



Unit 25.

Binary Search

◆ Learning objectives

- ✓ ເຂົ້າໃຈບັນຫາການຄົ້ນຫາ ແລະ ສາມາດແກ້ໄຂບັນຫາໂດຍຜ່ານການໃຊ້ binary search.
- ✓ ສາມາດລົງມືປະຕິບັດຕາມ binary search algorithm ດ້ວຍພາສາ Python.
- ✓ ສາມາດເຂົ້າໃຈ ແລະ ອະທິບາຍເວລາທີ່ໃຊ້ໃນການປະມວນຜົນສູງສຸດຂອງ binary search algorithm.

● Learning overview

- ✓ ເຂົ້າໃຈບັນຫາການຄົ້ນຫາທີ່ຊອກຫາອົງປະກອບທີ່ກຳນົດຈາກຂໍ້ມູນທີ່ໄດ້ຈັດລຽງຕາມລຳດັບໄວ້ແລ້ວ.
- ✓ ຮຽນຮູ້ວິທີການແກ້ໄຂບັນຫາການຄົ້ນຫາຂໍ້ມູນທີ່ໄດ້ລຽງຕາມລຳດັບໄວ້ແລ້ວໂດຍໃຊ້ binary search.
- ✓ ຮຽນຮູ້ວິທີການຂຽນ binary search algorithms ໂດຍໃຊ້ພາສາ Python ແລະ ວິເຄາະ ເວລາທີ່ໃຊ້ໃນການປະມວນຜົນຕາມຂັ້ນຕອນວິທີດັ່ງກ່າວໃນກໍລະນີທີ່ດີທີ່ສຸດ, ບໍ່ດີທີ່ສຸດ ແລະ ສະເລ່ຍ.

● Concepts you will need to know from previous units

- ✓ ວິທີການປຽບທຽບຂະໜາດຂອງອົງປະກອບພາຍໃນ list
- ✓ ວິທີການສ້າງຄວາມສຳພັນທີ່ເກີດຂຶ້ນຄືນໃໝ່ ແລະ ແກ້ໄຂບັນຫາໂດຍໃຊ້ຟັງຊັນ recursive
- ✓ ວິທີການສະແດງເວລາທີ່ໃຊ້ໃນການປະມວນຕາມຂັ້ນຕອນວິທີໃດໜຶ່ງໂດຍໃຊ້ຕຳລາ Big-O

Keywords

**Searching
Problem**

Binary Search

Logarithmic Time

| Mission

1. Real world problem

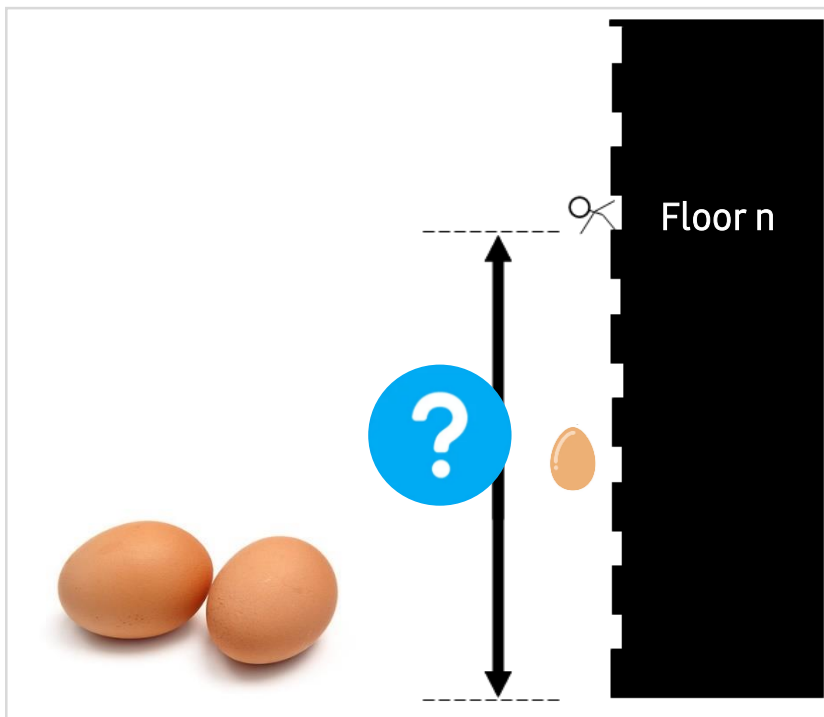
1.1. ການທົດລອງປ່ອຍໄຂ່ຈາກຕຶກ



- ▶ ມາເບິ່ງຄືນການປ່ອຍໄຂ່ລົງຈາກອາຄານອີກເທື່ອຫນຶ່ງ.
- ▶ ໃນຫົວຂໍ້ທີ່ຜ່ານມາ, ມີໄຂ່ພຽງໜ່ວຍດຽວ, ດັ່ງນັ້ນພວກເຮົາໄດ້ພະຍາຍາມຄິດໄລ່ຊັ້ນສູງທີ່ສຸດທີ່ໄຂ່ຍັງບໍ່ແຕກໃນຄັ້ງທໍາອິດ.
- ▶ ເວລານີ້, ສົມມຸດວ່າມີຈໍານວນໄຂ່ພຽງພໍ, ຊຶ່ງຫມາຍຄວາມວ່າທ່ານສາມາດສືບຕໍ່ເຮັດການທົດລອງໂດຍບໍ່ຄໍານຶງເຖິງໄຂ່ທີ່ແຕກ.
- ▶ ຖ້າມີໄຂ່ພຽງພໍ, ບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່ສາມາດແກ້ໄຂໄດ້ຢ່າງມີປະສິດທິພາບຫຼາຍເມື່ອທຽບໃສ່ກັບການຄົ້ນຫາແບບຕາມລໍາດັບ.
- ▶ ພະຍາຍາມແກ້ໄຂບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່ດ້ວຍການຄົ້ນຫາແບບ binary search.

2. Mission

2.1. ບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່ທີ່ມີໄຂ່ບໍ່ຈຳກັດ

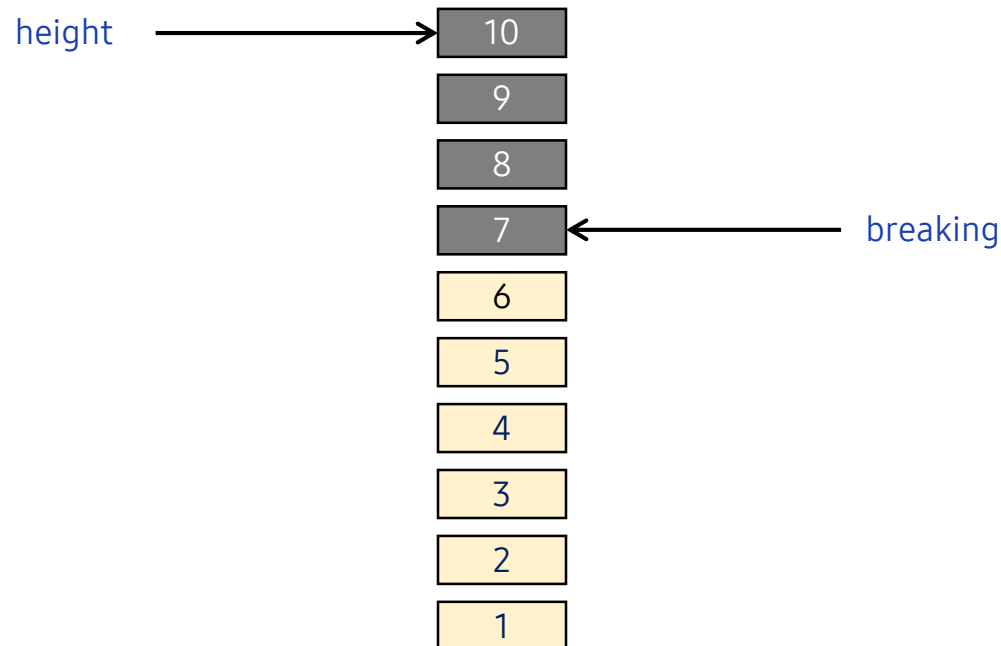


- ▶ ຖ້າກຳນົດໃຫ້ຊັ້ນສູງສຸດ ແລະ ຊັ້ນຕໍ່າສຸດຂອງອາຄານທີ່ໄຂ່ແຕກ, ຊອກຫາຊັ້ນສູງສຸດທີ່ໄຂ່ບໍ່ແຕກ.
- ▶ ເນື່ອງຈາກມີໄຂ່ທີ່ບໍ່ຈຳກັດ, ສາມາດສືບຕໍ່ທົດລອງເຖິງແມ່ນວ່າໄຂ່ແຕກ.
- ▶ ຖ້າສາມາດສືບຕໍ່ທົດລອງເຖິງແມ່ນວ່າໄຂ່ແຕກ, ຖ້າໄຂ່ແຕກຢູ່ຊັ້ນກາງຂອງອາຄານ, ສະແດງວ່າຊັ້ນທີ່ໄຂ່ບໍ່ແຕກຈະຢູ່ຊັ້ນລຸ່ມລົງມາ. ທຳນອງດຽວກັນ, ຖ້າໄຂ່ບໍ່ແຕກຢູ່ຊັ້ນກາງຂອງອາຄານ, ສະແດງວ່າຊັ້ນທີ່ໄຂ່ແຕກຈະຢູ່ຊັ້ນເທິງ.
- ▶ ນຳໃຊ້ວິທີການດຽວກັນກັບເຄິ່ງຫນຶ່ງສຳລັບການຄົ້ນຫາຊັ້ນທີ່ຕ້ອງການ.
- ▶ ປະເພດຂອງວິທີການນີ້ເອີ້ນວ່າ binary search.

2. Mission

2.1. ບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່ທີ່ມີໄຂ່ບໍ່ຈຳກັດ

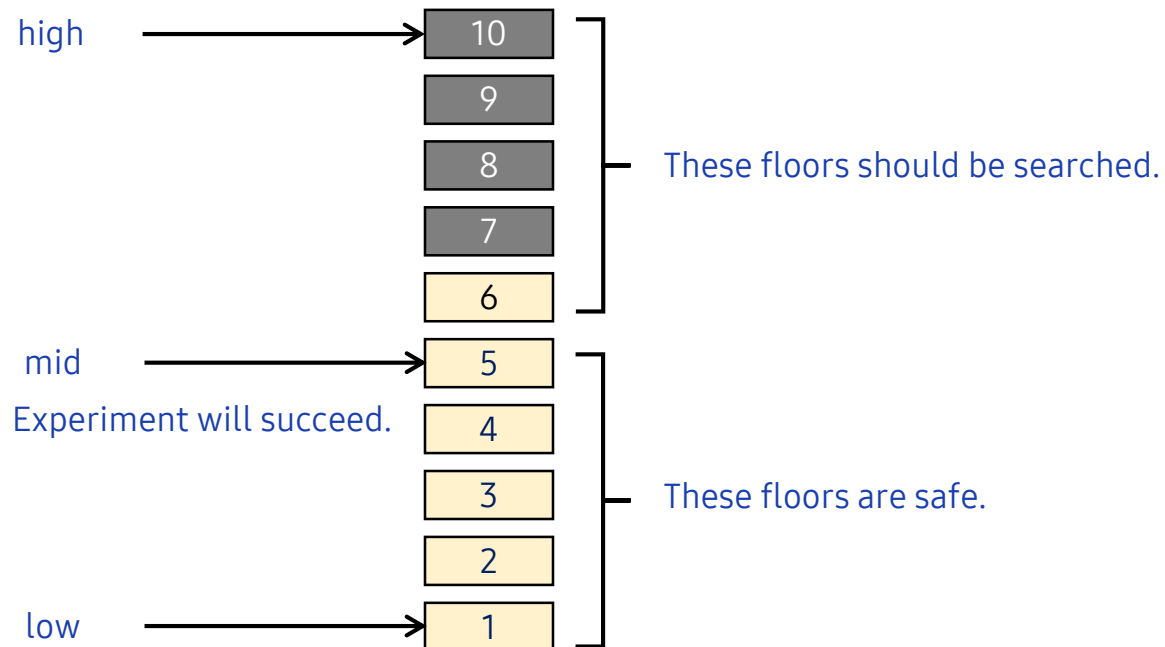
- ທົດລອງຢູ່ອາຄານຊັ້ນທີ $N=10$.
- ສົມມຸດວ່າການປ່ອຍໄຂ່ໃສ່ຊັ້ນຕໍ່າກວ່າຊັ້ນທີ 6 ໄຂ່ຍັງບໍ່ແຕກ ແລະ ປ່ອຍໄຂ່ຈາກຊັ້ນທີ່ສູງກວ່າຊັ້ນທີ 7 ໄຂ່ແຕກ.



2. Mission

2.1. ບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່ທີ່ມີໄຂ່ບໍ່ຈຳກັດ

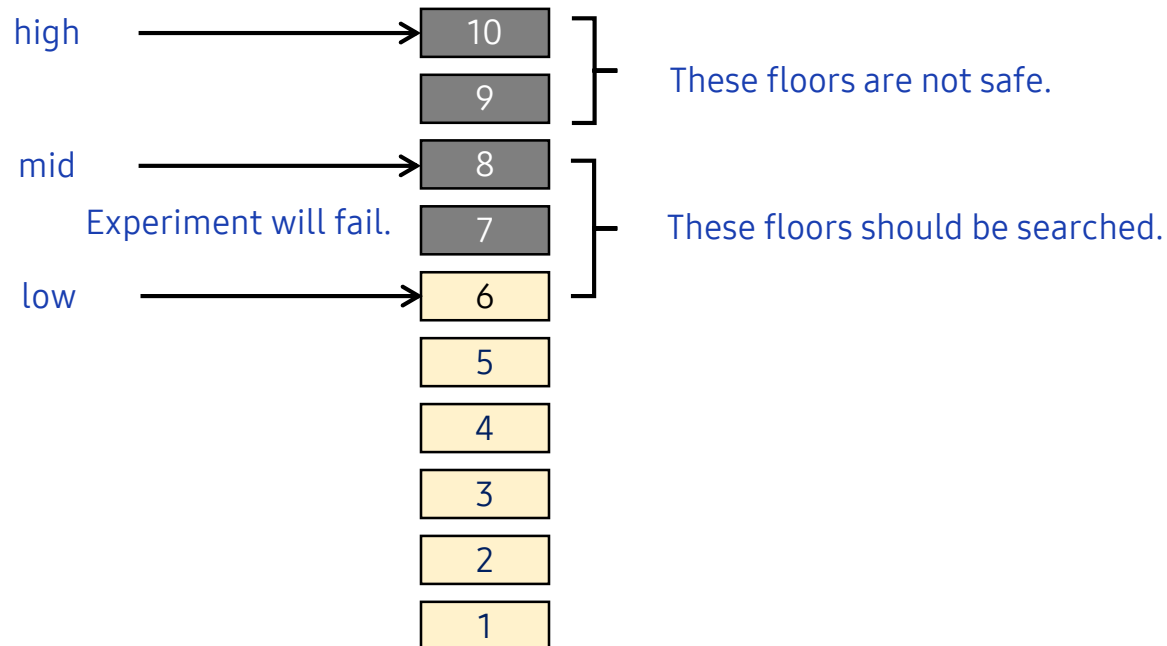
- ກ່ອນອື່ນ, ໃຫ້ເຮັດການທົດລອງຢູ່ຊັ້ນທີ 5 ເຊິ່ງເປັນຈຸດກາງຂອງຊັ້ນທີ 1 ແລະຊັ້ນທີ 10.
- ຖ້າໄຂ່ບໍ່ແຕກ, ຊັ້ນທີ່ໄຂ່ແຕກຈະສູງກວ່າຊັ້ນທີ 5.



2. Mission

2.1. ບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່ທີ່ມີໄຂ່ບໍ່ຈຳກັດ

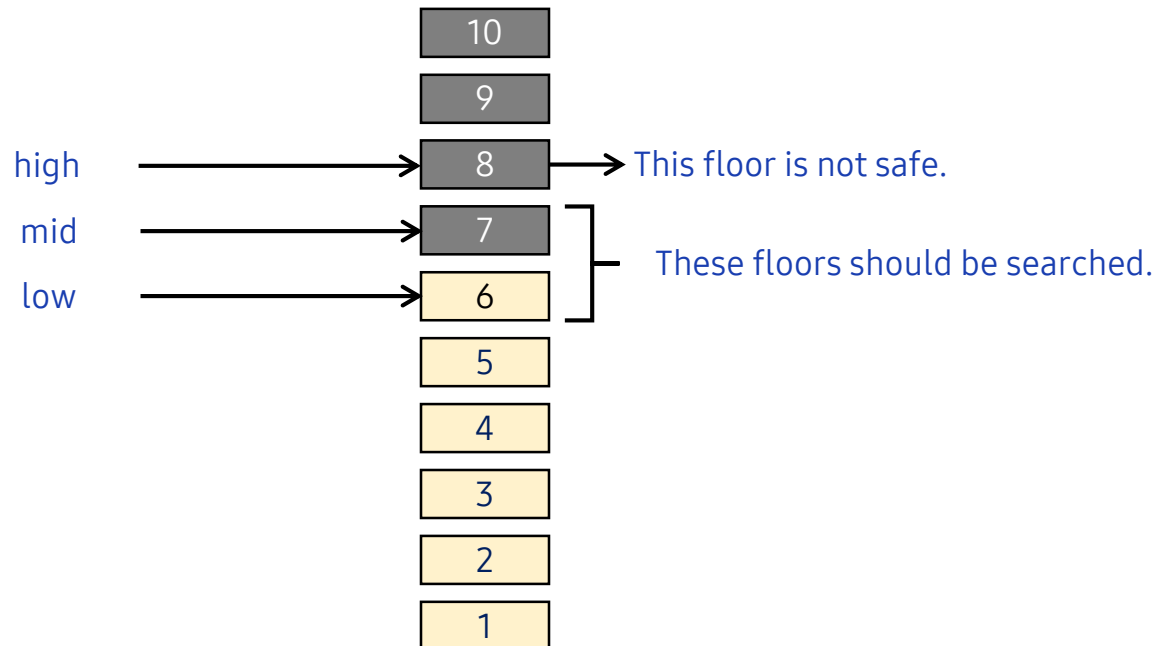
- ໃນປັດຈຸບັນ, ສ່ວນທີ່ຈະສືບຄົ້ນແມ່ນເລີ່ມຕັ້ງແຕ່ຊັ້ນທີ 6 ຫາຊັ້ນທີ 10.
- ເຊັ່ນດຽວກັນ, ຖ້າໄຂ່ແຕກຢູ່ຊັ້ນ 8 ເຊິ່ງເປັນຈຸດກາງຂອງຊ່ວງນີ້, ໝາຍຄວາມວ່າຊັ້ນທຳອິດທີ່ໄຂ່ແຕກຈະເປັນຊັ້ນ 8 ຫຼື ຊັ້ນລຸ່ມ.



2. Mission

2.1. ບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່ທີ່ມີໄຂ່ບໍ່ຈຳກັດ

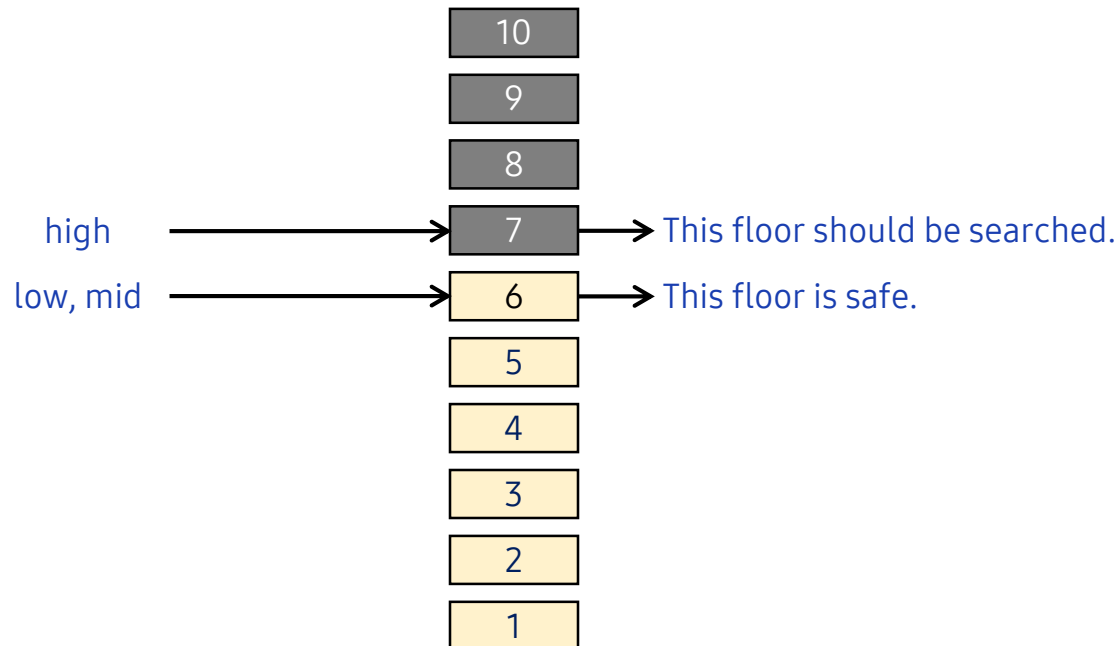
- ສ່ວນຕໍ່ໄປພວກເຮົາຈະສືບຄົ້ນແມ່ນຕັ້ງແຕ່ຊັ້ນທີ 6 ຫາຊັ້ນ 8.
- ເຊັ່ນດຽວກັນ, ຖ້າໄຂ່ແຕກຢູ່ຊັ້ນ 7 ເຊິ່ງເປັນຈຸດກາງຂອງຊ່ວງນີ້, ສະແດງວ່າຊັ້ນທຳອິດທີ່ໄຂ່ແຕກຈະເປັນຊັ້ນ 7 ຫຼື ຊັ້ນລຸ່ມ.



2. Mission

2.1. ບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່ທີ່ມີໄຂ່ບໍ່ຈຳກັດ

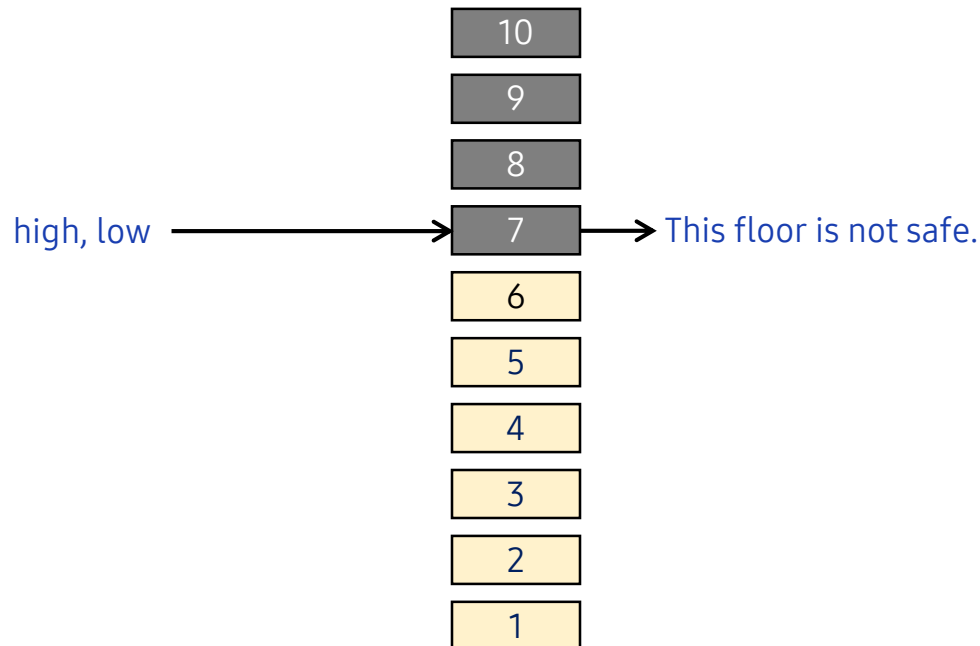
- ຂະນະນີ້ພວກເຮົາຄົ້ນຫາຢູ່ຊັ້ນ 6 ແລະ 7.
- ສົມມຸດວ່າຈຸດກາງແມ່ນຊັ້ນທີ 6 ແລະ ຖ້າໄຂ່ບໍ່ແຕກຈາກຊັ້ນທີ 6, ຊັ້ນທຳອິດທີ່ໄຂ່ແຕກຈະສູງກວ່າຊັ້ນທີ 6.



2. Mission

2.1. ບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່ທີ່ມີໄຂ່ບໍ່ຈຳກັດ

- ສ່ວນຕໍ່ໄປທີ່ຕ້ອງຄົ້ນຫາແມ່ນຊັ້ນທີ 7.
- ເຫຼືອພຽງຊັ້ນດຽວເທົ່ານັ້ນທີ່ຕ້ອງກວດສອບ ແລະ ເນື່ອງຈາກພວກເຮົາໄດ້ຊອກຫາຊັ້ນຕໍ່າສຸດທີ່ໄຂ່ແຕກ, ຊັ້ນທີ 6 ຖືວ່າເປັນຊັ້ນສູງສຸດທີ່ໄຂ່ບໍ່ແຕກ.



3. ການແກ້ໄຂບັນຫາ

3.1. ວິທີການແກ້ໄຂບັນຫາເຮັດວຽກ

- ໄດ້ຮັບການປ້ອນຂໍ້ມູນຂອງຜູ້ໃຊ້ກ່ຽວກັບຄວາມສູງຂອງອາຄານແລະຊັ້ນທີ່ໄຂ່ແຕກເພື່ອຊອກຫາຊັ້ນສູງສຸດທີ່ໄຂ່ບໍ່ແຕກ.

```
1 height = int(input("Input the number of floors: "))
2 breaking = int(input("Input the first breaking floor: "))
3 floor = find_highest_safe_floor2(height, breaking)
4 print(f"Your egg will safe till the {floor}-th floor.")
```

```
Input the number of floors: 10
Input the first breaking floor: 7
Your egg will safe till the 6-th floor.
```

3. ການແກ້ໄຂບັນຫາ

3.2. code ສຸດທ້າຍຂອງບັນຫາການປ່ອຍໄຂ່

```
1 def do_experiment(floor, breaking):
2     return floor >= breaking
3
4 def find_highest_safe_floor2(height, breaking):
5     low, high = 1, height
6     while low < high:
7         mid = (low + high) // 2
8         if do_experiment(mid, breaking):
9             high = mid
10        else:
11            low = mid + 1
12    return low - 1
```

| Key concept

1. Binary Search

1.1. ຂັ້ນຕອນວິທີການຄົ້ນຫາແບບ binary search

ພິຈາລະນາວິທີການຄົ້ນຫາແບບ binary search ທີ່ຊອກຫາຈຳນວນຖ້ວນທີ່ກຳນົດຈາກ list ຂອງຈຳນວນຖ້ວນທີ່ໄດ້ລຽງລຳດັບແລ້ວ.

Focus ຕໍ່ໄປນີ້ແມ່ນບັນຫາ binary search algorithm, ແລະ ຂໍ້ມູນປ້ອນເຂົ້າ ແລະ ຜົນໄດ້ຮັບຂອງມັນ.

- ▶ ບັນຫາ: ຈຳນວນຖ້ວນ x ໃດໜຶ່ງຢູ່ໃນ S ຊຶ່ງເປັນຈຳນວນຖ້ວນທີ່ໄດ້ລຽງລຳດັບໄວ້ແລ້ວ?
- ▶ ຂໍ້ມູນປ້ອນເຂົ້າ: S ເປັນ list ຂອງຈຳນວນຖ້ວນທີ່ຈັດລຽງຕາມລຳດັບຈາກນ້ອຍຫາໃຫຍ່, x ເປັນຈຳນວນຖ້ວນແບບສຸ່ມເພື່ອຄົ້ນຫາ
- ▶ ຜົນໄດ້ຮັບ: ຕຳແໜ່ງທີ່ຢູ່ຂອງ x , ຖ້າ x ມີຢູ່ໃນ list S ແລະ -1 ຖ້າບໍ່ມີ.

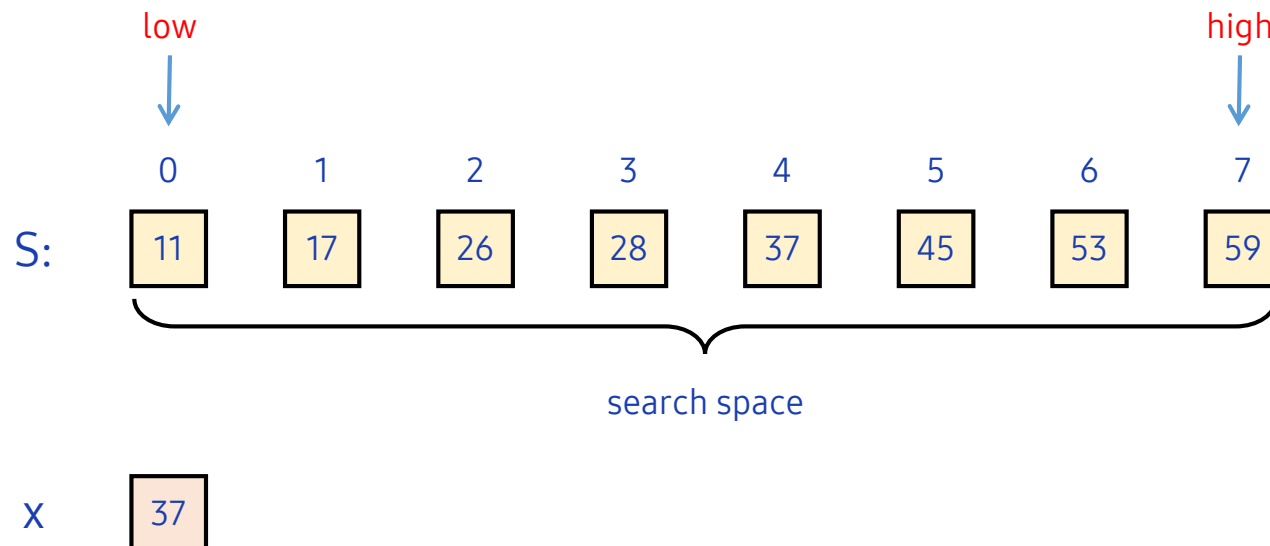
```
1 S = [11, 17, 26, 28, 37, 45, 53, 59]
2 x = int(input("Input the number to search: "))
3 pos = bin_search(S, x)
4 print(f"In S, {x} is at position {pos}.")
```

Input the number to search: 53
In S, 53 is at position 6.

1. Binary Search

1.1. ຂັ້ນຕອນວິທີການຄົ້ນຫາແບບ binary search

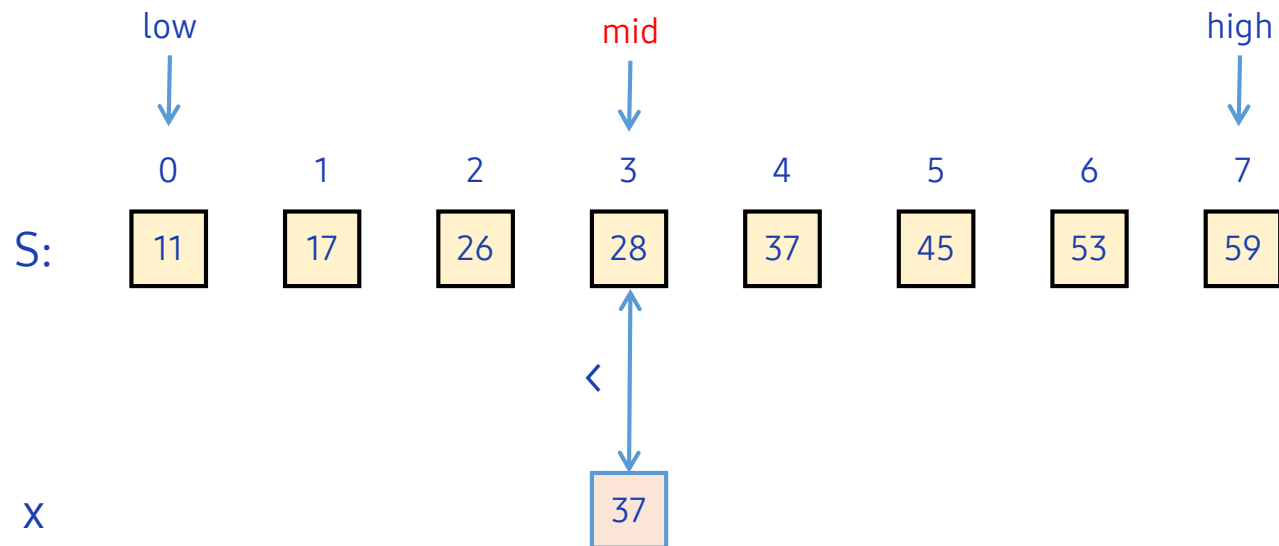
- | Binary search algorithm ເປັນການຄົ້ນຫາແບບແບ່ງເຄິ່ງຈະຊອກຫາຄ່າ x ໃນ list S .
- | ຊ່ວງທີ່ຄົ້ນຫາເບື້ອງຕົ້ນແມ່ນລະຫວ່າງຄ່າຕໍ່າສຸດແລະສູງສຸດ (ຕໍ່າສຸດແມ່ນດັດຊະນີອີງປະກອບທີ 1 ແລະ ຄ່າສູງສຸດແມ່ນດັດຊະນີອີງປະກອບສຸດທ້າຍ) ໃນ S .



1. Binary Search

1.1. ຂັ້ນຕອນວິທີການຄົ້ນຫາແບບ binary search

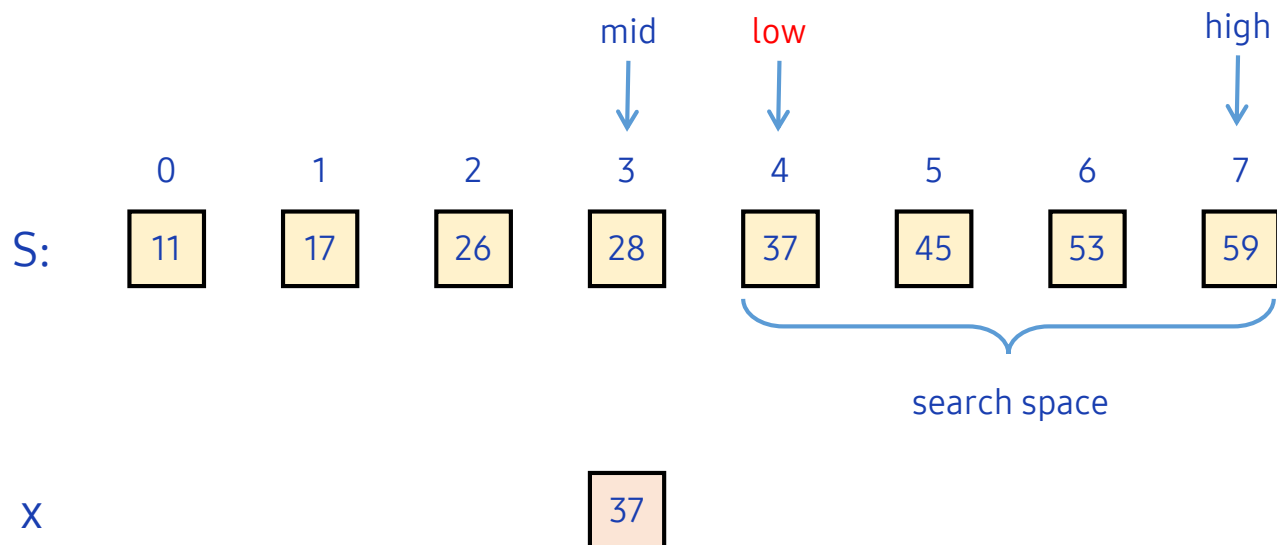
- ໃນ binary search algorithm, ລາຍການຂໍ້ມູນປ້ອນເຂົ້າ ຖືກຈັດລຽງຕາມລຳດັບຈາກນ້ອຍຫາໃຫຍ່.
- ປຽບທຽບຄ່າ x ກັບຄ່າກາງ ທີ່ຢູ່ລະຫວ່າງກາງຂອງຄ່າຕໍ່າສຸດ ແລະ ຄ່າສູງສຸດ.



1. Binary Search

1.1. ຂັ້ນຕອນວິທີການຄົ້ນຫາແບບ binary search

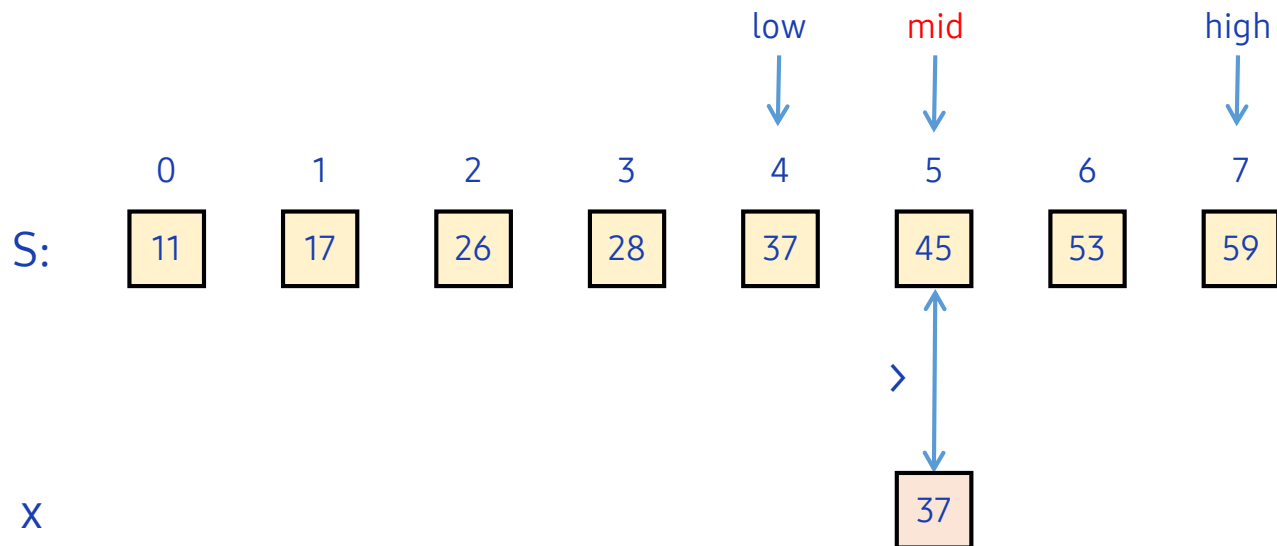
- ຖ້າ $S[mid]$ ນ້ອຍກວ່າ x , x ທີ່ຕ້ອງການຄົ້ນຫາຈະຢູ່ລະຫວ່າງ $mid+1$ ແລະ $high$.
- ດັ່ງນັ້ນ, ຄ່າຕໍ່າສຸດຈະຖືກປ່ຽນເປັນ $mid+1$, ເຊິ່ງເປັນເຄິ່ງຫນຶ່ງຂອງຊ່ວງທີ່ຄົ້ນຫາຈາກ $[0, 7]$ ຫຼຸດລົງເປັນ $[4, 7]$.



1. Binary Search

1.1. ຂັ້ນຕອນວິທີການຄົ້ນຫາແບບ binary search

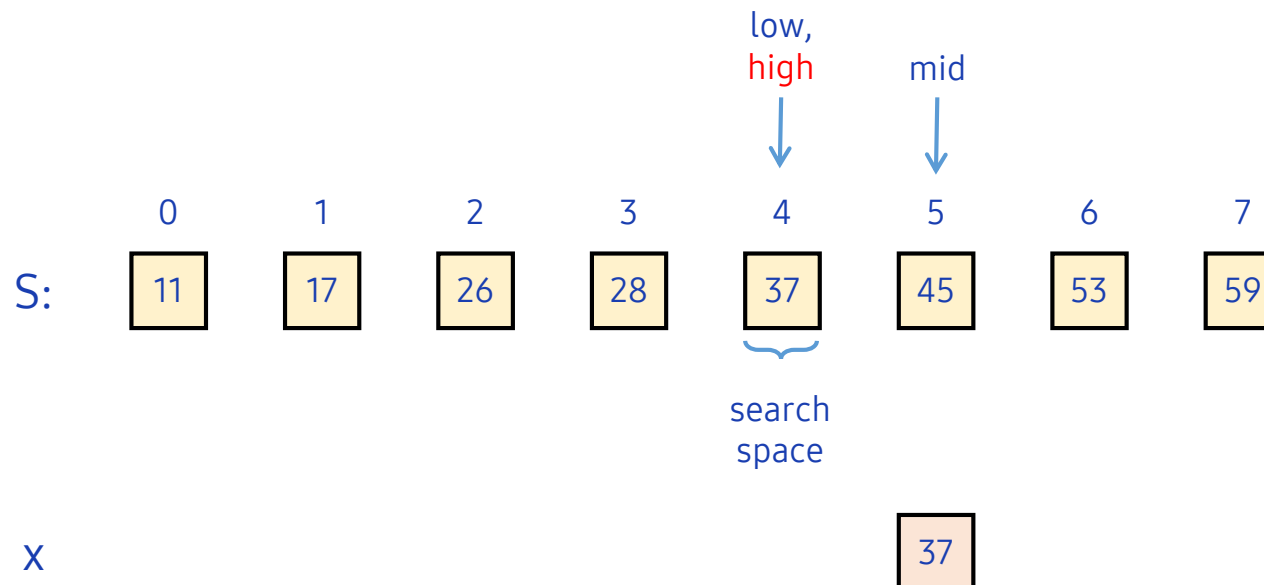
- ຄິດໄລ່ຄ່າ 'mid' ເຊິ່ງຢູ່ໃນລະຫວ່າງຄ່າຕໍ່າສຸດ ແລະ ຄ່າສູງສຸດ ເພື່ອປຽບທຽບ $S[mid]$ ແລະ x .
- ກໍລະນີ $S[mid]$ ໃຫຍ່ກວ່າ x , ດັ່ງນັ້ນ $high$ ຈະຖືກປ່ຽນເປັນ $mid-1$.



1. Binary Search

1.1. ຂັ້ນຕອນວິທີການຄົ້ນຫາແບບ binary search

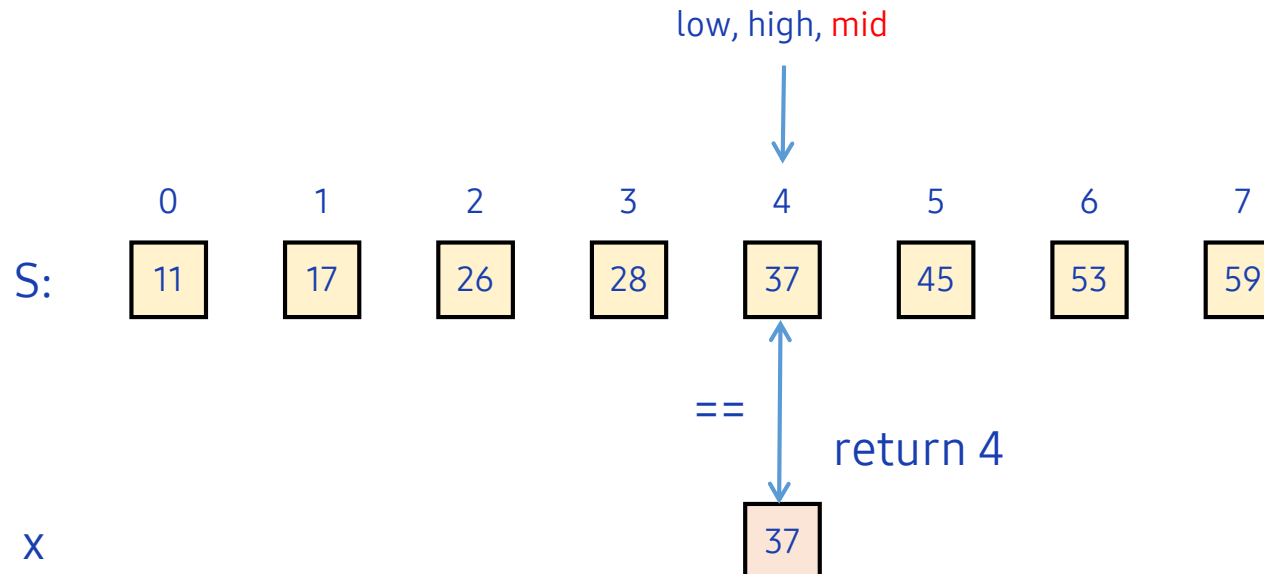
ຊ່ວງການຄົ້ນຈະຖືກຫຼຸດລົງຈາກ $[4, 7]$ ເປັນ $[4, 4]$.



1. Binary Search

1.1. ຂັ້ນຕອນວິທີການຄົ້ນຫາແບບ binary search

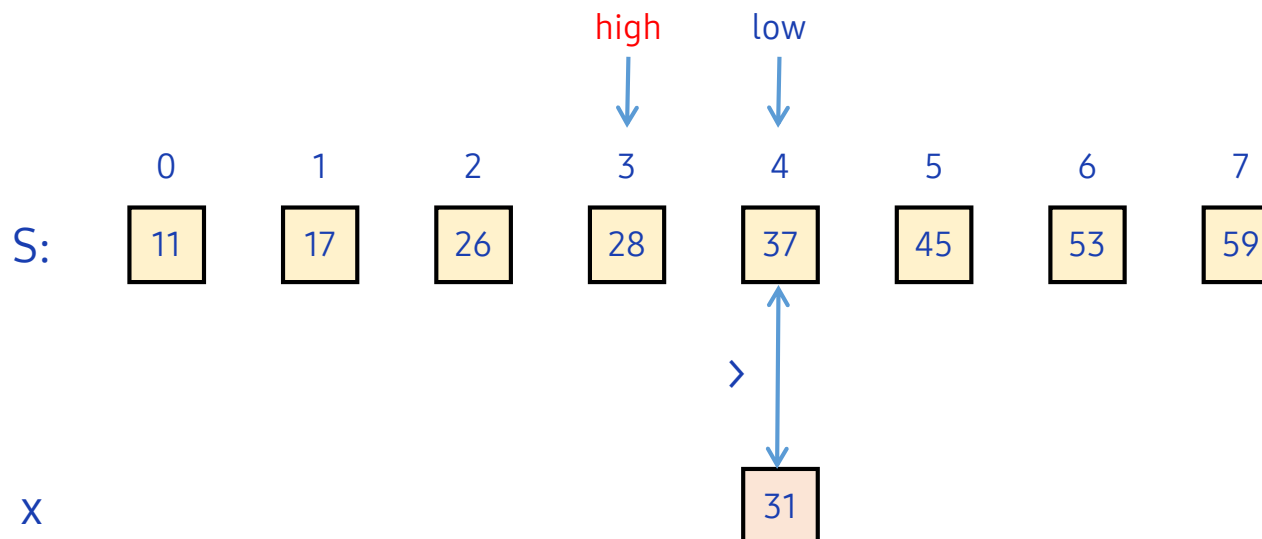
- ຄິດໄລ່ຄ່າ 'mid' ທີ່ຢູ່ລະຫວ່າງຄ່າຕໍ່າສຸດ ແລະ ຄ່າສູງສຸດ ເພື່ອປຽບທຽບ $S[mid]$ ແລະ x .
- ເນື່ອງຈາກຄ່າ $S[mid]$ ແລະ x ແມ່ນຄືກັນ, ໃຫ້ສິ່ງຄືນຄ່າກາງຢູ່ທີ່ຕໍ່າແໜ່ງປັດຈຸບັນ.



1. Binary Search

1.1. ຂັ້ນຕອນວິທີການຄົ້ນຫາແບບ binary search

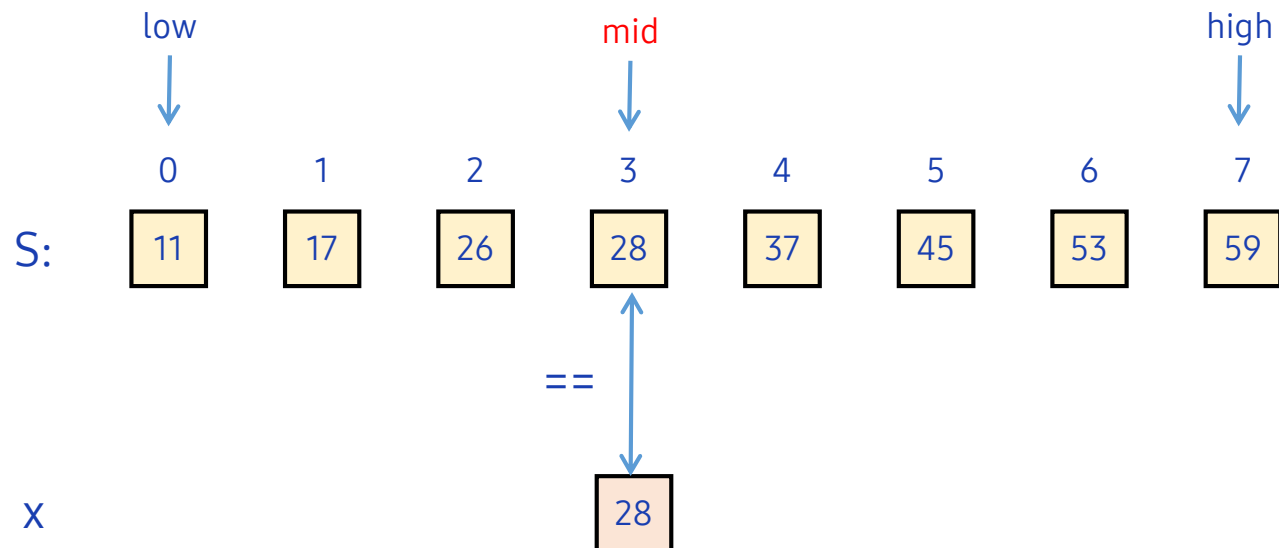
- ຖ້າຄ່າທີ່ຊອກຫາບໍ່ມີຢູ່ໃນລາຍການ, ຕົວຢ່າງ ຄ່າ 31, ເນື່ອງຈາກວ່າ x ນ້ອຍກວ່າ $S[mid]$, $high$ ຈະປ່ຽນເປັນ $mid-1$.
- ຕາມເງື່ອນໄຂ $low < high$ ຊຶ່ງເຫັນວ່າບໍ່ຊອດຄ່ອງແລ້ວ, ສະນັ້ນໃຫ້ອອກຈາກການຄົ້ນຫາ ແລະ ສິ່ງຄືນ -1.



1. Binary Search

1.1. ຂັ້ນຕອນວິທີການຄົ້ນຫາແບບ binary search

ກໍລະນີທີ່ດີທີ່ສຸດໃນການຄົ້ນແບບ binary search ແມ່ນຫຍັງ? ໃນກໍລະນີໂຊກດີທີ່ຄົ້ນຫາຄ່າກາງໃນ S, ພຽງແຕ່ການປຽບທຽບຄັ້ງດຽວກໍພົບຄ່າທີ່ຕ້ອງການແລ້ວ.



1. Binary Search

1.1. ຂັ້ນຕອນວິທີການຄົ້ນຫາແບບ binary search

- ກໍລະນີທີ່ບໍ່ດີທີ່ສຸດໃນການຄົ້ນແບບ binary search ແມ່ນຫຍັງ? ຄ້າຍຄືກັນກັບການຄົ້ນຫາແບບຕາມລຳດັບ, ຈຳນວນການປຽບທຽບສູງສຸດແມ່ນການຄົ້ນຫາທັງໝົດແລ້ວບໍ່ພົບອົງປະກອບທີ່ຕ້ອງການໃນ S.
- ໃນຕົວຢ່າງຕໍ່ໄປນີ້, ຈຳນວນການປຽບທຽບທັງໝົດ 4 ຄັ້ງຄວນຈະເຮັດເພື່ອຊອກຫາຄ່າ 77.

x	77	11	17	26	28	37	45	53	59
		11	17	26	28	37	45	53	59
		11	17	26	28	37	45	53	59
		11	17	26	28	37	45	53	59
		11	17	26	28	37	45	53	59

1. Binary Search

1.3. ສ້າງ ແລະ ຂຽນໂປຣແກຣມ

| Binary search algorithm ຈະຖືກສ້າງດັ່ງຕໍ່ໄປນີ້. ໄດ້ຮັບ 'nums' ແລະ x ເປັນຂໍ້ມູນປ້ອນເຂົ້າເພື່ອກຳນົດ nums ທັງຫມົດເປັນເນື້ອທີ່ຄົ້ນຫາ.

```
1 def bin_search(nums, x):
2     low, high = 0, len(nums) - 1
3     while low <= high:
4         mid = (low + high) // 2
5         if nums[mid] == x:
6             return mid
7         elif nums[mid] > x:
8             high = mid - 1
9         else:
10            low = mid + 1
11    return -1
```



Line 2

- 'low' ແລະ 'high' ແມ່ນເລີ່ມຕົ້ນເປັນອົງປະກອບທຳອິດແລະສຸດທ້າຍຂອງ nums, ຕາມລຳດັບ.
- ໃນສ່ວນເລີ່ມຕົ້ນຂອງ binary search, nums ທັງຫມົດແມ່ນເນື້ອທີ່ຄົ້ນຫາ. ດັ່ງນັ້ນ, ເນື້ອທີ່ຄົ້ນຫາແມ່ນ [0, len(num)-1].

1. Binary Search

1.3. ສ້າງ ແລະ ຂຽນໂປຣແກຣມ

Binary search ປຽບທຽບຄ່າກາງທີ່ຢູ່ໃນລະຫວ່າງ 'low' ແລະ 'high'. ເນື່ອງຈາກຂໍ້ມູນຖືກຈັດລຳດັບແລ້ວ, ການປຽບທຽບພຽງຄັ້ງດຽວສາມາດຫຼຸດລົງເນື້ອທີ່ການຄົ້ນຫາລົງເຄິ່ງໜຶ່ງ.

```
1 def bin_search(nums, x):
2     low, high = 0, len(nums) - 1
3     while low <= high:
4         mid = (low + high) // 2
5         if nums[mid] == x:
6             return mid
7         elif nums[mid] > x:
8             high = mid - 1
9         else:
10            low = mid + 1
11    return -1
```

Line 3-10

- ຄ່າກາງແມ່ນຄິດໄລ່ເປັນ $(low + high) // 2$. ໃນທີ່ນີ້, ຜູ້ຕົວດຳເນີນການ // ຈະສົ່ງຄືນຄ່າ ຄ່າຖ້ວນຂອງຜົນຫານ.
- ຖ້າຄ່າ $nums[mid]$ ເທົ່າກັບ x , ການຄົ້ນຫາແມ່ນສຳເລັດແລ້ວ ດັ່ງນັ້ນໃຫ້ສົ່ງຄືນຄ່າກາງດັ່ງກ່າວ.
- ຖ້າຄ່າ $nums[mid]$ ໃຫຍ່ກວ່າ x , ປ່ຽນ 'high' ເປັນ $mid-1$ ແລະ ຖ້າມັນນ້ອຍກວ່າ x , ປ່ຽນ 'low' ເປັນ $mid + 1$.
- ຖ້າຄ່າ low ຫຼື $high$ ປ່ຽນເປັນ $mid + 1$ ຫຼື $mid-1$ ແລ້ວ ເນື້ອທີ່ຄົ້ນຫາຈະຫຼຸດລົງເຄິ່ງໜຶ່ງ.

1. Binary Search

1.3. ສ້າງ ແລະ ຂຽນໂປຣແກຣມ

| ສິ່ງຄືນຄ່າ -1 ຖ້າ x ບໍ່ພົບໃນຂະບວນການຄົ້ນຫາແບບ binary search.

```
1 def bin_search(nums, x):
2     low, high = 0, len(nums) - 1
3     while low <= high:
4         mid = (low + high) // 2
5         if nums[mid] == x:
6             return mid
7         elif nums[mid] > x:
8             high = mid - 1
9         else:
10            low = mid + 1
11    return -1
```



Line 11

- ຖ້າຄ່າ low ໃຫຍ່ກວ່າຄ່າ high, ໃຫ້ຢຸດການຄົ້ນຫາ ສະແດງວ່າ ຂໍ້ມູນທີ່ຕ້ອງການບໍ່ມີຢູ່ໃນໂຄງສ້າງຂໍ້ມູນນີ້.
- ຖ້າເປັນດັ່ງນັ້ນ, ໃຫ້ສິ່ງຄືນຄ່າ -1 ເພາະວ່າຄ່າ x ບໍ່ມີຢູ່ໃນ S.

One More Step

- ເວລາຂອງການຄົ້ນຫາແບບ binary search ແມ່ນເທົ່າໃດ? ຫນ້າທຳອິດ, ກໍລະນີທີ່ດີທີ່ສຸດແມ່ນຄົ້ນຫາພຽງແຕ່ຄັ້ງດຽວແລ້ວພົບຂໍ້ມູນທີ່ຕ້ອງການເລີຍ, ດັ່ງນັ້ນມັນແມ່ນ $O(1)$. ຫຼັງຈາກນັ້ນ, ຈະວິເຄາະເວລາທີ່ໃຊ້ໃນກໍລະນີທີ່ບໍ່ດີທີ່ສຸດຂອງ binary search ແມ່ນເທົ່າໃດ?
- ສົມມຸດວ່າ S ມີອົງປະກອບ N ອັນ. ຂະໜາດຂອງເນື້ອທີ່ຄົ້ນຫາທຳອິດແມ່ນ N . ເນື້ອທີ່ການຄົ້ນຫາຮອບທີສອງໃນການຄົ້ນຫາແມ່ນຫຼຸດລົງເຄິ່ງໜຶ່ງຂອງເນື້ອທີ່ທຳອິດ, ສະນັ້ນມັນແມ່ນ $N/2$. ເນື້ອທີ່ຄົ້ນຫາຕໍ່ໄປແມ່ນຫຼຸດລົງເຄິ່ງໜຶ່ງອີກເທື່ອໜຶ່ງ, ເຊິ່ງແມ່ນ $N/4$. ຄຳອະທິບາຍນີ້ສາມາດຂຽນໂດຍທົ່ວໄປໄດ້ດັ່ງຕໍ່ໄປນີ້.

$$N, \frac{N}{2}, \frac{N}{2^2}, \dots, \frac{N}{2^k}$$

- ການຄົ້ນຫາແບບ Binary search ຈະສຳເລັດຖ້າມີບ່ອນຊອກຫາພຽງອັນດຽວ, ເຊິ່ງແມ່ນ $N/2^k=1$.

$$N = 2^k$$

$$\log_2 N = k$$

- ຄ່າສູງສຸດຂອງຈຳນວນການຄົ້ນຫາແບບ binary search ແມ່ນ $\log_2 N$, ດັ່ງນັ້ນ ກໍລະນີທີ່ບໍ່ດີທີ່ສຸດຂອງການຄົ້ນຫາແບບ binary search ແມ່ນ $O(\log_2 N)$.

1. Binary Search

1.4. ປະສິດທິພາບການປະເມີນຜົນ

▮ ເພີ່ມຟັງຊັນ `print()` ໃສ່ `bin_search()` ເພື່ອກວດສອບເວລາຂອງການຄົ້ນແບບ binary search.

```
1 def bin_search(nums, x):
2     low, high = 0, len(nums) - 1
3     while low <= high:
4         mid = (low + high) // 2
5         print(low, high, mid)
6         if nums[mid] == x:
7             return mid
8         elif nums[mid] > x:
9             high = mid - 1
10        else:
11            low = mid + 1
12    return -1
```



Line 5

- ພິມຄ່າ `low`, `high` ແລະ `mid` ໃນ loop ເພື່ອນັບຈຳນວນການເຮັດວຽກຊ້າຂອງ binary search.

1. Binary Search

1.4. ປະສິດທິພາບການປະເມີນຜົນ

- I ໃນ list ທີ່ມີ 8 ອົງປະກອບ, ການຄົ້ນຫາແມ່ນສໍາເລັດຫຼັງຈາກການດໍາເນີນງານຫນຶ່ງຄັ້ງໃນກໍລະນີທີ່ດີທີ່ສຸດ, ໃນຂະນະທີ່ການປະຕິບັດໃນກໍລະນີທີ່ບໍ່ດີທີ່ສຸດແມ່ນສີ່ຄັ້ງ.

```
1 S = [11, 17, 26, 28, 37, 45, 53, 59]
2 x = int(input("Input the number to search: "))
3 pos = bin_search(S, x)
4 print(f"In S, {x} is at position {pos}.")
```

Input the number to search: 28

0 7 3

In S, 28 is at position 3.

```
1 S = [11, 17, 26, 28, 37, 45, 53, 59]
2 x = int(input("Input the number to search: "))
3 pos = bin_search(S, x)
4 print(f"In S, {x} is at position {pos}.")
```

Input the number to search: 77

0 7 3

4 7 5

6 7 6

7 7 7

In S, 77 is at position -1.

| Let's code

1. ບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່

1.1. ນິຍາມບັນຫາ

- | ຂຽນ algorithm ເພື່ອຊອກຫາຊັ້ນສູງທີ່ສຸດທີ່ໄຂ່ບໍ່ແຕກໄຂ່ເມື່ອມັນຕົກລົງມາ ໃນຄວາມສູງຂອງອາຄານທີ່ໃຫ້.
- | ເງື່ອນໄຂການສ້າງ algorithm ມີດັ່ງນີ້.
 1. 'breaking,' ເຊິ່ງເປັນຊັ້ນຕໍ່າສຸດທີ່ໄຂ່ແຕກ, ຖືກເລືອກແບບສູ່ມລະຫວ່າງ 1 ແລະຄວາມສູງ.
 2. ການທົດລອງປ່ອຍໄຂ່ແມ່ນສະແດງດ້ວຍຟັງຊັນ `do_experiment(floor)`.
 - ສິ່ງຄືນຄ່າ True ຖ້າໄຂ່ແຕກເມື່ອປ່ອຍລົງຈາກພື້ນ.
 - ຖ້າບໍ່ແມ່ນ, ສິ່ງຄືນຄ່າ False.
 3. ຟັງຊັນ `do_experiment()` ສາມາດເອີ້ນໃຊ້ໂດຍບໍ່ຈຳກັດ ເພາະມີໄຂ່ບໍ່ຈຳກັດ.

1. ບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່

1.2. ສ້າງ ແລະ ຂຽນໂປຣແກຣມ

- ໄດ້ຮັບຂໍ້ມູນປ້ອນເຂົ້າຈາກຜູ້ໃຊ້ກ່ຽວກັບຄວາມສູງຂອງອາຄານ 'height' ແລະ 'breaking' ຊຶ່ງເປັນຊັ້ນຕໍ່າສຸດທີ່ເຮັດໃຫ້ໄຂ່ແຕກ.

```
1 height = int(input("Input the number of floors: "))
2 breaking = int(input("Input the first breaking floor: "))
3 floor = find_highest_safe_floor2(height, breaking)
4 print(f"Your egg will safe till the {floor}-th floor.")
```

Input the number of floors: 100

Input the first breaking floor: 93

Your egg will safe till the 92-th floor.



Line 1-2

- ປ່ຽນຄ່າຄວາມສູງ ແລະ ຄ່າ breaking ທີ່ຜູ້ໃຊ້ເປົ້າເຂົ້າໂດຍຟັງຊັນ input() ເຂົ້າໄປໃນຟັງຊັນ int() ແລະ ເກັບໄວ້.

1. ບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່

1.2. ສ້າງ ແລະ ຂຽນໂປຣແກຣມ

I ເອີ້ນໃຊ້ຟັງຊັນທີ່ສົ່ງຄືນຄ່າຂອງຊັ້ນສູງສຸດທີ່ໄຂ່ຍັງບໍ່ແຕກ.

```
1 height = int(input("Input the number of floors: "))
2 breaking = int(input("Input the first breaking floor: "))
3 floor = find_highest_safe_floor2(height, breaking)
4 print(f"Your egg will safe till the {floor}-th floor.")
```

Input the number of floors: 100

Input the first breaking floor: 93

Your egg will safe till the 92-th floor.



Line 3-4

- ຟັງຊັນ `find_highest_safe_floor2()` ຊອກຫາຊັ້ນທີ່ສູງທີ່ສຸດທີ່ໄຂ່ບໍ່ແຕກໂດຍຜ່ານ binary search.
- ໃຊ້ f-string ເພື່ອພິມຕົວປ່ຽນ `floor`, ເຊິ່ງຄວນຈະແມ່ນ -1 ຫຼາຍກ່ວາຄ່າ `breaking`.

1. ບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່

1.2. ສ້າງ ແລະ ຂຽນໂປຣແກຣມ

❏ ຟັງຊັນ `do_experiment()` ແມ່ນໃຊ້ສໍາລັບການທົດລອງປ່ອຍໄຂ່.

```
1 def do_experiment(floor, breaking):
2     return floor >= breaking
3
4 def find_highest_safe_floor2(height, breaking):
5     low, high = 1, height
6     while low < high:
7         mid = (low + high) // 2
8         if do_experiment(mid, breaking):
9             high = mid
10        else:
11            low = mid + 1
12    return low - 1
```

Line 1-2

- 'breaking' ແມ່ນຊັ້ນຕໍາສຸດທີ່ໄຂ່ແຕກ.
- ຖ້າຄ່າ `floor` ເທົ່າກັບ ຫຼື ໃຫຍ່ກວ່າ `breaking`, ໃຫ້ສິ່ງຄືນຄ່າ `True` ແລະ ຖ້າບໍ່ແມ່ນ, ໃຫ້ສິ່ງຄືນຄ່າ `False`.

1. ບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່

1.2. ສ້າງ ແລະ ຂຽນໂປຣແກຣມ

ຟັງຊັນ `find_highest_safe_floor2()` ຊອກຫາຊັ້ນທີ່ສູງທີ່ສຸດທີ່ໄຂ່ບໍ່ແຕກໂດຍຜ່ານ binary search.

```
1 def do_experiment(floor, breaking):
2     return floor >= breaking
3
4 def find_highest_safe_floor2(height, breaking):
5     low, high = 1, height
6     while low < high:
7         mid = (low + high) // 2
8         if do_experiment(mid, breaking):
9             high = mid
10        else:
11            low = mid + 1
12    return low - 1
```



Line 4-5

- ເລີ່ມຕົ້ນເນື້ອທີ່ຄົ້ນຫາເບື້ອງຕົ້ນສໍາລັບ binary search ໃຫ້ແກ່ຄ່າ low ແລະ high.
- ເລີ່ມຕົ້ນ 'low' ກໍານົດເປັນຊັ້ນທີ 1 ແລະ 'high' ກໍານົດເປັນຊັ້ນສູງສຸດ 'height' ຂອງອາຄານ.

1. ບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່

1.2. ສ້າງ ແລະ ຂຽນໂປຣແກຣມ

I ຊອກຫາຊັ້ນທີ 1 ບ່ອນທີ່ໄຂ່ແຕກໂດຍການຫຼຸດເນື້ອທີ່ຄົ້ນຫາເປັນເຄິ່ງຫນຶ່ງໂດຍຜ່ານ binary search.

```
1 def do_experiment(floor, breaking):
2     return floor >= breaking
3
4 def find_highest_safe_floor2(height, breaking):
5     low, high = 1, height
6     while low < high:
7         mid = (low + high) // 2
8         if do_experiment(mid, breaking):
9             high = mid
10        else:
11            low = mid + 1
12    return low - 1
```

Line 6-11

- ກຳນົດ mid ເປັນຊັ້ນຢູ່ລະຫວ່າງຊັ້ນຕໍ່າສຸດ ແລະສູງສຸດ ແລະ ຫຼັງຈາກນັ້ນດຳເນີນການທົດລອງ.
- ຖ້າໄຂ່ບໍ່ແຕກ, ໃຫ້ປ່ຽນ low ເປັນ mid+1 ເພື່ອຫຼຸດເນື້ອທີ່ຄົ້ນຫາເຂົ້າໄປໃນຊັ້ນສູງກວ່າ.
- ຖ້າໄຂ່ແຕກ, ໃຫ້ປ່ຽນ high ເປັນ mid - 1 ເພື່ອຫຼຸດເນື້ອທີ່ຄົ້ນຫາເຂົ້າໄປໃນຊັ້ນຕໍ່າ.
- ອອກຈາກການຄົ້ນຫາ ຖ້າຄ່າ low ມີຄ່າຫຼາຍກວ່າຫຼືເທົ່າກັບຄ່າ high.

1. ບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່

1.2. ສ້າງ ແລະ ຂຽນໂປຣແກຣມ

I ຫຼັງຈາກການຄົ້ນຫາສໍາເລັດແລ້ວ, ໃຫ້ສົ່ງຄືນຄ່າຊັ້ນສູງສຸດທີ່ໄຂ່ບໍ່ແຕກ.

```
1 def do_experiment(floor, breaking):
2     return floor >= breaking
3
4 def find_highest_safe_floor2(height, breaking):
5     low, high = 1, height
6     while low < high:
7         mid = (low + high) // 2
8         if do_experiment(mid, breaking):
9             high = mid
10        else:
11            low = mid + 1
12    return low - 1
```

Line 12

- ຈາກການຄົ້ນຫາແບບ binary search, ຜົນໄດ້ຮັບແມ່ນຊັ້ນຕໍ່າສຸດທີ່ໄຂ່ບໍ່ແຕກ.
- ດັ່ງນັ້ນ, ຊັ້ນທີ່ສູງທີ່ສຸດທີ່ໄຂ່ບໍ່ແຕກຈະສົ່ງຄືນຄ່າ low-1 ຫຼັງຈາກການຄົ້ນຫາສໍາເລັດ.

1. ບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່

1.3. ປະສິດທິພາບການປະເມີນ

❏ ເພີ່ມຟັງຊັນ `print()` ເພື່ອກວດເບິ່ງວ່າ ການຄົ້ນຫາແບບ `binary search` ປະຕິບັດຈັກຄັ້ງໃຫ້ສໍາເລັດ.

```
1 def do_experiment(floor, breaking):
2     return floor >= breaking
3
4 def find_highest_safe_floor2(height, breaking):
5     low, high = 1, height
6     while low < high:
7         mid = (low + high) // 2
8         print(low, high, mid)
9         if do_experiment(mid, breaking):
10             high = mid
11         else:
12             low = mid + 1
13     return low - 1
```



Line 8

- ພິມຄ່າ `low`, `high` ແລະ `mid` ໃນ `loop` ເພື່ອນັບຈຳນວນການເຮັດວຽກຊໍ້າຂອງຂອງ `binary search`.

1. ບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່

1.3. ປະສິດທິພາບການປະເມີນ

ຖ້າຊັ້ນທີ 50 ແມ່ນຊັ້ນທຳອິດທີ່ໄຂ່ແຕກ, ການຄົ້ນຫາແບບ binary search ຈະດຳເນີນການ 6 ຄັ້ງ.

```
1 height = int(input("Input the number of floors: "))
2 breaking = int(input("Input the first breaking floor: "))
3 floor = find_highest_safe_floor2(height, breaking)
4 print(f"Your egg will safe till the {floor}-th floor.")
```

Input the number of floors: 100

Input the first breaking floor: 50

1 100 50

1 50 25

26 50 38

39 50 44

45 50 47

48 50 49

Your egg will safe till the 49-th floor.

1. ບັນຫາການຕົກຂອງໄຂ່

1.3. ປະສິດທິພາບການປະເມີນ

I ຖ້າຊັ້ນທີ 51 ແມ່ນຊັ້ນທຳອິດທີ່ໄຂ່ແຕກ, ການຄົ້ນຫາແບບ binary search ຈະດຳເນີນການ 7 ຄັ້ງ.

```
1 height = int(input("Input the number of floors: "))
2 breaking = int(input("Input the first breaking floor: "))
3 floor = find_highest_safe_floor2(height, breaking)
4 print(f"Your egg will safe till the {floor}-th floor.")
```

Input the number of floors: 100

Input the first breaking floor: 51

1 100 50

51 100 75

51 75 63

51 63 57

51 57 54

51 54 52

51 52 51

Your egg will safe till the 50-th floor.

| Pop quiz

Quiz. #1

I ຕໍ່ໄປນີ້ແມ່ນ code ສໍາລັບ ສໍາຫຼັບເກມ 'ຕົວເລກຄາດການ'. ຖ້າຄ່າສູງສຸດ = 100 ແລະ ຕົວເລກຄາດການ = 51, ຈະພິມຈໍານວນເທົ່າໃດ?

```
1 from random import randint
2
3 maximum = int(input("Enter the number of maximum: "))
4 number = int(input("Enter your guessing number: "))
5 count = 0
6 low, high = 1, maximum
7 while low < high:
8     mid = (low + high) // 2
9     count += 1
10    if mid == number:
11        print(f"Your number is {number}.")
12        break
13    elif mid > number:
14        high = mid - 1
15    else:
16        low = mid + 1
17 print(f"Total {count} times are searched.")
```

Quiz. #2

I ຖ້າຄ່າສູງສຸດ = 100 ແລະ ຕົວເລກຄາດການ = 25 ໃນເກມ 'ຕົວເລກຄາດການ', ແລ້ວຈຳນວນຕົວເລກ
ຈະຖືກພິມອອກເທົ່າໃດ?

| Pair programming



Pair Programming Practice

| ແນວທາງ, ກົນໄກ ແລະ ແຜນສຸກເສີນ

ການກະກຽມການສ້າງໂປຣແກຣມຮ່ວມກັນເປັນຄູ່ກ່ຽວຂ້ອງກັບການໃຫ້ຄໍາແນະນໍາແລະກົນໄກເພື່ອຊ່ວຍໃຫ້ນັກຮຽນຈັບຄູ່ຢ່າງຖືກຕ້ອງແລະ ໃຫ້ເຂົາເຈົ້າເຮັດວຽກເປັນຄູ່. ຕົວຢ່າງ, ນັກຮຽນຄວນປຸງ "ເຮັດ." ການກະກຽມທີ່ມີປະສິດຕິຜົນຕ້ອງໃຫ້ມີແຜນການສຸກເສີນໃນກໍລະນີທີ່ຄູ່ຮ່ວມງານຫນຶ່ງບໍ່ຢູ່ທີ່ຕັດສິນໃຈທີ່ຈະບໍ່ເຂົ້າຮ່ວມດ້ວຍເຫດຜົນໃດຫນຶ່ງ 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? ຜູ້ຊ່ຽວຊານແນະນໍາໃຫ້ທົບທວນຄືນການອອກແບບບັນຫາສູດ 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. ຖ້າກຳນົດໃຫ້ list 'nums' ທີ່ລຽງລຳດັບແລ້ວ ແລະ ຈຳນວນຖ້ວນ x ໃດໜຶ່ງ, ສ້າງຟັງຊັນສົ່ງຄືນທີ່ຢູ່ຂອງດັດຊະນີທີ່ x ຈະຖືກເອົາລົງໄປເກັບ. ຢ່າງໃດກໍຕາມ, S ຄວນເປັນ list ທີ່ລຽງລຳດັບເຖິງແມ່ນວ່າຫຼັງຈາກເອົາ x ລົງໄປເກັບ.

```
1 nums = [10, 20, 40, 50, 60, 80]
2 x = int(input("Input a number to insert: "))
3 pos = search_insert_position(nums, x)
4 print(f"{x} should be inserted at position {pos}.")
5 nums.insert(pos, x)
6 print(nums)
```

```
Input a number to insert: 30
30 should be inserted at position 2.
[10, 20, 30, 40, 50, 60, 80]
```

