Unit 29.

ການຈັດລຽງແບບ Quick

Learning objectives

- ✓ ເຂົ້າໃຈຂັ້ນຕອນວິທີການຈັດລຽງແບບ quick ແລະ ສາມາດແກ້ໄຂບັນຫາການຈັດລຽງໄດ້ໂດຍໃຊ້ ການຈັດລຽງແບບ quick.
- √ ເຂົ້າໃຈ ແລະ ສາມາດອະທິບາຍຄວາມແຕກຕ່າງລະຫວ່າງການຈັດລຽງແບບ quick ແລະ ການຈັດ ລຽງແບບ merge.
- 🗸 ເຂົ້າໃຈ ແລະ ສາມາດອະທິບາຍ ເວລາທີ່ໃຊ້ໃນການປະມວນຜົນຂອງການຈັດລຽງແບບ quick

Learning overview

- √ ສ້າງການຈັດລຽງ quick ທີ່ແບ່ງລາຍການທີ່ບໍ່ໄດ້ຈັດລຽງໂດຍອີງຕາມ pivot ແລະ ຈັດລຽງພວກ ມັນເປັນແຕ່ລະສ່ວນ.
- √ ສ້າງຟັງຊັນແບ່ງສ່ວນທີ່ແບ່ງລາຍການທີ່ບໍ່ໄດ້ຈັດລຽງໂດຍອີງໃສ່ pivot ສໍາລັບການຈັດລຽງແບບ quick.
- √ ເຂົ້າໃຈວ່າ ການຈັດລຽງແບບ quick ກໍ່ເປັນວິທີການ divide-and-conquer ໂດຍໃຊ້ຟັງຊັນ recursive ເຊັ່ນດຽວກັນກັບຂັ້ນຕອນວິທີຈັດລຽງແບບ merge.

Concepts you will need to know from previous units

- ການນຳໃຊ້ຕົວປະຕິບັດການປຽບທຽບເພື່ອປຽບທຽບສອງຕົວເລກ.
- √ ການແບ່ງບັນຫາທີ່ໃຫ້ ແລະ ເອີ້ນໃຊ້ຟັງຊັນ recursive ຊ້ຳໆ.
- 🗸 ການນຳໃຊ້ຕຳລາ Big O ເພື່ອວິເຄາະ ເວລາທີ່ໃຊ້ໃນການປະມວນຜົນຂອງ algorithm.

Keywords

Sorting Problem

Quick Sort

Pivot and Partitioning

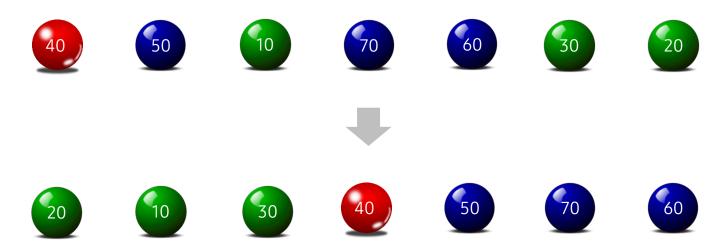
Mission

1. Real world problem

1.1. ການລຽງລຳດັບກັບທີ່(In-Place Sorting)

l ໃນຫົວຂໍ້ທີ່ຜ່ານມາ, ພວກເຮົາໄດ້ສຶກສາຂັ້ນຕອນວິທີຈັດລຽງແບບ merge. ຢ່າງໃດກໍຕາມ, ເພື່ອນຳໃຊ້ການຈັດລຽງແບບ merge, ພວກເຮົາຕ້ອງໃຊ້ເນື້ອທີ່ຫນ່ວຍຄວາມຈຳເພີ່ມເທົ່າກັບຂະໜາດລາຍການທີ່ໃຫ້ມາ. ສາມາດອອກແບບຂັ້ນຕອນວິທີການຈັດລຽງລຳ ດັບທີ່ມີປະສິດທິພາບໂດຍບໍ່ໃຊ້ເນື້ອທີ່ຄວາມຈຳເພີ່ມເຕີມໄດ້ບໍ?

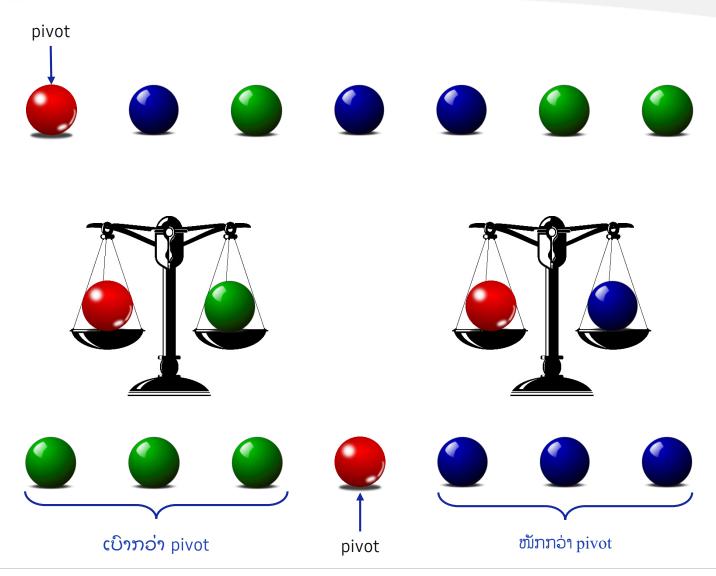
Ex ສືມມຸດວ່າມີໜ່ວຍເຫຼັກ 7 ໜ່ວຍດັ່ງທີ່ສະແດງໃຫ້ເຫັນຂ້າງລຸ່ມນີ້. ໜ່ວຍເຫຼັກເຫຼົ່ານີ້ແມ່ນມີຮູບຮ່າງ ແລະ ຂະຫນາດດຽວກັນ ແຕ່ມີນ້ຳໜັກທີ່ແຕກຕ່າງກັນ. ໂດຍພຽງແຕ່ປ່ຽນບ່ອນໜ່ວຍເຫຼັກເຫຼົ່ານີ້, ໜ່ວຍເຫຼັກທີ່ເບົາກວ່າໜ່ວຍເຫຼັກສີແດງໃຫ້ຍ້າຍໄປ ໄວ້ທາງດ້ານຊ້າຍ ແລະ ອັນທີ່ຫນັກກວ່າ ໃຫ້ຍ້າຍໄປໄວ້ທາງດ້ານຂວາໄດ້ບໍ?



2. Mission

2.1. ການແບ່ງສ່ວນດ້ວຍ pivot

- l ນຳໃຊ້ຫຼັກການຄວາມສົມດຸນ.ຫຼັກການວັດແທກຄວາມສົມດຸນສາມາດດຳເນີນການດັ່ງຕໍ່ໄປນີ້:
 - ສາມາດປຽບທຽບນ້ຳໜັກໄດ້ໂດຍການເອົາໜ່ວຍເຫຼັກສອງໜ່ວຍອອກຈາກຖັງ.
 - ຕຳແຫນ່ງຂອງໜ່ວຍເຫຼັກສອງໜ່ວຍສາມາດສັບປ່ຽນບ່ອນກັນ.
- l ພວກເຮົາມີ ໜ່ວຍເຫຼັກສີແດງເປັນຕົວອ້າງອີງ, ດັ່ງນັ້ນພວກເຮົາສາມາດຊອກຫາໜ່ວຍເຫຼັກທີ່ເບົາກວ່າ ແລະ ໜ່ວຍເຫຼັກທີ່ໜັກກວ່າ ໜ່ວຍສີແດງ ແລະ ສັບປ່ຽນພວກມັນ.
- l ດ້ວຍວິທີການນີ້, ຈຳນວນການປຽບທຽບຈຳນວນໜ່ວຍເຫຼັກທັງຫມົດທີ່ຕ້ອງຖືກຈັດໃສ່ໃນບ່ອນຈັດລຽງ ຕາມນ້ຳຫນັກແມ່ນເທົ່າໃດ?



Key concept

1.1. ຕົວຢ່າງຂອງການຈັດລຽງແບບ quick

l ການຈັດລຽງແບບ Quick ແມ່ນຂັ້ນຕອນວິທີການຈັດລຽງທີ່ຈັດລຽງລາຍການ ທີ່ບໍ່ໄດ້ຈັດລຽງແບບຊໍ້າໆໂດຍການ ແບ່ງອອກເປັນສອງລາຍການຍ່ອຍ, ໂດຍອີງຕາມຄ່າຂອງ pivot.

lacktriangle ສືມມຸດວ່າພວກເຮົາຕ້ອງການທີ່ຈະຈັດລຽງລຳດັບ [15, 10, 12, 20, 25, 13, 22] ດັ່ງຕໍ່ໄປນີ້.









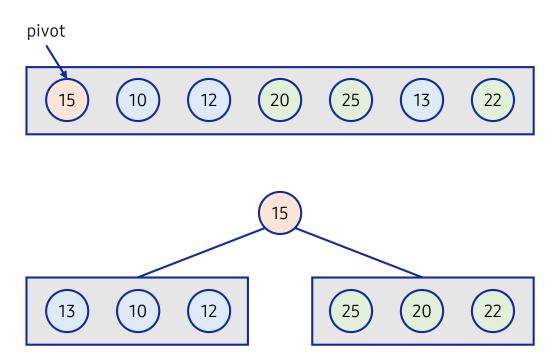






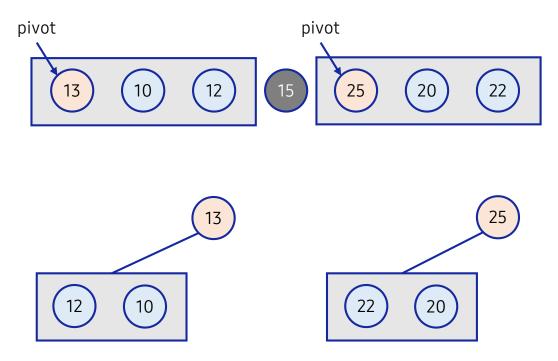
1.1. ຕົວຢ່າງຂອງການຈັດລຽງແບບ quick

l ເບື້ອງຕຶ້ນ, ອີງປະກອບທຳອິດ ທີ່ມີຄ່າ 15 ຖືກກຳນົດເປັນ pivot. ອີງປະກອບທີ່ນ້ອຍກວ່າ pivot ຖືກ ຍ້າຍໄປທາງຊ້າຍຂອງ pivot ແລະ ອີງປະກອບທີ່ໃຫຍ່ກວ່າ pivot ແມ່ນຍ້າຍໄປທາງຂວາຂອງ pivot.



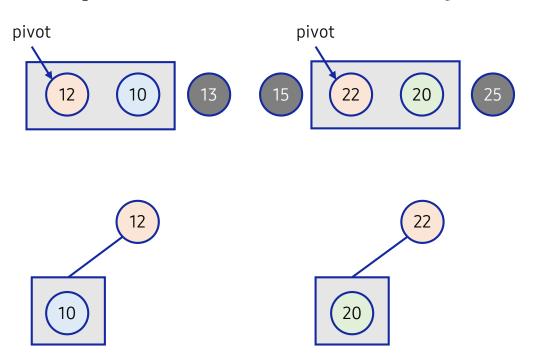
1.1. ຕົວຢ່າງຂອງການຈັດລຽງແບບ quick

- l ແບ່ງໂດຍການກຳນົດຕົວ pivot ເປັນອົງປະກອບທຳອິດໃນແຕ່ລະລາຍການ ທີ່ແບ່ງອອກ.
- l ຕໍ່ໄປ, ແບ່ງລາຍການຍ່ອຍດ້ວຍ pivot ໃຫມ່ ໃນແຕ່ລະລາຍການຍ່ອຍທີ່ໄດ້ແບ່ງອອກຕາມລຳດັບ.



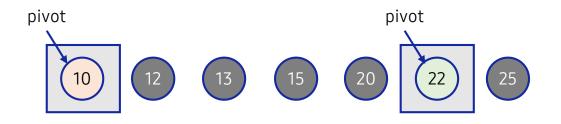
1.1. ຕົວຢ່າງຂອງການຈັດລຽງແບບ quick

- l ແບ່ງໂດຍການກຳໜົດ pivot ເປັນອົງປະກອບທຳອິດໃນແຕ່ລະລາຍການ ທີ່ແບ່ງອອກ.
- l ຕໍ່ໄປ, ແບ່ງລາຍການຍ່ອຍດ້ວຍ pivot ໃຫມ່ ໃນແຕ່ລະລາຍການຍ່ອຍທີ່ໄດ້ແບ່ງອອກຕາມລຳດັບ.



1.1. ຕົວຢ່າງຂອງການຈັດລຽງແບບ quick

l ຖ້າມີພຽງແຕ່ອົງປະກອບດຽວ, ຈະຢຸດການເອີ້ນໃຊ້ recursive ເນື່ອງຈາກວ່າມັນຖືກຈັດລຽງແລ້ວ. ໃນເວລານີ້, ຂໍ້ ມູນທັງໜົດພາຍໃນລາຍການ ແມ່ນຖືກຈັດລຽງແລ້ວ.





List ທີ່ຖືກລຽງແລ້ວ

1.2. ການແບ່ງສ່ວນໂດຍໃຊ້ pivot

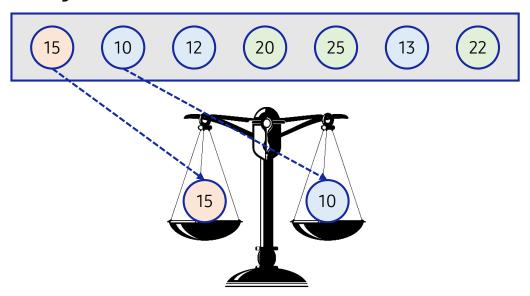
l ຊອກຫາວິທີການແບ່ງທາງດ້ານຊ້າຍ ແລະ ຂວາ ໂດຍອີງໃສ່ pivot ໂດຍບໍ່ຕ້ອງໃຊ້ເນື້ອທີ່ໜ່ວຍຄວາມຈຳຈັດເກັບຂໍ້ມູນ ແຍກຕ່າງຫາກ.ນຳໃຊ້ຫຼັກການຄວາມສົມດຸນ.





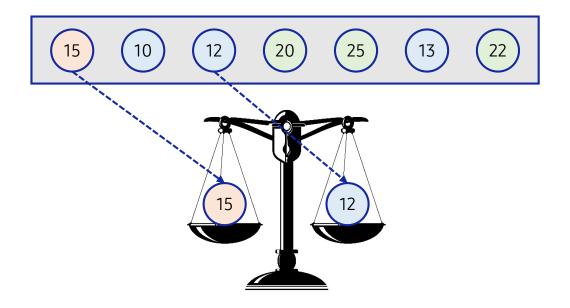
1.2. ການແບ່ງສ່ວນໂດຍໃຊ້ pivot

l ກ່ອນອື່ນ, ຊອກຫາຄ່າທີ່ໃຫຍ່ກວ່າ pivot ຈາກຊ້າຍໄປຂວາໃນບັນດາອົງປະກອບທີ່ບໍ່ລວມເອົາ pivot. ເນື່ອງຈາກ 10 ໜ້ອຍກວ່າ 15, ມັນຈຶ່ງໄປຫາອົງປະກອບຕໍ່ໄປ.



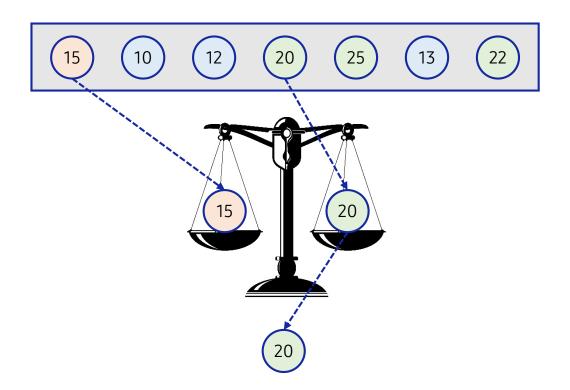
1.2. ການແບ່ງສ່ວນໂດຍໃຊ້ pivot

l ເນື່ອງຈາກ 12 ນ້ອຍກວ່າ 15, ມັນຈຶ່ງໄປຫາອົງປະກອບຕໍ່ໄປ.



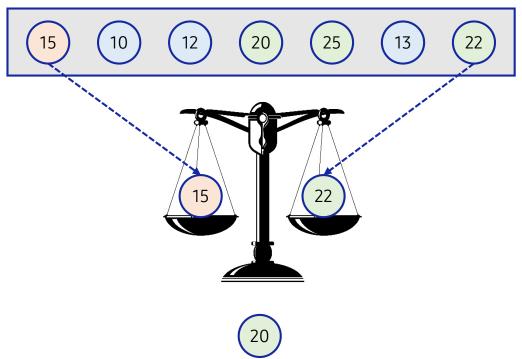
1.2. ການແບ່ງສ່ວນໂດຍໃຊ້ pivot

l ເນື່ອງຈາກ 20 ໃຫຍ່ກວ່າ 15, 20 ແມ່ນອົງປະກອບທຳອິດໃນລາຍການທຳອິດທີ່ໃຫຍ່ກວ່າ pivot.



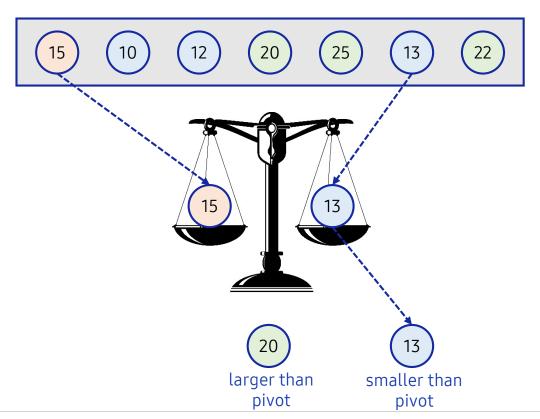
1.2. ການແບ່ງສ່ວນໂດຍໃຊ້ pivot

l ຕໍ່ໄປ, ຊອກຫາອົງປະກອບທຳອິດທີ່ນ້ອຍກວ່າ pivot ຈາກຂວາຫາຊ້າຍ. ເນື່ອງຈາກ 22 ແມ່ນໃຫຍ່ກວ່າ 15, ມັນຈຶ່ງໄປທີ່ອົງປະກອບຕໍ່ໄປ.



1.2. ການແບ່ງສ່ວນໂດຍໃຊ້ pivot

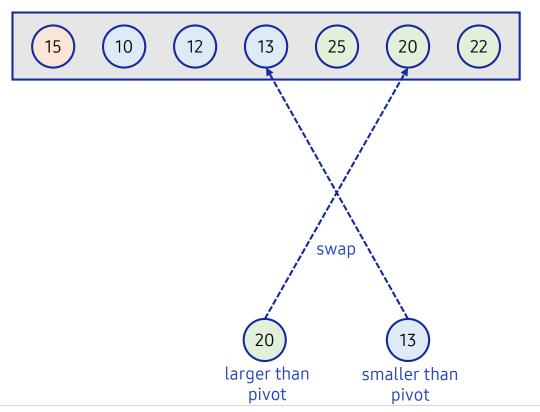
l ເນື່ອງຈາກ 13 ນ້ອຍກວ່າ 15, 13 ແມ່ນອົງປະກອບສຸດທ້າຍທີ່ນ້ອຍກວ່າ 15.



1.2. ການແບ່ງສ່ວນໂດຍໃຊ້ pivot

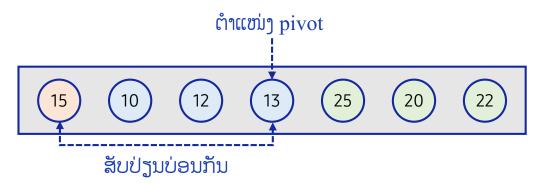
l ອີງປະກອບທຳອິດທີ່ໃຫຍ່ກວ່າ pivot ແລະ ອີງປະກອບສຸດທ້າຍທີ່ນ້ອຍກວ່າ pivot ຖືກສະຫຼັບບ່ອນກັນ. ດ້ວຍການ ເຮັດຊ້ຳຂະບວນການນີ້, ອິງປະກອບທີ່ນ້ອຍກວ່າ pivot ແລະ ອິງປະກອບທີ່ ໃຫຍ່ກວ່າ pivot ຖືກແບ່ງອອກເປັນສອງ

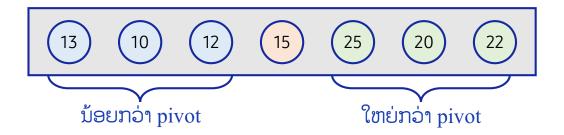
ສ່ວນ.



1.2. ການແບ່ງສ່ວນໂດຍໃຊ້ pivot

l ໃນລາຍການທີ່ມີສອງສ່ວນ, ເມື່ອອົງປະກອບຢູ່ ໃນຕຳແຫນ່ງ pivot ແລະ ຕົວ pivot ຖືກສັບປ່ຽນບ່ອນເຊິ່ງກັນແລະ ກັນ, pivot ແມ່ນຖືກຈັດໃສ່ ໃນຕຳແຫນ່ງຂອງ pivot, ອົງປະກອບທີ່ນ້ອຍກວ່າ pivot ແມ່ນວາງໄວ້ທາງຊ້າຍ ແລະ ອົງປະກອບທີ່ໃຫຍ່ກວ່າ pivot ແມ່ນຖືກຈັດວາງຢູ່ເບື້ອງຂວາ.





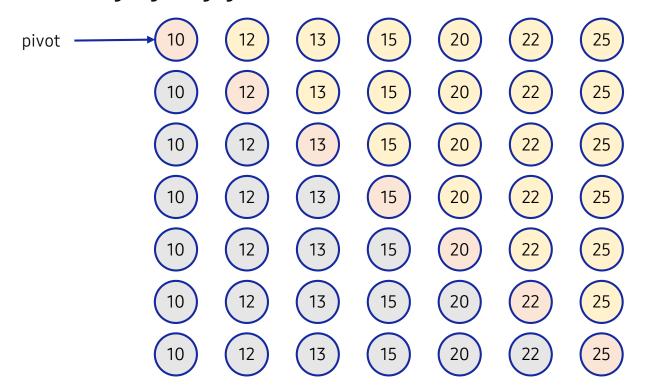
1.3. ການເລືອກ pivot

l ກ່ອນຫນ້ານີ້, ພວກເຮົາໄດ້ໃຊ້ວິທີການຂອງການກຳນຶດ pivot ເພື່ອເລືອກລາຍການທຳອິດໃນລາຍການ. ຈະເກີດຫຍັງຂຶ້ນຖ້າພວກເຮົາໃຊ້ວິທີການນີ້ຢູ່ໃນລາຍການທີ່ຈັດລຽງໄວ້ແລ້ວ ດັ່ງນີ້:



1.3. ການເລືອກ pivot

l ເນື່ອງຈາກແຕ່ລະຄັ້ງທີ່ລາຍການທໍາອິດໃນລາຍການ ແມ່ນອົງປະກອບທີ່ນ້ອຍທີ່ສຸດ, ຟັງຊັນ partition() ຈະບໍ່ສາມາດ ແບ່ງໄດ້. ພວກເຮົາຕ້ອງແບ່ງ N ຄັ້ງດັ່ງຕໍ່ໄປນີ້.



1.3. ການເລືອກ pivot

l ຈະເກີດຫຍັງຂຶ້ນຖ້າພວກເຮົາກຳນິດ pivot ເປັນອົງປະກອບໃດກໍ່ໄດ້? ໃນກໍລະນີທີ່ບໍ່ດີທີ່ສຸດ, ລຳດັບທີ່ ຈັດລຽງແລ້ວຖືກເລືອກ, ແຕ່ຄວາມເປັນໄປໄດ້ຂອງກໍລະນີດັ່ງກ່າວແມ່ນບໍ່ຄ່ອຍເປັນໄປໄດ້, ດັ່ງນັ້ນໃນ ກໍລະນີໂດຍສະເລ່ຍ, ມັນມີຄ່າ O(NlogN).

Let's code

1. ການສ້າງການຈັດລຽງແບບ Quick ດ້ວຍການເລືອກຕົວທໍາອິດເປັນ Pivot

1.1. ການຈັດລຽງແບບ Quick ດ້ວຍວິທີການ divide-and-conquer

Quick sort ໃຊ້ຍຸດທະສາດ divide-and-conquer ເຊັ່ນດຽວກັນກັບການຈັດລຽງແບບ merge. ຄວາມແຕກຕ່າງ ຈາກການຈັດລຽງແບບ merge ມັນແບ່ງອອກເປັນສອງລາຍການ ໂດຍອີງໃສ່ pivot, ຂະຫນາດຂອງສອງລາຍການ ອາດຈະແຕກຕ່າງກັນ.

```
def quicksort1(S, low, high):
    if low < high:</pre>
        print(S)
        pivotpoint = partition1(S, low, high)
        quicksort1(S, low, pivotpoint - 1)
        quicksort1(S, pivotpoint + 1, high)
```

Line1~3

- ການຈັດລຽງແບບ Quick ຈັດລຽງອົງປະກອບຈາກ low ຫາ high ຢູ່ໃນ S ທີ່ໃຫ້ມາ.
- ຖ້າ low ເທົ່າກັບຫຼືຫນ້ອຍກວ່າ high, ການຈັດລຽງແມ່ນຖືກຢຸດເຊົາເພາະວ່າມັນຢູ່ໃນສະຖານະທີ່ຈັດລຽງ ແລ້ວ.

1. ການສ້າງການຈັດລຽງແບບ Quick ດ້ວຍການເລືອກຕົວທໍາອິດເປັນ Pivot

1.1. ການຈັດລຽງແບບ Quick ດ້ວຍວິທີການ divide-and-conquer

l ອີຸງຕາມ pivot, ຟັງຊັນ partition1() ແບ່ງອົງປະກອບຂອງ S ເປັນອົງປະກອບທີ່ນ້ອຍຸກວ່າ pivot ແລະ ອົງປະກອບ ທີ່ໃຫຍ່ກວ່າ pivot. ລາຍການທີ່ແບ່ງອອກສອງອັນນີ້ແມ່ນຖືກຈັດລຽງໂດຍຜ່ານການເອີ້ນໃຊ້ recursive.

```
def quicksort1(S, low, high):
    if low < high:</pre>
        print(S)
        pivotpoint = partition1(S, low, high)
        quicksort1(S, low, pivotpoint - 1)
        quicksort1(S, pivotpoint + 1, high)
```

Line4~6

- pivotpoint ສື່ງຄືນຕຳແໜ່ງຂອງ pivot ໃນຟັງຊັນ partition 1().
- ອົງປະກອບທີ່ນ້ອຍກວ່າ pivot ແມ່ນຖືກວາງໄວ້ທາງຊ້າຍຂອງຈຸດ pivot ແລະ ອົງປະກອບທີ່ໃຫຍ່ກວ່າ pivot ແມ່ນຖືກວາງໄວ້ທາງຂວາຂອງຈຸດ pivot.
- ອົງປະກອບທາງຊ້າຍ ແລະ ຂວາ ຖືກຈັດລຽງໂດຍອີງໃສ່ຈຸດ pivot, ຕາມລຳດັບ.

1. ການສ້າງການຈັດລຽງແບບ Quick ດ້ວຍການເລືອກຕົວທໍາອິດເປັນ Pivot 1.2. ການແບ່ງສ່ວນດ້ວນການເລືອກອົງປະກອບທໍາອິດເປັນ pivot

l ຟັງຊັນ partition1() ແບ່ງອົງປະກອບຈາກ low ຫາ high ໃນ S ທີ່ໃຫ້ໄວ້ໂດຍອີງໃສ່ pivot. ສີມມຸດວ່າຍຸດທະສາດ pivot ແມ່ນ ເພື່ອເລືອກອົງປະກອບທຳອິດຂອງອົງປະກອບທີ່ໃຫ້ເປັນ pivot.

```
def partition1(S, low, high):
        pivot = S[low]
        left, right = low + 1, high
        while left < right:
            print(S)
            while left <= right and S[left] <= pivot:
                left += 1
            while left <= right and S[right] >= pivot:
                right -= 1
 9
            if left < right:</pre>
11
                S[left], S[right] = S[right], S[left]
12
        pivotpoint = right
13
        S[low], S[pivotpoint] = S[pivotpoint], S[low]
14
        return pivotpoint
```

Line1~2

- ຟັງຊັນ partition1() ໃຊ້ S, low ແລະ high ເປັນພາຣາມິເຕີ ຂໍ້ມູນປ້ອນເຂົ້າ.
- ອົງປະກອບທຳອິດໃນຂອບເຂດທີ່ໃຫ້ S[low] ຖືກກຳນົດເປັນ pivot.

1. ການສ້າງການຈັດລຽງແບບ Quick ດ້ວຍການເລືອກຕົວທໍາອິດເປັນ Pivot 1.2. ການແບ່ງສ່ວນດ້ວນການເລືອກອົງປະກອບທຳອິດເປັນ pivot

lacktrianglerightການແບ່ງສ່ວນເລືອກຍຸດທະສາດເພື່ອສັບປ່ຽນອົງປະກອບໃນຂອບເຂດຂອງ ${f S}$ ໂດຍການປຽບທຽບພວກມັນຢູ່ທາງ ດ້ານຊ້າຍແລະຂວາ, ຕາມລຳດັບ.

```
def partition1(S, low, high):
        pivot = S[low]
        left, right = low + 1, high
        while left < right:
 4
            print(S)
            while left <= right and S[left] <= pivot:
                left += 1
            while left <= right and S[right] >= pivot:
                right -= 1
10
            if left < right:</pre>
11
                S[left], S[right] = S[right], S[left]
12
        pivotpoint = right
        S[low], S[pivotpoint] = S[pivotpoint], S[low]
13
        return pivotpoint
```

Line3~11

- ໃນບັນດາອົງປະກອບທັງໝົດທີ່ບໍ່ລວມ pivot, ດ້ານຊ້າຍແລະຂວາແມ່ນໄດ້ຖືກຄັດເລືອກເປັນອົງປະກອບຊ້າຍສຸດແລະ ຂວາສດ.
- ຊອກຫາອົງປະກອບທຳອິດຈາກຊ້າຍທີ່ໃຫຍ່ກວ່າ pivot ແລະ ອົງປະກອບທຳອິດຈາກຂວາທີ່ນ້ອຍກວ່າ pivot.
- ສະຫຼັບອົງປະກອບທາງຊ້າຍ ແລະ ຂວາ.

1. ການສ້າງການຈັດລຽງແບບ Quick ດ້ວຍການເລືອກຕົວທໍາອິດເປັນ Pivot 1.2. ການແບ່ງສ່ວນດ້ວນການເລືອກອົງປະກອບທໍາອິດເປັນ pivot

l ເມື່ອການປະຕິບັດການສັບປ່ຽນສິ້ນສຸດລົງ, ອົງປະກອບທຳອິດທີ່ເລືອກໂດຍ pivot ໄດ້ຖືກຍ້າຍໄປຢູ່ໃນຕຳແຫນ່ງກາງ.

```
def partition1(S, low, high):
        pivot = S[low]
        left, right = low + 1, high
       while left < right:
            print(S)
            while left <= right and S[left] <= pivot:
                left += 1
            while left <= right and S[right] >= pivot:
                right -= 1
            if left < right:</pre>
10
                S[left], S[right] = S[right], S[left]
11
12
        pivotpoint = right
        S[low], S[pivotpoint] = S[pivotpoint], S[low]
13
        return pivotpoint
14
```

Line12-14

- ໃນ Line3-11, ເມືອການປະຕິບັດການສັບປ່ຽນສຳເລັດ, ອົງປະກອບ S [pivotpoint] ເປັນອົງປະກອບສຸດທ້າຍຂອງ ອົງປະກອບທີ່ນ້ອຍກວ່າອົງປະກອບ pivot.
- ຖ້າອົງປະກອບ pivot ຢູ່ໃນຕຳແຫນ່ງ low ແລະ ອົງປະກອບໃນຕຳແຫນ່ງ pivotpoint ຖືກສັບປ່ຽນເຊິ່ງກັນແລະກັນ, ການດຳເນີນງານການແບ່ງສ່ວນແມ່ນສຳເລັດ.

1. ການສ້າງການຈັດລຽງແບບ Quick ດ້ວຍການເລືອກຕົວທໍາອິດເປັນ Pivot

1.3. Running quick sort

ໄ ເມື່ອຂັ້ນຕອນວິທີ quick sort ທີ່ໄດ້ສ້າງກ່ອນຫນ້ານັ້ນຖືກປະຕິບັດ, quick sort ແມ່ນດຳເນີນໂດຍຜ່ານຂະບວນ ການຕໍ່ໄປນີ້.

```
1 \mid S = [15, 10, 12, 20, 25, 13, 22]
  2 quicksort1(S, 0, len(S) - 1)
  3 print(S)
[15, 10, 12, 20, 25, 13, 22]
[15, 10, 12, 20, 25, 13, 22]
[15, 10, 12, 13, 25, 20, 22]
[13, 10, 12, 15, 25, 20, 22]
[13, 10, 12, 15, 25, 20, 22]
[12, 10, 13, 15, 25, 20, 22]
[10, 12, 13, 15, 25, 20, 22]
[10, 12, 13, 15, 25, 20, 22]
[10, 12, 13, 15, 22, 20, 25]
[10, 12, 13, 15, 20, 22, 25]
```

1. ການສ້າງການຈັດລຽງແບບ Quick ດ້ວຍການເລືອກຕົວທໍາອິດເປັນ Pivot

1.3. Running quick sort

l ກໍລະນີທີ່ບໍ່ດີທີ່ສຸດຂອງ quick sort ແມ່ນເມື່ອ S ທີ່ໃຫ້ຖືກຈັດລຽງຕາມລຳຼດັບຈາກໃຫຍ່ຫານ້ອຍ. ໃນກໍລະນີນີ້, ມັນ ສາມາດຢືນຢັນໄດ້ຢ່າງແທ້ຈິງວ່າ N-1 ອົງປະກອບ ຖືກແບ່ງອອກໃນແຕ່ລະຄັ້ງທີ່ເອີ້ນໃຊ້ recursive.

```
1 \mid S = [25, 22, 20, 15, 13, 12, 10]
  2 quicksort1(S, 0, len(S) - 1)
  3 print(S)
[25, 22, 20, 15, 13, 12, 10]
[25, 22, 20, 15, 13, 12, 10]
[10, 22, 20, 15, 13, 12, 25]
[10, 22, 20, 15, 13, 12, 25]
[10, 22, 20, 15, 13, 12, 25]
[10, 22, 20, 15, 13, 12, 25]
[10, 12, 20, 15, 13, 22, 25]
[10, 12, 20, 15, 13, 22, 25]
[10, 12, 20, 15, 13, 22, 25]
[10, 12, 20, 15, 13, 22, 25]
[10, 12, 13, 15, 20, 22, 25]
[10, 12, 15, 13, 20, 22, 25]
```

2. ການສ້າງການຈັດລຽງແບບ Quick ດ້ວຍການເລື່ອກ Pivot ແບບສຸ່ມ 2.1. Quick sort ດ້ວຍການກຳນິດ pivot ແບບສູ່ມ

l ຂັ້ນຕອນວິທີ quicksort1() ເລືອກອົງປະກອບທຳອິດຂອງລາຍການເປັນ pivot. ຂັ້ນຕອນວິທີ quicksort2() ເລືອກອົງປະກອບແບບສູ່ມເປັນ pivot. ການເລືອກ pivot ຖືກປະຕິບັດຢູ່ ໃນຟັງຊັນ partition2().

```
def guicksort2(S, low, high):
   if low < high:
        pivotpoint = partition2(S, low, high)
        quicksort2(S, low, pivotpoint - 1)
        quicksort2(S, pivotpoint + 1, high)
```

2. ການສ້າງການຈັດລຽງແບບ Quick ດ້ວຍການເລື້ອກ Pivot ແບບສຸ່ມ 2.2. ການເລືອກ pivot ແບບສູ່ມ

l ຟັງຊັນ partition2() ເລືອກອົງປະກອບແບບສຸ່ມຈາກອົງປະກອບຂອງ S ເປັນ pivot.

```
from random import randint
   def partition2(S, low, high):
       rand = randint(low, high)
       S[low], S[rand] = S[rand], S[low]
       pivot, left, right = S[low], low, high
       print(S, left, right, "pivot = ", pivot)
       while left < right:
            while left < high and S[left] <= pivot:
                left += 1
            while right > low and pivot <= S[right]:
11
12
                right -= 1
13
            if left < right:</pre>
14
                S[left], S[right] = S[right], S[left]
15
       S[low], S[right] = S[right], S[low]
16
       return right
```

Line4~6

- ຕຳແຫນ່ງ Random ພາຍໃນຂອບເຂດ low ແລະ high ທີ່ກຳນຶດໄວ້ເປັນຄ່າ rand.
- ເມື່ອ S[low] ແລະ S[rand] ຖືກສັບປ່ຽນ, ອົງປະກອບທຳອິດຖືກປ່ຽນເປັນອົງປະກອບແບບສຸ່ມ.

2. ການສ້າງການຈັດລຽງແບບ Quick ດ້ວຍການເລື່ອກ Pivot ແບບສຸ່ມ

2.3. Running quick sort ດ້ວຍການກຳນິດ pivot ແບບສຸ່ມ

l ສັງເກດເຫັນວ່າ ຂັ້ນຕອນວິທີ quicksort2() ບໍ່ແມຼ່ນກໍລະນີທີ່ບໍ່ດີທີ່ສຸດເຖິງແມ່ນວ່າກໍລະນີການປ້ອນຂໍ້ມູນທີ່ຈັດລຽງ ຕາມລຳດັບຈາກໃຫຍ່ໄປຫານ້ອຍ, ບໍ່ເຫມືອນັກັບຂັ້ນຕອນວິທີ quicksort 1().

```
1 \mid S = [25, 22, 20, 15, 13, 12, 10]
   quicksort2(S, 0, len(S) - 1)
    print(S)
[12, 22, 20, 15, 13, 25, 10] 0 6 pivot = 12
[10, 12, 25, 15, 13, 20, 22] 2 6 pivot = 25
[10, 12, 22, 15, 13, 20, 25] 2 5 pivot = 22
[10, 12, 15, 20, 13, 22, 25] 2 4 pivot = 15
[10, 12, 13, 15, 20, 22, 25]
```

Pop quiz

Q1. ຕາມ list ຂ້າງລຸ່ມນີ້, ຂຽນຜົນໄດ້ຮັບຫຼັງຈາກປະຕິບັດງານທີ່ຂອງ partition1().

```
1 S = [15, 10, 12, 20, 25, 13, 22]
2 partition1(S, 0, len(S) - 1)
3 print(S)
```

Pair programming



Pair Programming Practice



ແນວທາງ, ກົນໄກ ແລະ ແຜນສຸກເສີນ

ການກະກຽມການສ້າງໂປຣແກຣມຮ່ວມກັນເປັນຄູ່ກ່ຽວຂ້ອງກັບການໃຫ້ຄຳແນະນຳແລະກິນໄກເພື່ອຊ່ວຍໃຫ້ນັກຮຽນຈັບຄູ່ຢ່າງຖືກຕ້ອງແລະ ເຮັດວຽກເປັນຄູ່. ຕົວຢ່າງ, ນັກຮຽນຄວນປ່ຽນ "ເຮັດ." ການກະກຽມທີ່ມີປະສິດຕິຜິນຕ້ອງໃຫ້ມີແຜນການສຸກເສີນໃນກໍລະນີທີ່ຄູ່ຮ່ວມງານຫນຶ່ງບໍ່ຢູ່ຫຼືຕັດສິນ ໃຈທີ່ຈະບໍ່ເຂົ້າຮ່ວມດ້ວຍເຫດຜົນໃດຫນຶ່ງ ຫຼືດ້ວຍເຫດຜົນອື່ນ. ໃນກໍລະນີເຫຼົ່ານີ້, ມັນເປັນສິ່ງສຳຄັນທີ່ຈະເຮັດໃຫ້ມັນຊັດເຈນວ່ານັກຮຽນທີ່ມີປະຕິບັດໜ້າທີ່ ຢ່າງຫ້າວຫັນຈະບໍ່ຖືກລົງໂທດຍ້ອນວ່າການຈັບຄູ່ບໍ່ໄດ້ຜິນດີ.

- ການຈັບຄູ່ທີ່ຄ້າຍຄືກັນ, ບໍ່ຈຳເປັນຕ້ອງເທົ່າທຽມກັນ, ຄວາມສາມາດເປັນຄູ່ຮ່ວມງານ
 - ການຂຽນໂປຣແກຣມຄູ່ຈະມີປະສິດທິພາບເມື່ອນັກຮຽນຕັ້ງໃຈຮ່ວມກັນເຮັດວຽກ, ຊຶ່ງວ່າບໍ່ຈຳເປັນຕ້ອງມີຄວາມຮູ້ເທົ່າທຽມກັນ, ແຕ່ຕ້ອງມີຄວາມສາມາດ ເຮັດວຽກເປັນຄູ່ຮ່ວມງານ. ການຈັບຄູ່ນັກຮຽນທີ່ບໍ່ສາມາດເຂົ້າກັນໄດ້ມັກຈະເຮັດໃຫ້ການມີສ່ວນຮ່ວມທີ່ບໍ່ສິມດຸນກັນ. ຄູສອນຕ້ອງເນັ້ນຫນັກວ່າການຂຽນ ໂປຣແກຣມຄູ່ບໍ່ແມ່ນຍຸດທະສາດ "divide-and-conque", ແຕ່ຈະເປັນຄວາມພະຍາຍາມຮ່ວມມືເຮັດວຽກທີ່ແທ້ຈິງໃນທຸກໆດ້ານສໍາລັບໂຄງການທັງຫມົດ. ຄຸຄວນຫຼີກເວັ້ນການຈັບຄູ່ນັກຮຽນທີ່ອ່ອນຫຼາຍກັບນັກຮຽນທີ່ເກັ່ງຫຼາຍ.
- ກະຕຸ້ນນັກຮຽນໂດຍການໃຫ້ສິ່ງຈູງໃຈພິເສດ ການສະເໜີແຮງຈູງໃຈພິເສດສາມາດຊ່ວຍກະຕຸ້ນນັກຮຽນໃຫ້ຈັບຄູ່, ໂດຍສະເພາະກັບນັກຮຽນທີ່ມີຄວາມສາມາດຫຼາຍ. ຈະເຫັນວ່າມັນເປັນປະໂຫຍດທີ່ຈະ ໃຫ້ນັກຮຽນຈັບຄູ່ເຮັດວຽກຮ່ວມກັນພຽງແຕ່ຫນຶ່ງຫຼືສອງວຽກເທົ່ານັ້ນ.



Pair Programming Practice



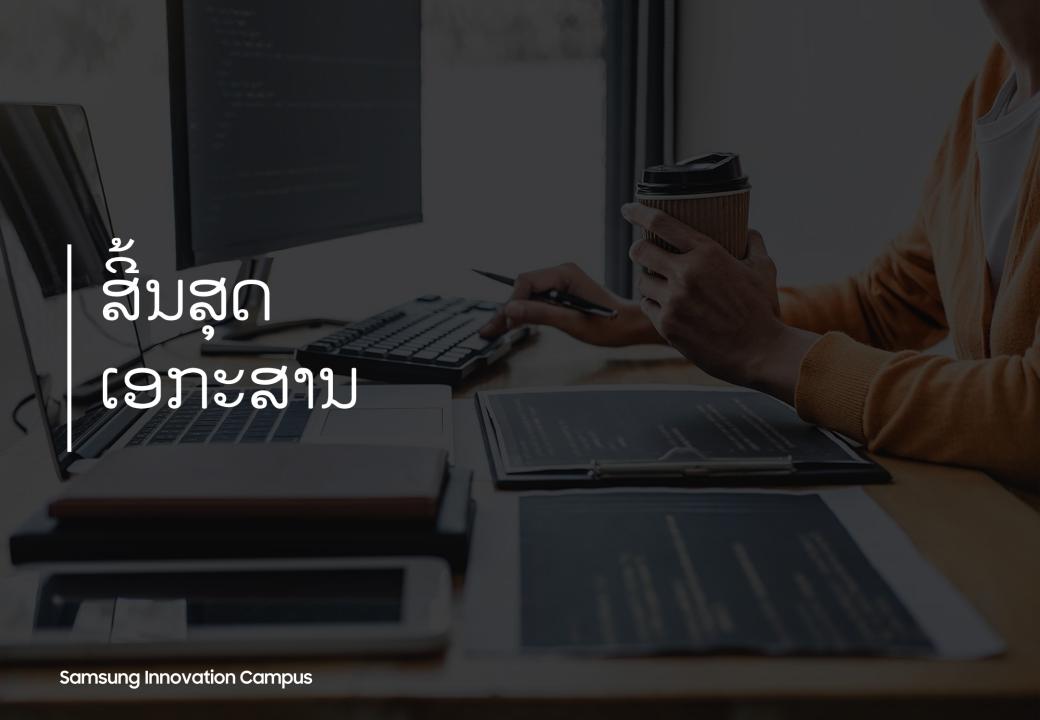
ປ້ອງກັນການໂກງໃນການເຮັດວຽກຮ່ວມກັນ

ສິ່ງທ້າທາຍສຳລັບຄູແມ່ນເພື່ອຊອກຫາວິທີທີ່ຈະປະເມີນຜົນໄດ້ຮັບຂອງບຸກຄົນ, ໃນຂະນະທີ່ນຳໃຊ້ຜົນປະໂຫຍດຂອງການຮ່ວມມື. ຈະຮູ້ໄດ້ແນວໃດວ່າ ້ນັກຮຽນຕັ້ງໃຈເຮັດວຽກ ຫຼື ກົ່ງແຮງງານຜູ້ຮ່ວມງານ? ຜູ້ຊ່ຽວຊານແນະນໍ້າໃຫ້ທົ່ບທວນຄືນການອອກແບບຫຼັກສຸດ ແລະ ການປະເມີນ ພ້ອມທັງປຶກສາຫາລື ຢ່າງຈະແຈ້ງ ແລະ ຊັດເຈນກ່ຽວກັບພືດຕິກຳຂອງນັກຮຽນທີ່ຈະຖືກຕີຄວາມວ່າຂີ້ຕົວະ. ຜູ້ຊ່ຽວຊານເນັ້ນໜັກໃຫ້ຄູເຮັດການມອບໝາຍໃຫ້ມີຄວາມໝາຍຕໍ່ ນັກຮຽນ ແລະ ອະທິບາຍຄຸນຄ່າຂອງສິ່ງທີ່ນັກຮຽນຈະຮຽນຮູ້ໂດຍການເຮັດສຳເລັດ.

ສະພາບແວດລ້ອມການຮຽນຮູ້ໃນການຮ່ວມມື

ສະພາບແວດລ້ອມການຮຽນຮູ້ໃນຮ່ວມກັນເກີດຂຶ້ນໄດ້ທຸກເວລາທີ່ຜູ້ສອນຮຽກຮ້ອງໃຫ້ນັກຮຽນເຮັດວຽກຮ່ວມກັນໃນກິດຈະກຳການຮຽນຮູ້. ສະພາບແວດ ລ້ອມການຮຽນຮູ້ຮ່ວມກັນສາມາດມີສ່ວນຮ່ວມທັງກິດຈະກຳທີ່ເປັນທາງການ ແລະ ບໍ່ເປັນທາງການ ແລະ ອາດຈະບໍ່ລວມເຖິງການປະເມີນໂດຍກົງ. ຕົວຢ່າງ, ້ນັກສຶກສາຄູ່ເຮັດວຽກມອບຫມາຍຮ່ວມກັນໃນການຂຽນໂປຣແກຣມ; ນັກສຶກສາກຸ່ມນ້ອຍໆສິນທະນາຄຳຕອບທີ່ເປັນໄປໄດ້ຕໍ່ກັບຄຳຖາມຂອງອາຈານໃນ ລະຫວ່າງການບັນຍາຍ; ແລະ ນັກຮຽນເຮັດວຽກຮ່ວມກັນນອກຫ້ອງຮຽນເພື່ອຮຽນຮູ້ແນວຄວາມຄິດໃໝ່. ການຮຽນຮູ້ການຮ່ວມມືແມ່ນແຕກຕ່າງຈາກ ໂຄງການທີ່ນັກຮຽນ "divide and conquer." ເມື່ອນັກຮຽນແບ່ງວຽກກັນ, ແຕ່ລະຄົນຮັບຜິດຊອບພຽງແຕ່ສ່ວນຫນຶ່ງຂອງການແກ້ໄຂບັນຫາ ແລະ ຈະບໍ່ ຄ່ອຍມີບັນຫາຫຍັງໃນການເຮັດວຽກຮ່ວມກັບຄົນອື່ນໃນທີມ. ໃນສະພາບແວດລ້ອມການເຮັດວຽກຮ່ວມກັຍ, ນັກຮຽນມີສ່ວນຮ່ວມໃນການສິນທະນາ ປຶກສາຫາລືເຊິ່ງກັນແລະກັນ.

- Q1. ຂຽນຂັ້ນຕອນວິທີທີ່ຊອກຫາອີງປະກອບທີ່ໃຫຍ່ທີ່ສຸດອັນດັບທີ K, ໃຫ້ N ອີງປະກອບທີ່ບໍ່ມີລຳດັບ. ຫຼັງຈາກການແກ້ໄຂບັນຫາດ້ວຍສອງວິທີການຂ້າງເທິງນີ້, ວິເຄາະວ່າວິທີການໃດທີ່ມີປະສິດທິພາບຫຼາຍກວ່າ.
- ທ່ານສາມາດສິ່ງຄືນອົງປະກອບທີ K ຫຼັງຈາກໃຊ້ຟັງຊັນການຈັດລຽງ.
- ທ່ານສາມາດນຳໃຊ້ຟັງຊັນ partition() ເພື່ອເຮັດໃຫ້ການເອິ້ນໃຊ້ recursive ຈົນກ່ວາ pivot ເປັນອົງປະກອບທີ K.



SAMSUNG

Together for Tomorrow! Enabling People

Education for Future Generations

©2021 SAMSUNG. All rights reserved.

Samsung Electronics Corporate Citizenship Office holds the copyright of book.

This book is a literary property protected by copyright law so reprint and reproduction without permission are prohibited.

To use this book other than the curriculum of Samsung Innovation Campus or to use the entire or part of this book, you must receive written consent from copyright holder.