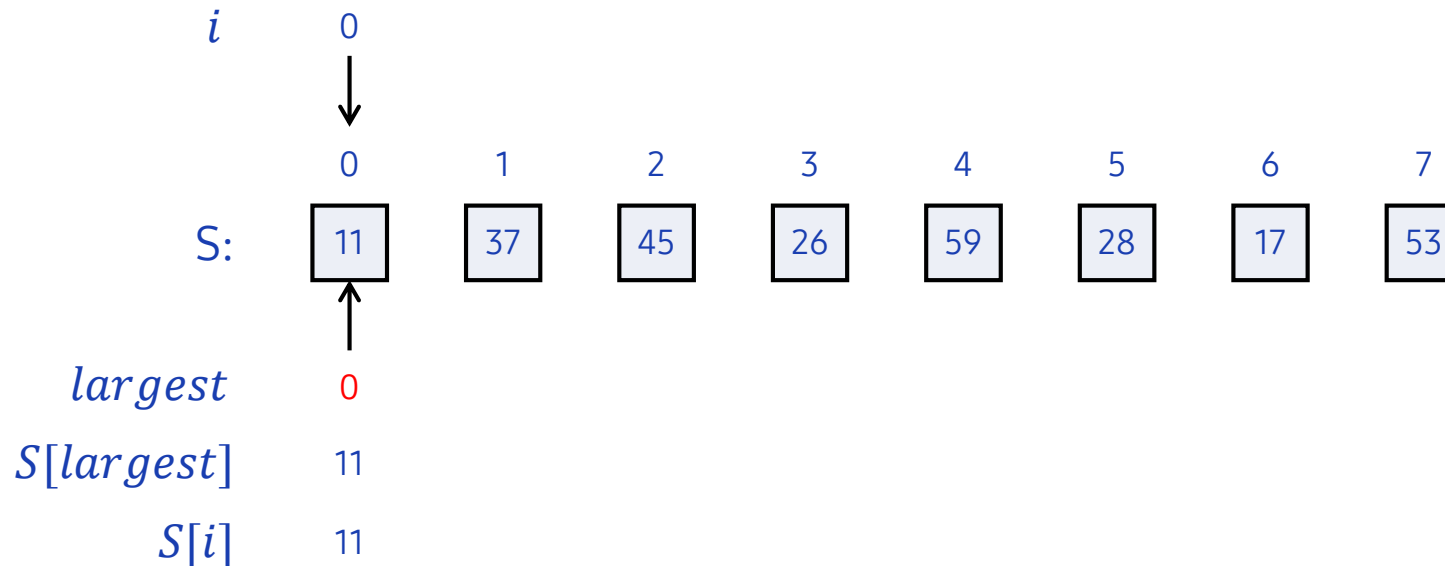
[11, 37, 45, 26, 59, 28, 17, 53]

The largest is 59 at 4

3. ການຄົ້ນຫາຄ່າທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດ

3.1. ຂັ້ນຕອນວິທີສໍາຫຼັງການຄົ້ນຫາຄ່າລະຫັດທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດ

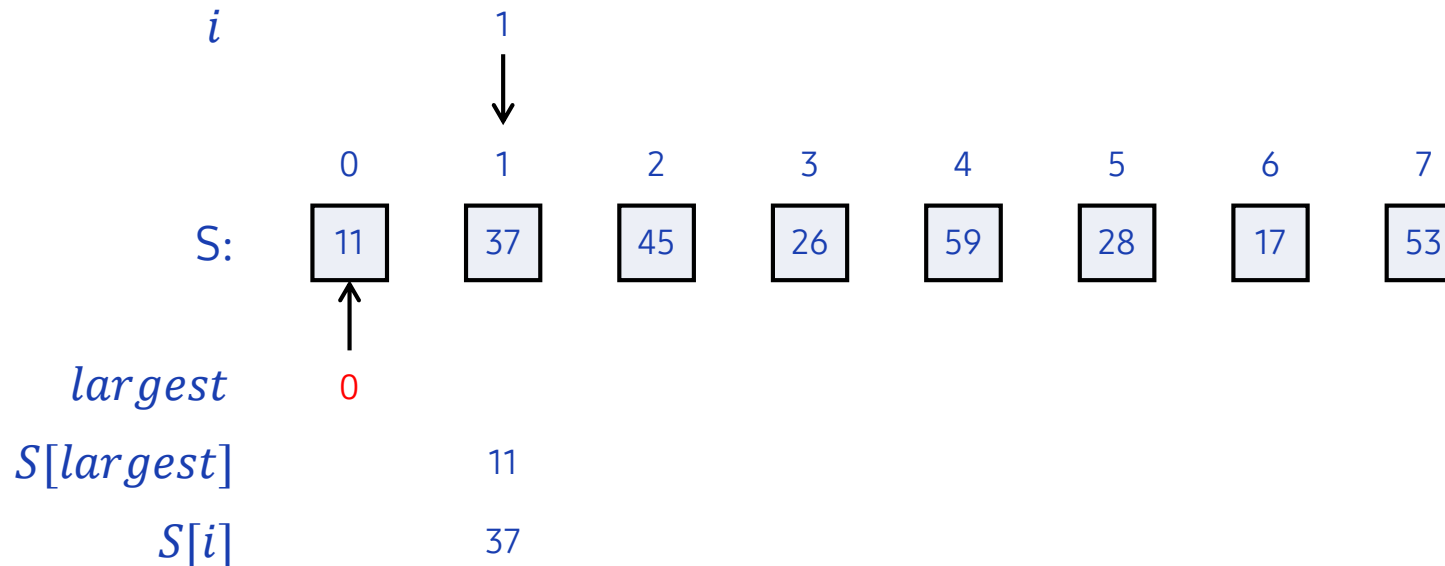
ຂັ້ນຕອນວິທີການຄົ້ນຫາຄ່າລະຫັດທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດສາມາດຖືກສ້າງໃນລັກສະນະທີ່ຄ້າຍຄືກັນກັບວິທີການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບ. ທໍາອິດ, ສົມມຸດວ່າທີ່ຢູ່ຂອງລະຫັດທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດແມ່ນອີງປະກອບທໍາອິດຂອງ S.



3. ການຄົ້ນຫາຄ່າທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດ

3.1. ຂັ້ນຕອນວິທີສໍາຫຼັງການຄົ້ນຫາຄ່າລະຫັດທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດ

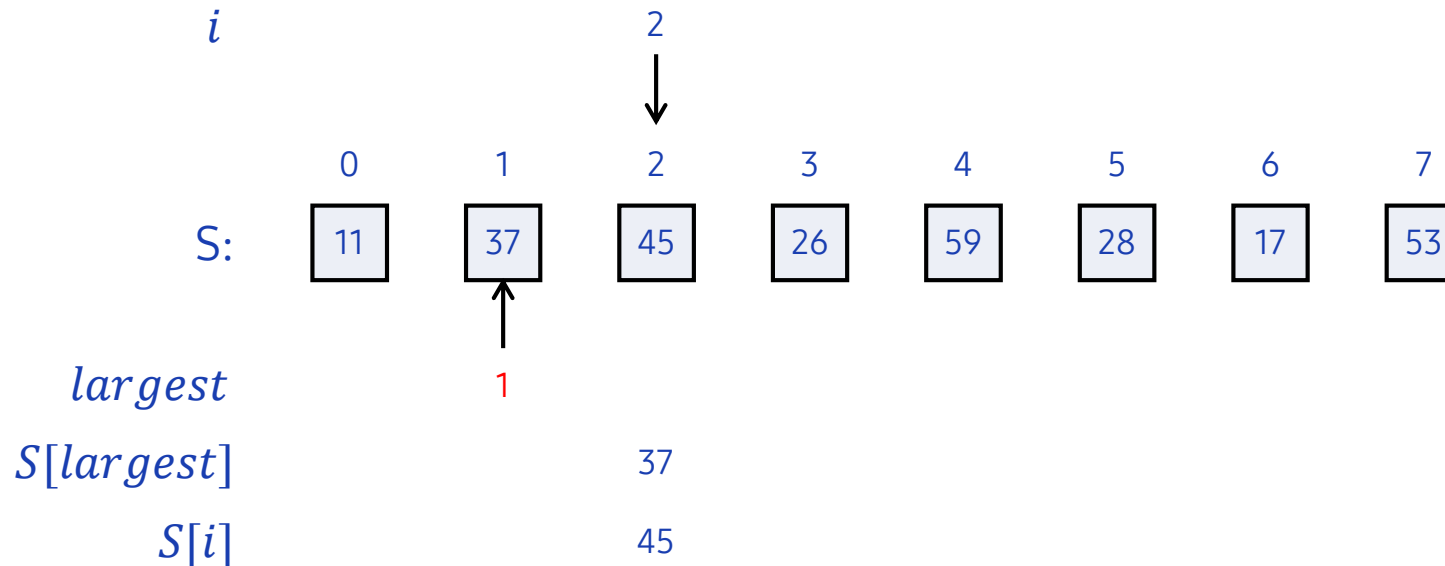
1 ເມື່ອປຽບທຽບ $S[1]$ ກັບ $S[largest]$ ໃນປັດຈຸບັນ, ເພາະວ່າ $S[1]$ ໃຫຍ່ກວ່າ $S[0]$, ທີ່ຢູ່ຂອງລະຫັດທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດຄວນຈະຖືກປ່ຽນເປັນ 1.



3. ການຄົ້ນຫາຄ່າທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດ

3.1. ຂັ້ນຕອນວິທີສໍາຫຼັງການຄົ້ນຫາຄ່າລະຫັດທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດ

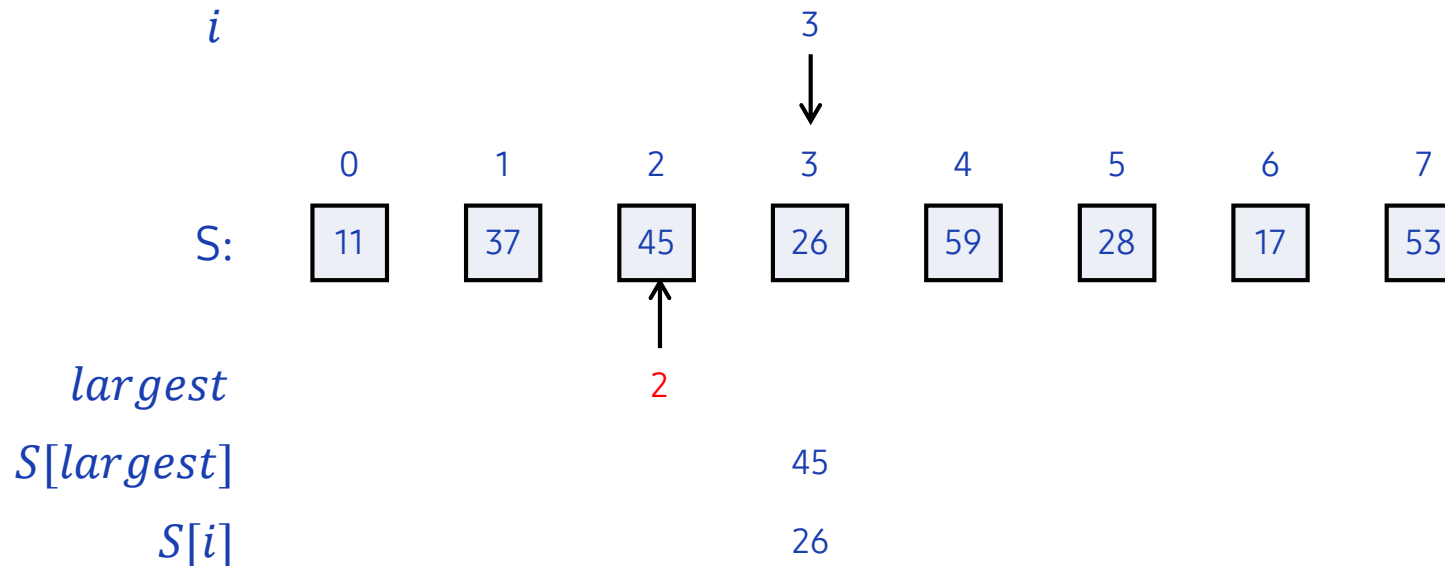
ເມື່ອປຽບທຽບ $S[2]$ ກັບ $S[\text{largest}]$ ໃນປັດຈຸບັນ, ເພາະວ່າ $S[2]$ ໃຫຍ່ກວ່າ $S[1]$, ທີ່ຢູ່ຂອງລະຫັດທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດຄວນຈະຖືກປ່ຽນເປັນ 2.



3. ການຄົ້ນຫາຄ່າທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດ

3.1. ຂັ້ນຕອນວິທີສໍາຫຼັງການຄົ້ນຫາຄ່າລະຫັດທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດ

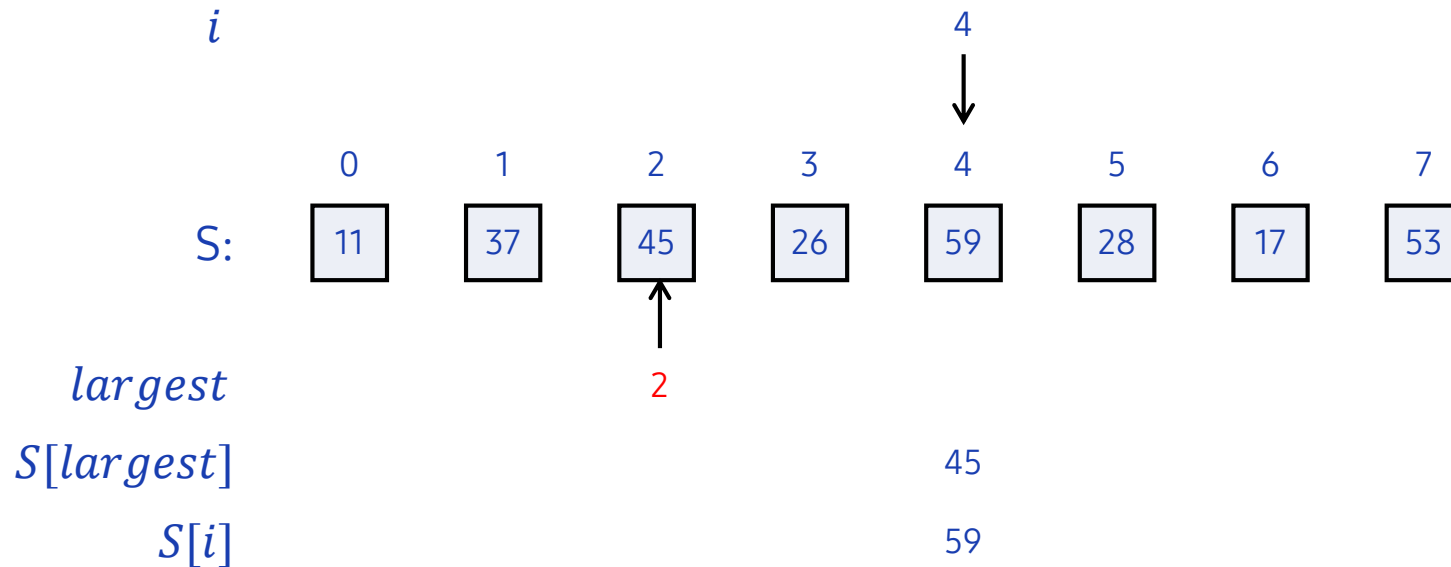
1 ເມື່ອປຽບທຽບ $S[3]$ ກັບ $S[largest]$ ໃນປັດຈຸບັນ, ເພາະວ່າ $S[3]$ ມີຂະໜາດນ້ອຍກວ່າ $S[2]$, ທີ່ຢູ່ຂອງລະຫັດທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດບໍ່ປ່ຽນແປງ.



3. ການຄົ້ນຫາຄ່າທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດ

3.1. ຂັ້ນຕອນວິທີສໍາຫຼັງການຄົ້ນຫາຄ່າລະຫັດທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດ

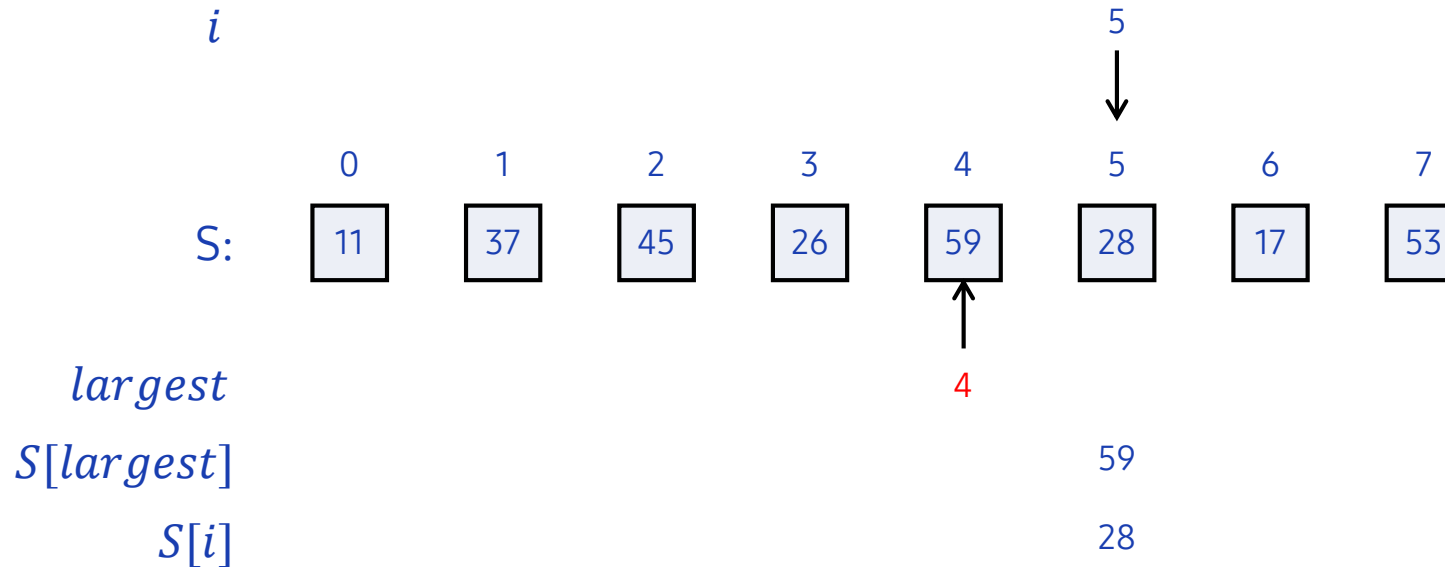
1 ເມື່ອປຽບທຽບ $S[4]$ ກັບ $S[largest]$ ໃນປັດຈຸບັນ, ເພາະວ່າ $S[4]$ ໃຫຍ່ກວ່າ $S[2]$, ທີ່ຢູ່ຂອງລະຫັດທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດຄວນຈະຖືກປ່ຽນເປັນ 4.



3. ການຄົ້ນຫາຄ່າທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດ

3.1. ຂັ້ນຕອນວິທີສໍາຫຼັງການຄົ້ນຫາຄ່າລະຫັດທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດ

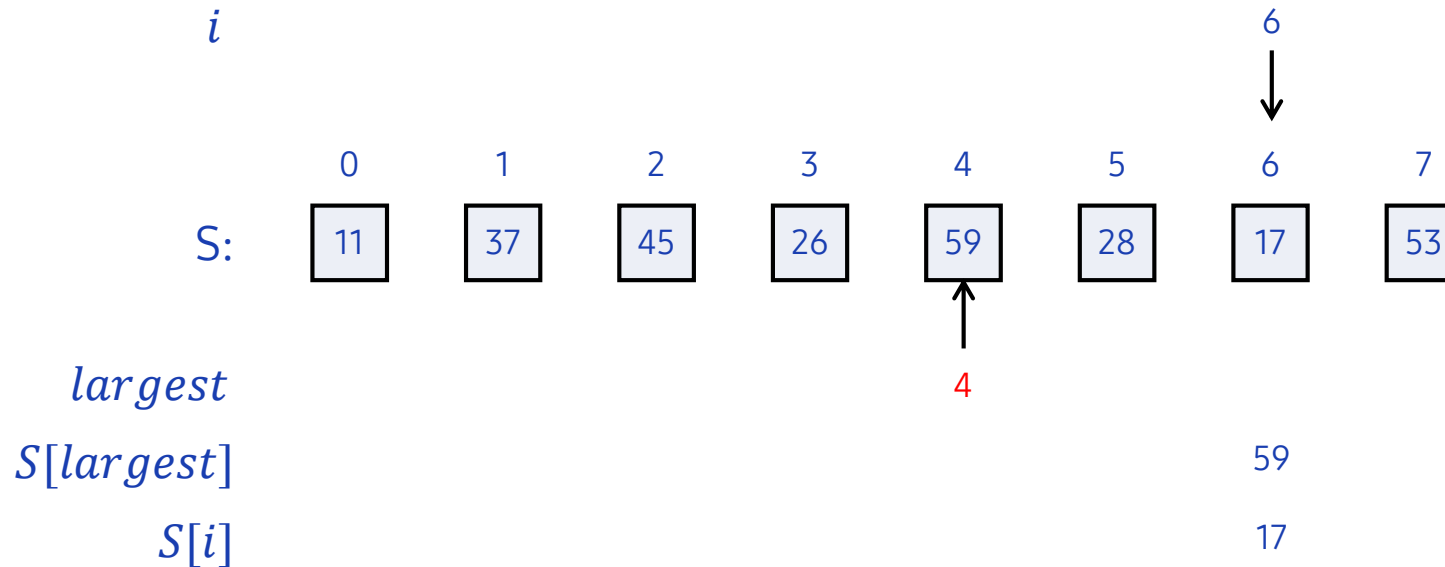
❑ ຖ້າບໍ່ມີຄ່າທີ່ໃຫຍ່ກວ່າ $S[largest]$, ທີ່ຢູ່ຂອງລະຫັດທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດຍັງຄົງຢູ່ຄືກັນ.



3. ການຄົ້ນຫາຄ່າທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດ

3.1. ຂັ້ນຕອນວິທີສໍາຫຼັງການຄົ້ນຫາຄ່າລະຫັດທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດ

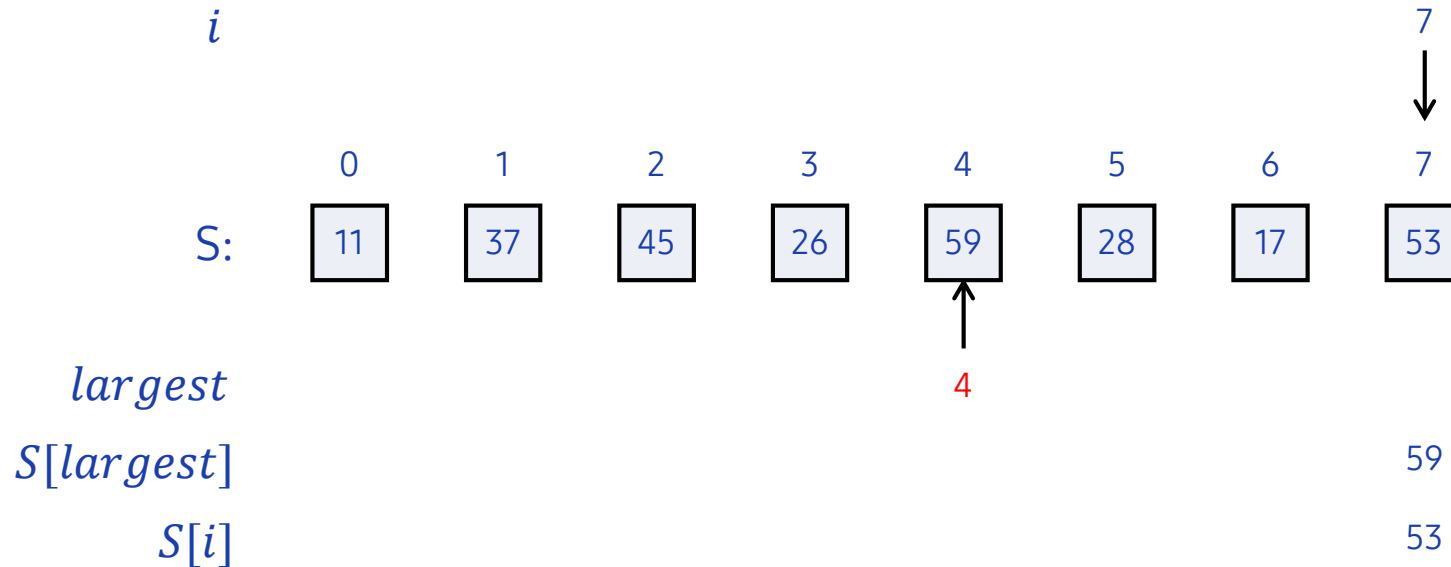
❑ ຖ້າບໍ່ມີຄ່າທີ່ໃຫຍ່ກວ່າ $S[largest]$, ທີ່ຢູ່ຂອງລະຫັດທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດຍັງຄົງຢູ່ຄືກັນ.



3. ການຄົ້ນຫາຄ່າທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດ

3.1. ຂັ້ນຕອນວິທີສໍາຫຼັງການຄົ້ນຫາຄ່າລະຫັດທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດ

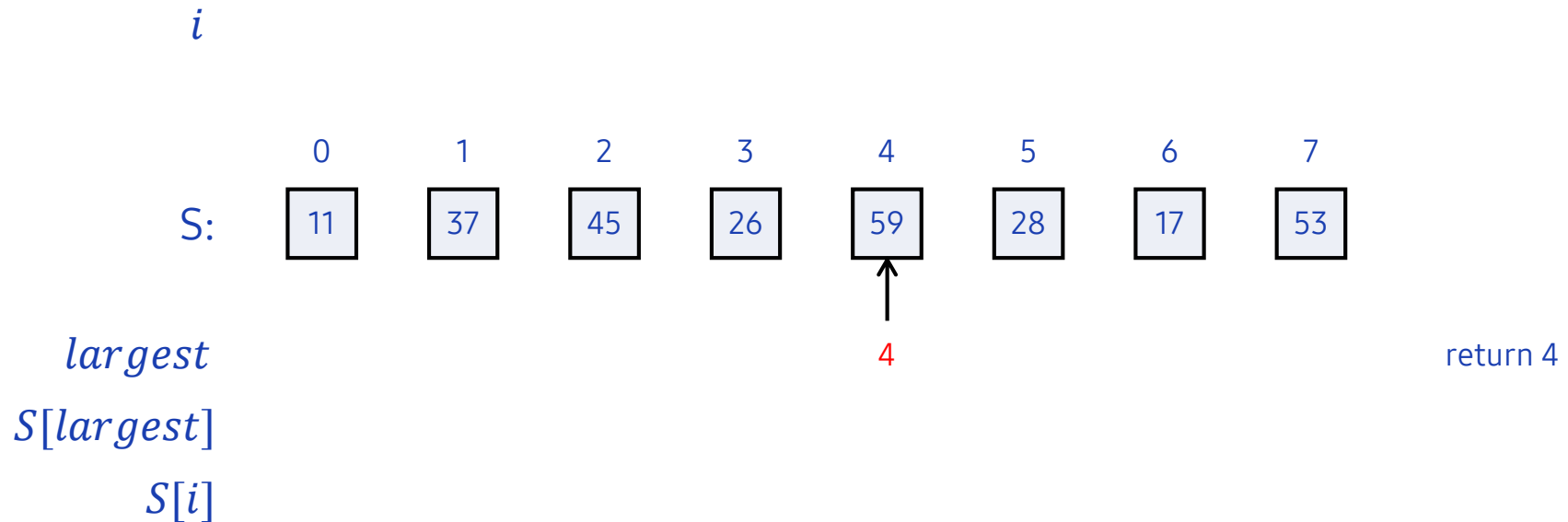
❑ ຖ້າບໍ່ມີຄ່າທີ່ໃຫຍ່ກວ່າ $S[largest]$, ທີ່ຢູ່ຂອງລະຫັດທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດຍັງຄົງຢູ່ຄືກັນ.



3. ການຄົ້ນຫາຄ່າທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດ

3.1. ຂັ້ນຕອນວິທີສໍາຫຼັງການຄົ້ນຫາຄ່າລະຫັດທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດ

ຄ່າທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດແມ່ນ \max ຊຶ່ງເປັນຕົວຊະນິທັງຈາກສໍາເລັດການຄົ້ນຫາອົງປະກອບທັງຫມົດ, ສະນັ້ນມັນສົ່ງຄືນຄ່າທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດ.



3. ການຄົ້ນຫາຄ່າທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດ

3.2. ສ້າງ ແລະ ຂຽນຊອດໂຄດ

I ນຳໃຊ້ຍຸດທະສາດທີ່ໃຊ້ໃນເມື່ອກ່ອນເພື່ອສ້າງຟັງຊັນ `find_largest()` ດັ່ງຕໍ່ໄປນີ້.

```
1 def find_largest(nums):
2     largest = 0
3     for i in range(1, len(nums)):
4         if nums[largest] < nums[i]:
5             largest = i
6     return largest
```



Line 2-5

- ເລີ່ມຕົ້ນດັດສະນີຂອງອົງປະກອບທຳອິດໃນ `nums` list ໃຫ້ເປັນຄ່າທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດ.
- ປຽບທຽບຄ່າໃນ `nums[largest]` ປັດຈຸບັນ ແລະ ຄ່າ `nums[i]` ຈາກອົງປະກອບທີ 2 ຫາອົງປະກອບສຸດທ້າຍຂອງ `nums` list.
- ຖ້າຄ່າ 'i' ຫຼາຍກວ່າຄ່າທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດ, ປັບປຸງຄ່າທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດເປັນ 'i.'

3. ການຄົ້ນຫາຄ່າທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດ

3.2. ສ້າງ ແລະ ຂຽນຊອດໂຄດ

```
1 def find_largest(nums):  
2     largest = 0  
3     for i in range(1, len(nums)):  
4         if nums[largest] < nums[i]:  
5             largest = i  
6     return largest
```



Line 6

- ຄ່າທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດຫຼັງຈາກສໍາເລັດການຄົ້ນຫາແມ່ນຄ່າດັດສະນີຂອງອົງປະກອບທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດໃນ nums.

| Let's code

1. ບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່

1.1. ນິຍາມບັນຫາ

ຂຽນ algorithm ເພື່ອຊອກຫາຊັ້ນສູງທີ່ສຸດທີ່ໄຂ່ຍັງບໍ່ແຕກໃນເວລາທີ່ປ່ອຍລົງ ໃນຄວາມສູງຂອງອາຄານ ທັງໝົດທີ່ໃຫ້.

ເງື່ອນໄຂການສ້າງ algorithm ມີດັ່ງນີ້.

1. 'ການແຕກ,' ເຊິ່ງເປັນຊັ້ນຕໍ່າສຸດທີ່ໄຂ່ແຕກ, ຖືກເລືອກແບບສຸ່ມລະຫວ່າງ 1 ແລະຄວາມສູງສູງສຸດ.

2. ການທົດລອງປ່ອຍໄຂ່ແມ່ນສະແດງອອກເປັນ `do_experiment(floor)`.

- ສິ່ງຄືນຄ່າ True ຖ້າໄຂ່ແຕກເມື່ອປ່ອຍລົງຈາກພື້ນ.
- ຖ້າບໍ່ແມ່ນດັ່ງນັ້ນ, ສິ່ງຄືນຄ່າ False.

3. ແນວໃດກໍຕາມ, ໂປຣແກຣມຕ້ອງຖືກປິດເມື່ອຟັງຊັນ `do_experiment()` ເປັນຄ່າ True.

1. ບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່

1.1. ນິຍາມບັນຫາ

ຮັບຂໍ້ມູນປ້ອນເຂົ້າຈາກຜູ້ໃຊ້ກ່ຽວກັບຄວາມສູງອາຄານ 'height' ໂດຍຜ່ານຟັງຊັນ input().

```
1 from random import randint
2
3 height = int(input("Input the number of floors: "))
4 breaking = randint(1, height)
5 floor = find_highest_safe_floor(height, breaking)
6 print(f"Your egg will safe till the {floor}-th floor.")
```

Input the number of floors: 100
Your egg will safe till the 94-th floor.



Line 3

- ປ່ຽນປະເພດການປ້ອນຂໍ້ມູນທີ່ໄດ້ຮັບໂດຍຟັງຊັນ input() ເປັນຟັງຊັນ int() ແລະເອົາໄປເກັບໄວ້ໃນຕົວປ່ຽນ 'height.'

1. ບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່

1.1. ນິຍາມບັນຫາ

ສ້າງຕົວເລກສຸ່ມລະຫວ່າງ 1 ແລະ ຄວາມສູງ ແລະ ເອົາຄ່າໄປເກັບໄວ້ໃນຕົວປ່ຽນ 'breaking.'

```
1 from random import randint
2
3 height = int(input("Input the number of floors: "))
4 breaking = randint(1, height)
5 floor = find_highest_safe_floor(height, breaking)
6 print(f"Your egg will safe till the {floor}-th floor.")
```

Input the number of floors: 100
Your egg will safe till the 94-th floor.



Line 1, 4

- ສໍາລັບການສ້າງຈຳນວນຖ້ວນແບບສຸ່ມໃນຂອບເຂດໃດໜຶ່ງ, ໃຫ້ໃຊ້ຟັງຊັນ randint() ໃນໂມດູນແບບສຸ່ມ.
- ຟັງຊັນ randint(a, b) ສົ່ງຄືນຄ່າຈຳນວນຖ້ວນສຸ່ມໃນຊ່ວງຈາກ a ແລະ b (ເທົ່າກັບ ຫຼືໃຫຍ່ກວ່າ 'a' ແລະ ເທົ່າກັບ ຫຼື ນ້ອຍກວ່າ 'b').

1. ບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່

1.1. ນິຍາມບັນຫາ

ສ້າງຟັງຊັນສົ່ງຄືນຊັ້ນສູງສຸດທີ່ໄຂ່ບໍ່ແຕກ.

```
1 from random import randint
2
3 height = int(input("Input the number of floors: "))
4 breaking = randint(1, height)
5 floor = find_highest_safe_floor(height, breaking)
6 print(f"Your egg will safe till the {floor}-th floor.")
```

Input the number of floors: 100
Your egg will safe till the 94-th floor.



Line 5-6

- ຟັງຊັນ `find_highest_safe_floor()` ສົ່ງຄືນຄ່າຊັ້ນສູງສຸດທີ່ໄຂ່ບໍ່ແຕກ.
- ພິມອອກໃນຮູບແບບຂໍ້ຄວາມໂດຍໃຊ້ f-string. f-string ເພີ່ມ 'f' ຢູ່ທາງໜ້າຂອງຂໍ້ຄວາມ, ແລະ ໃຊ້ {} ໃສ່ກວາມຕົວປ່ຽນຢູ່ພາຍໃນຂໍ້ຄວາມ.

1. ບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່

1.1. ນິຍາມບັນຫາ

ສ້າງຟັງຊັນ `do_experiment()` ສໍາລັບການທົດລອງການປ່ອຍໄຂ່.

```
1 def do_experiment(floor, breaking):
2     return floor >= breaking
3
4 def find_highest_safe_floor(height, breaking):
5     for n in range(1, height + 1):
6         if do_experiment(n, breaking):
7             return n - 1
8     return height
```



Line 1-2

- ຕົວປ່ຽນ 'breaking' ແມ່ນຊັ້ນຕໍາສຸດທີ່ໄຂ່ແຕກ.
- ດັ່ງນັ້ນ, ຖ້າຄ່າຄວາມສູງພື້ນເປັນພາລາມິຕິ ຂໍ້ມູນປ້ອນເຂົ້າມີຄ່າເທົ່າກັນ ຫຼື ໃຫຍ່ກວ່າຄ່າຊັ້ນທີ່ໄຂ່ແຕກ, ມັນສິ່ງຄືນຄ່າເປັນ True ແລະ ຖ້າບໍ່ແມ່ນດັ່ງນັ້ນ, ມັນຈະສິ່ງຄືນຄ່າ False.

1. ບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່

1.1. ນິຍາມບັນຫາ

▮ ຊອກຫາຊັ້ນສູງສຸດທີ່ໄຂ່ບໍ່ແຕກໃນການທົດລອງປ່ອຍໄຂ່ລົງໂດຍໃຊ້ຂໍ້ມູນ 'height' ແລະ 'breaking'.

```
1 def do_experiment(floor, breaking):
2     return floor >= breaking
3
4 def find_highest_safe_floor(height, breaking):
5     for n in range(1, height + 1):
6         if do_experiment(n, breaking):
7             return n - 1
8     return height
```

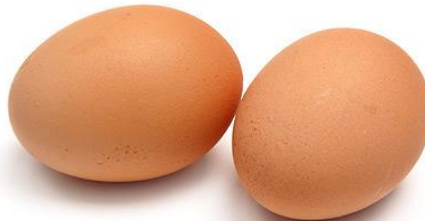


Line 4-8

- ເຮັດການທົດລອງປ່ອຍໄຂ່ຄືນໃໝ່ຈາກຊັ້ນທີ 1 ຫາຊັ້ນ 'height' ແລະ ຖ້າໄຂ່ແຕກ, ໃຫ້ສົ່ງຄືນຄ່າຊັ້ນ n-1.
- ຖ້າທຳການທົດລອງທຸກຊັ້ນແລ້ວໄຂ່ຍັງບໍ່ແຕກ, ໃຫ້ສົ່ງຄືນຄ່າຊັ້ນສູງສຸດ 'height'.

☀ One More Step

- | ເວລາສູງສຸດທີ່ໃຊ້ໃນການແກ້ໄຂບັນຫາການຕົກໄຂ່ແມ່ນເທົ່າໃດ?
- | ຖ້າມີໄຂ່ໜ່ວຍດຽວ, ຄ້າຍຄືກັນກັບການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບ, ກໍລະນີທີ່ດີທີ່ສຸດແມ່ນ $O(1)$ ໃນຂະນະທີ່ກໍລະນີທີ່ບໍ່ດີທີ່ສຸດແມ່ນ $O(n)$. ເວລາກໍລະນີໂດຍສະເລ່ຍຈະເປັນ $O(n)$.
- | ຈະເປັນແນວໃດ ຖ້າມີຈຳນວນໄຂ່ທີ່ບໍ່ຈຳກັດ ຖືວ່າການແຕກໄຂ່ໃນລະຫວ່າງການທົດລອງແມ່ນບໍ່ສຳຄັນ?
- | ເມື່ອມີຈຳນວນໄຂ່ທີ່ບໍ່ຈຳກັດ, ມັນເປັນໄປໄດ້ທີ່ຈະໃຊ້ການຄົ້ນຫາແບບ binary search ເຊິ່ງຈະກ່າວເຖິງໃນລາຍລະອຽດຕໍ່ໄປ. ເວລາກໍລະນີໂດຍສະເລ່ຍຈະເປັນ $O(\log n)$.
- | ຖ້າມີໄຂ່ 2 ໜ່ວຍ ຈະຕ້ອງເຮັດການທົດລອງຈັກເທື່ອຢ່າງໜ້ອຍ?
- | ບັນຫານີ້ເອີ້ນວ່າບັນຫາ two-eggs ແລະ ຢ່າງໜ້ອຍຈະໄດ້ເຮັດການທົດລອງ 14 ຄັ້ງໃນອາຄານຊັ້ນ 100 ເປັນກໍລະນີທີ່ບໍ່ດີທີ່ສຸດ.



| Pop quiz

Quiz. #1

I ຄາດຄະເນຜົນໄດ້ຮັບຂອງ algorithm ຕໍ່ໄປນີ້. ວິເຄາະ code ແລະ ອະທິບາຍພຶດຕິກຳຂອງ algorithm ນີ້.

```
1 def find_two(nums):
2     x = y = 0
3     for i in range(1, len(nums)):
4         if nums[x] < nums[i]:
5             x = i
6         elif nums[y] > nums[i]:
7             y = i
8     return x, y
```

```
1 nums = [11, 37, 45, 26, 59, 28, 17, 53]
2 i, j = find_two(nums)
3 print(nums[i], nums[j])
```

Quiz. #2

I ຈຳນວນການປຽບທຽບທີ່ໄດ້ເຮັດໃນຟັງຊັນ `find_two()` ທີ່ຖືກສ້າງໃນ quiz #1 ມີຫຼາຍເທົ່າໃດ?

| Pair programming



Pair Programming Practice

| ແນວທາງ, ກົນໄກ ແລະ ແຜນສຸກເສີນ

ການກະກຽມການສ້າງໂປຣແກຣມຮ່ວມກັນເປັນຄູ່ກ່ຽວຂ້ອງກັບການໃຫ້ຄໍາແນະນໍາແລະກົນໄກເພື່ອຊ່ວຍໃຫ້ນັກຮຽນຈັບຄູ່ຢ່າງຖືກຕ້ອງແລະ ໃຫ້ເຂົາເຈົ້າເຮັດວຽກເປັນຄູ່. ຕົວຢ່າງ, ນັກຮຽນຄວນປຸງ "ເຮັດ." ການກະກຽມທີ່ມີປະສິດທິຜົນຕ້ອງໃຫ້ມີແຜນການສຸກເສີນໃນກໍລະນີທີ່ຄູ່ຮ່ວມງານຫນຶ່ງບໍ່ຢູ່ທີ່ຕັດສິນໃຈທີ່ຈະບໍ່ເຂົ້າຮ່ວມດ້ວຍເຫດຜົນໃດຫນຶ່ງ ທີ່ດ້ວຍເຫດຜົນອື່ນ. ໃນກໍລະນີເຫຼົ່ານີ້, ມັນເປັນສິ່ງສໍາຄັນທີ່ຈະເຮັດໃຫ້ມັນຊັດເຈນວ່ານັກຮຽນທີ່ມີປະຕິບັດໜ້າທີ່ຢ່າງຫ້າວຫັນຈະບໍ່ຖືກລົງໂທດຍ້ອນວ່າການຈັບຄູ່ບໍ່ໄດ້ຜິດ.

| ການຈັບຄູ່ທີ່ຄ້າຍຄືກັນ, ບໍ່ຈໍາເປັນຕ້ອງເທົ່າທຽມກັນ, ຄວາມສາມາດເປັນຄູ່ຮ່ວມງານ

ການຂຽນໂປຣແກຣມຄູ່ຈະມີປະສິດທິພາບເມື່ອນັກຮຽນຕັ້ງໃຈຮ່ວມກັນເຮັດວຽກ, ຊຶ່ງວ່າມັນຈໍາເປັນຕ້ອງມີຄວາມຮູ້ເທົ່າທຽມກັນ, ແຕ່ຕ້ອງມີຄວາມສາມາດເຮັດວຽກເປັນຄູ່ຮ່ວມງານ. ການຈັບຄູ່ນັກຮຽນທີ່ບໍ່ສາມາດເຂົ້າກັນໄດ້ມັກຈະເຮັດໃຫ້ການມີສ່ວນຮ່ວມທີ່ບໍ່ສົມດຸນກັນ. ຄູ່ສອນຕ້ອງເນັ້ນຫນັກວ່າການຂຽນໂປຣແກຣມຄູ່ບໍ່ແມ່ນຍຸດທະສາດ “divide-and-conquer”, ແຕ່ຈະເປັນຄວາມພະຍາຍາມຮ່ວມມືເຮັດວຽກທີ່ແທ້ຈິງໃນທຸກໆດ້ານສໍາລັບໂຄງການທັງຫມົດ. ຄູ່ຄວນຫຼີກເວັ້ນການຈັບຄູ່ນັກຮຽນທີ່ອ່ອນຫຼາຍກັບນັກຮຽນທີ່ເກັ່ງຫຼາຍ.

| ກະຕຸ້ນນັກຮຽນໂດຍການໃຫ້ສິ່ງຈູງໃຈພິເສດ

ການສະເໜີແຮງຈູງໃຈພິເສດສາມາດຊ່ວຍກະຕຸ້ນນັກຮຽນໃຫ້ຈັບຄູ່, ໂດຍສະເພາະກັບນັກຮຽນທີ່ມີຄວາມສາມາດຫຼາຍ. ຈະເຫັນວ່າມັນເປັນປະໂຫຍດທີ່ຈະໃຫ້ນັກຮຽນຈັບຄູ່ເຮັດວຽກຮ່ວມກັນພຽງແຕ່ຫນຶ່ງຫຼືສອງວຽກເທົ່ານັ້ນ.



Pair Programming Practice

I ປ້ອງກັນການໂກງໃນການເຮັດວຽກຮ່ວມກັນ

ສິ່ງທ້າທາຍສໍາລັບຄູແມ່ນເພື່ອຊອກຫາວິທີທີ່ຈະປະເມີນຜົນໄດ້ຮັບຂອງບຸກຄົນ, ໃນຂະນະທີ່ນໍາໃຊ້ຜົນປະໂຫຍດຂອງການຮ່ວມມື. ຈະຮູ້ໄດ້ແນວໃດວ່ານັກຮຽນຕັ້ງໃຈເຮັດວຽກ ຫຼື ກົງແຮງງານຜູ້ຮ່ວມງານ? ຜູ້ຊ່ຽວຊານແນະນໍາໃຫ້ທົບທວນຄືນການອອກແບບບູກສານ ແລະ ການປະເມີນ ພ້ອມທັງປຶກສາຫາລືຢ່າງຈະແຈ້ງ ແລະ ຊັດເຈນກ່ຽວກັບພຶດຕິກຳຂອງນັກຮຽນທີ່ຈະຖືກຕິດຄວາມວ່າຂໍຕົວະ. ຜູ້ຊ່ຽວຊານເນັ້ນໜັກໃຫ້ຄູເຮັດການມອບໝາຍໃຫ້ມີຄວາມໝາຍຕໍ່ນັກຮຽນ ແລະ ອະທິບາຍຄຸນຄ່າຂອງສິ່ງທີ່ນັກຮຽນຈະຮຽນຮູ້ໂດຍການເຮັດສໍາເລັດ.

I ສະພາບແວດລ້ອມການຮຽນຮູ້ໃນການຮ່ວມມື

ສະພາບແວດລ້ອມການຮຽນຮູ້ໃນຮ່ວມກັນເກີດຂຶ້ນໄດ້ທຸກເວລາທີ່ຜູ້ສອນຮຽກຮ້ອງໃຫ້ນັກຮຽນເຮັດວຽກຮ່ວມກັນໃນກິດຈະກຳການຮຽນຮູ້. ສະພາບແວດລ້ອມການຮຽນຮູ້ຮ່ວມກັນສາມາດມີສ່ວນຮ່ວມທັງກິດຈະກຳທີ່ເປັນທາງການ ແລະ ບໍ່ເປັນທາງການ ແລະ ອາດຈະບໍ່ລວມເຖິງການປະເມີນໂດຍກົງ. ຕົວຢ່າງ, ນັກສຶກສາຄູ່ເຮັດວຽກມອບໝາຍຮ່ວມກັນໃນການຂຽນໂປຣແກຣມ; ນັກສຶກສາກຸ່ມນ້ອຍໆສິນທະນາຄໍາຕອບທີ່ເປັນໄປໄດ້ຕໍ່ກັບຄໍາຖາມຂອງອາຈານໃນລະຫວ່າງການບັນຍາຍ; ແລະ ນັກຮຽນເຮັດວຽກຮ່ວມກັນນອກຫ້ອງຮຽນເພື່ອຮຽນຮູ້ແນວຄວາມຄິດໃໝ່. ການຮຽນຮູ້ການຮ່ວມມືແມ່ນແຕກຕ່າງຈາກໂຄງການທີ່ນັກຮຽນ “divide and conquer.” ເມື່ອນັກຮຽນແບ່ງວຽກກັນ, ແຕ່ລະຄົນຮັບຜິດຊອບພຽງແຕ່ສ່ວນໜຶ່ງຂອງການແກ້ໄຂບັນຫາ ແລະ ຈະບໍ່ຄ່ອຍມີບັນຫາຫຍັງໃນການເຮັດວຽກຮ່ວມກັບຄົນອື່ນໃນທີມ. ໃນສະພາບແວດລ້ອມການເຮັດວຽກຮ່ວມກັນ, ນັກຮຽນມີສ່ວນຮ່ວມໃນການສິນທະນາປຶກສາຫາລືເຊິ່ງກັນແລະກັນ.

Q1. ຂຽນໂປຣແກຣມເພື່ອນັບຈຳນວນຄຳສັບທີ່ໃຊ້ໃນປະໂຫຍກທີ່ຜູ້ໃຊ້ປ້ອນເຂົ້າມາ.

- ໃນປະໂຫຍກທີ່ຜູ້ໃຊ້ປ້ອນເຂົ້າມາ, ແຕ່ລະຄຳສັບໄດ້ຖືກຈຳແນກໂດຍຍະຫວ່າງ.
- ໃຊ້ຟັງຊັນ `input().split()` ເພື່ອສ້າງ list `S` ທີ່ມີແຕ່ລະຂໍ້ຄວາມເປັນອົງປະກອບຂອງມັນ.
- ໃຊ້ຟັງຊັນ `input()` ເພື່ອຮັບຄຳສັບທີ່ຜູ້ໃຊ້ຈະຄົ້ນຫາ ແລະ ເອົາໄປເກັບໄວ້ໃນ `x`.
- ຟັງຊັນ `word_count()` ຮັບຄ່າ `S` ແລະ `x` ເປັນພາລາມິຕິ ແລະ ສື່ຄົ້ນຄ່າໂດຍການນັບຈຳນວນ `x` ທີ່ມີຢູ່ໃນ `S`.

```
1 S = list(input("Input a sentence: ").split())
2 x = input("Input a word to search: ")
3 count = word_count(S, x)
4 print(f"In S, {x} is appeared in {count} times.")
```

```
Input a sentence: the quick brown fox jumps over the lazy dog
Input a word to search: the
In S, the is appeared in 2 times.
```

