

FACULTY OF ENGINEERING  
CHULALONGKORN UNIVERSITY  
2110328 DATA STRUCTURE AND ALGORITHM  
Year I, First Semester, Final Examination, Dec 1, 2023 11:00-16:00

---

ชื่อ-นามสกุล.....เลขประจำตัว.....ตอนเรียนที่.....เลขที่ใน CR58.....

หมายเหตุ

1. ข้อสอบมีทั้งหมด 5 ข้อ ในกระดาษคำถามคำตอบ 9 หน้า
2. ไม่อนุญาตให้นำตำราและเอกสารใดๆ เข้าในห้องสอบ
3. ไม่อนุญาตให้ใช้เครื่องคำนวณใดๆ
4. ห้ามการหยิบยื่นสิ่งใดๆ ทั้งสิ้น จากผู้สอบอื่นๆ เว้นแต่เจ้าหน้าที่ควบคุมการสอบจะหยิบยื่นให้
5. ห้ามนำส่วนใดส่วนหนึ่งของข้อสอบและสมุดคำตอบออกจากห้องสอบ
6. ผู้เข้าสอบสามารถออกจากห้องสอบได้ หลังจากผ่านการสอบไปแล้ว 45 นาที
7. เมื่อหมดเวลาสอบ ผู้เข้าสอบต้องหยุดการเขียนใดๆ ทั้งสิ้น
8. **นิสิตกระทำผิดเกี่ยวกับการสอบ ตามข้อบังคับจุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย มีโทษ คือ พ้นสภาพการเป็นนิสิต หรือ ได้รับสัญลักษณ์ F ในรายวิชาที่กระทำผิด และอาจพิจารณาให้ถอนรายวิชาอื่นทั้งหมดที่ลงทะเบียนไว้ในภาคการศึกษานี้**

ห้ามนิสิตพกโทรศัพท์และอุปกรณ์สื่อสารไว้กับตัวระหว่างสอบ หากตรวจพบจะถือว่า  
นิสิตกระทำผิดเกี่ยวกับการสอบ อาจต้องพ้นสภาพการเป็นนิสิต หรือ ให้ได้รับ F และ  
อาจพิจารณาให้ถอนรายวิชาอื่นทั้งหมดที่ลงทะเบียนไว้ในภาคการศึกษานี้

\* ร่วมรณรงค์การไม่กระทำผิดและไม่ทุจริตการสอบ \*

ข้าพเจ้ายอมรับในข้อกำหนดที่กล่าวมานี้ ข้าพเจ้าเป็นผู้ทำข้อสอบนี้ด้วยตนเองโดยมิได้รับการช่วยเหลือ หรือให้ความช่วยเหลือ ในการทำข้อสอบนี้

ลงชื่อนิสิต.....

วันที่.....

- ใช้ดินสอเขียนคำตอบได้
- ให้เขียนเลขที่ในใบเซ็นชื่อเข้าสอบทุกหน้า
- หากพื้นที่สำหรับเขียนคำตอบไม่เพียงพอ ให้เขียนไว้ด้านหลังของหน้านั้น ห้ามเขียนข้ามไปหน้าอื่น และให้ระบุไว้ในพื้นที่สำหรับเขียนคำตอบว่า “มีต่อด้านหลัง”

## Part I ให้เติมคำลงในช่องว่างที่กำหนดไว้

1. (5 คะแนน) จงวิเคราะห์เวลาการทำงานของฟังก์ชันข้างล่างนี้ (ในรูปของ  $\Theta$  ของฟังก์ชัน  $n$ )

<pre>int method1(int n) {     s = 0;     for (int i=1; i&lt;=n; i++) s++;     for (int i=n; i&gt;=1; i--) s++;     return s; }</pre>	<b>method1</b> ใช้เวลา เป็น $\Theta(?)$
<pre>int method2(vector&lt;int&gt; &amp;a){     int s = 0;     for (int i = 0; i &lt; a.length ; i++)         for (int j = i; j &gt;= 0 ; j--)             s = a[i] - a[j];     return s }</pre>	<b>method2</b> ใช้เวลา เป็น $\Theta(?)$ (ให้ $n$ คือขนาดของ $a$ )
<pre>int method3(int n) {     if (n&gt;0) {         method3(n-3);         method3(n-3);     } }</pre>	<b>method3</b> ใช้เวลา เป็น $\Theta(?)$
<pre>method4(int n) {     s = 0;     for (int i=1; i&lt;=n; i++)         for (int j=1; j&lt;=n; j++)             if (i==j)                 for (int k = 0; k &lt; n; k++)                     s++;     return s; }</pre>	<b>method4</b> ใช้เวลา เป็น $\Theta(?)$
<pre>int method5(int n, int x) { // 0 &lt;= x &lt; n     int sum = 0;     for (int i = 0; i &lt; n; i++) {         sum = sum + i;         int f = 0;         while(f &lt; n) { sum += f++; }         if (i == x) return sum;     } }</pre>	<b>method5</b> ใช้เวลา เป็น $\Theta(?)$

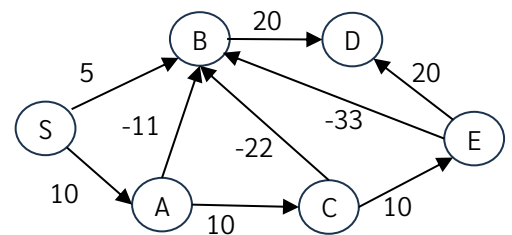
2. (4 คะแนน) สมมติให้ AVL Tree มีข้อมูลอยู่ภายในจำนวน 4 ตัว คือ 1, 2, 3, 4

- 2.1. มี AVL Tree ที่ต้นที่แตกต่างกันที่มีข้อมูลดังกล่าว \_\_\_\_\_
- 2.2. จงวาด AVL Tree ทุกรูปแบบที่เป็นไปได้ (ให้ระบุค่าในปมด้วย)

3. (4 คะแนน) จากส่วนของโปรแกรมต่อไปนี้ จงวาด Recursion Tree เมื่อมีการเรียกฟังก์ชัน t(10)

```
void test(int n) {
    if (n > 0) {
        if (n % 2 == 0) {
            test(n/2);
            test(n/2);
        } else {
            test(n-1)
        }
    }
}
```

4. (5 คะแนน) จากกราฟด้านล่างนี้ เราต้องการหา shortest path จากปม s โดยใช้ algorithm ของ Bellman-Ford ให้  $D(a,b)$  คือระยะทางสั้นสุดจากปม s ไปยังปม b ที่ใช้เส้นเชื่อมไม่เกิน a จงเติมค่าของ  $D(a,b)$  ลงในตารางข้างล่างนี้



	S	A	B	C	D	E
0	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$
1						
2						
3						
4						
5						

## Part II คำถามแบบตัวเลือก (เขียนคำตอบลงในกระดาษคำตอบเท่านั้น)

ในข้อย่อยต่อไปนี้จะตอบโดยเลือกคำตอบที่ถูกต้องที่สุด แต่ละข้อย่อยมีคะแนน 1 คะแนน หากไม่ตอบในข้อใด จะได้คะแนน 0 แต่ถ้าหากตอบผิดในข้อใด จะได้คะแนน -0.5 ต่อข้อย่อย อย่างไรก็ตาม ถึงแม้จะตอบผิดจนได้คะแนนรวมติดลบ จะถือว่าข้อนี้ได้คะแนนเป็น 0 **\*\*ให้เขียนคำตอบลงในกระดาษคำตอบเท่านั้น\*\***

### ส่วนวิชา Data Structure

#### 5. จงตอบคำถามต่อไปนี้

5.1. ความซับซ้อนของเวลาในการเข้าถึงข้อมูลใน C++ `std::vector` โดยใช้ `operator[]` คืออะไร?

- ก.  $O(1)$
- ข.  $O(\log n)$
- ค.  $O(n)$
- ง.  $O(n \log n)$

5.2. ความซับซ้อนของเวลาในการเข้าถึงข้อมูลใน C++ `std::map` โดยใช้ `operator[]` คืออะไร?

- ก.  $O(1)$
- ข.  $O(\log n)$
- ค.  $O(n)$
- ง.  $O(n \log n)$

5.3. ให้ `s` เป็น `std::set<int>` และให้ `it` เป็น iterator ที่ชี้ไปยังข้อมูลบางตัวของ `s` คำสั่งใดต่อไปนี้จะทำให้ `it` ถูกทำให้อันไม่ `valid` อีกต่อไป?

- ก. `s.begin()`
- ข. `s.insert(30)`
- ค. `s.size()`
- ง. ไม่มีข้อถูก

5.4. ข้อใดที่เป็นการเริ่มต้นใช้งาน `vector` ของจำนวนเต็ม 10 ตัว โดยแต่ละตัวถูกกำหนดค่าเป็น 5 อย่างถูกต้อง?

- ก. `std::vector<int> v(10, 5);`
- ข. `std::vector<int> v = {10, 5};`
- ค. `std::vector<int> v(5, 10);`
- ง. `std::vector<int> v(10, 5);`

5.5. ข้อใดเป็นความจริงเกี่ยวกับ iterators ของ `vector` หลังจากที่มีการจัดสรรพื้นที่ใหม่?

- ก. Iterator ทั้งหมดยังคงใช้งานได้
- ข. เฉพาะ iterator `end()` ที่ยังใช้งานได้
- ค. Iterator ทั้งหมดไม่สามารถใช้งานได้
- ง. เฉพาะ iterator `begin()` ที่ยังใช้งานได้

5.6. ในกรณีใดที่ iterator ของ `vector` ใน C++ จะถูกทำให้อันไม่ `valid` อีกต่อไป?

- ก. การใช้ `push_back()` เมื่อ `vector` มีความจุเพียงพอ
- ข. การใช้ `resize()` เพื่อลดขนาดของ `vector`
- ค. การใช้ `reserve()` เพื่อเพิ่มความจุของ `vector`
- ง. การใช้ `clear()` เพื่อลบข้อมูลทั้งหมดออกจาก `vector`

5.7. ปัญหาที่อาจเกิดขึ้นจากการเพิ่มขนาดของ `vector` ใน C++ ด้วยการเพิ่มเล็กน้อยบ่อยครั้งโดยใช้ `push_back()` คืออะไร?

- ก. อาจนำไปสู่การรั่วของหน่วยความจำ
- ข. อาจทำให้เกิดการจัดสรรหน่วยความจำใหม่บ่อยครั้ง, นำไปสู่ปัญหาประสิทธิภาพ
- ค. อาจทำให้ข้อมูลใน `vector` ไม่สามารถถูกลบได้
- ง. เพิ่มความซับซ้อนของเวลาในการเข้าถึงข้อมูลเป็น  $O(n)$

5.8. การดำเนินการใดที่ไม่ได้รับการสนับสนุนโดยตรงจาก `std::stack` ใน C++?

- ก. `push()`
- ข. `pop()`
- ค. `top()`
- ง. `at()`

5.9. คุณตรวจสอบจำนวนข้อมูลใน `stack` ของ C++ ได้อย่างไร?

- ก. `stack.size()`
- ข. `stack.length()`
- ค. `stack.count()`
- ง. `stack.capacity()`

5.10. เมธอดใดที่ใช้เพื่อลบข้อมูลบนสุดออกจาก `stack` ใน C++?

- ก. `erase()`
- ข. `delete()`
- ค. `pop()`
- ง. `remove()`

5.11. ปัญหาที่อาจเกิดขึ้นเมื่อคัดลอก `std::stack` ที่มีจำนวนข้อมูลจำนวนมากคืออะไร?

- ก. การทำสำเนา `stack` ไม่ได้รับอนุญาตใน C++
- ข. อาจนำไปสู่ปัญหาเรื่องประสิทธิภาพเนื่องจากการมีข้อมูลจำนวนมาก
- ค. ข้อมูลใน `stack` ใหม่จะอยู่ในลำดับที่กลับด้าน
- ง. การคัดลอก `stack` อาจทำให้ข้อมูลใน `stack` เดิมเสียหาย

5.12. ในการตรวจสอบเครื่องหมายวงเล็บของข้อมูล `([{}])` โดยใช้ `stack` นั้น เมื่อเราตรวจพบว่ามีข้อผิดพลาดขึ้นใน `stack` ยังมีข้อมูลอยู่ที่ตัว

- ก. 2
- ข. 3
- ค. 4
- ง. 5

5.13.การดำเนินการใดที่สามารถทำได้กับ queue ใน C++?

- ก. เข้าถึงข้อมูลตรงกลาง
- ข. เข้าถึงข้อมูลแบบสุ่ม
- ค. เพิ่มข้อมูลที่ด้านหลัง
- ง. การเรียงลำดับข้อมูล

5.14.ข้อใดเป็นความจริงเกี่ยวกับขนาดของ queue ใน C++ หลังจากเรียก queue::pop()?

- ก. ขนาดเป็นศูนย์เสมอ
- ข. ขนาดยังคงเหมือนเดิมหาก queue เป็นว่าง
- ค. ขนาดลดลงหนึ่ง ยกเว้นถ้า queue เป็นว่าง
- ง. ขนาดเพิ่มขึ้นหนึ่ง

5.15.ในการทำงานเกี่ยวกับการเปลี่ยนขนาดของคิววงกลมแบบไดนามิกที่ใช้ array, ปัจจัยสำคัญที่ควรพิจารณาในการดำเนินการ resize คืออะไร?

- ก. หัวของคิวต้องถูกจัดให้อยู่ตรงกับจุดเริ่มต้นของ array เสมอ
- ข. ข้อมูลต้องถูกจัดเรียงใหม่เพื่อรักษาลำดับแบบวงกลมใน array ใหม่
- ค. ต้องรีเซ็ตดัชนีท้ายหลังจากการเปลี่ยนขนาด
- ง. ขนาดสูงสุดของคิวควรเพิ่มเป็นสองเท่าในทุกๆ การเปลี่ยนขนาด

5.16.ในการวิเคราะห์ความซับซ้อน, สัญลักษณ์ Omega ( $\Omega$ ) หมายถึงอะไร?

- ก. ขอบเขตล่างของเวลาทำงานของอัลกอริทึม
- ข. ขอบเขตบนของเวลาทำงานของอัลกอริทึม
- ค. เวลาทำงานที่แน่นอนของอัลกอริทึม
- ง. เวลาทำงานเฉลี่ยของอัลกอริทึม

5.17.ความซับซ้อนของเวลาในการแทรกข้อมูลลงในอาร์เรย์ที่เรียงลำดับแล้วของ n ข้อมูลคืออะไร?

- ก.  $O(1)$
- ข.  $O(\log n)$
- ค.  $O(n)$
- ง.  $O(n \log n)$

5.18.ความซับซ้อนของเวลาสำหรับการเดินทางผ่านต้นไม้ทวิภาคแบบสมดุล (in-order traversal) ที่มีโหนด n โหนดคืออะไร?

- ก.  $O(n)$
- ข.  $O(\log n)$
- ค.  $O(n \log n)$
- ง.  $O(n^2)$

5.19.ความซับซ้อนของเวลาในการเพิ่มโหนดใหม่ที่ต้นของ linked list คืออะไร?

- ก.  $O(1)$
- ข.  $O(\log n)$
- ค.  $O(n)$
- ง.  $O(n^2)$

5.20.ความซับซ้อนของเวลาในการเข้าถึงโหนดที่ n ใน singly linked list คืออะไร?

- ก.  $O(1)$

ข.  $O(\log n)$

ค.  $O(n)$

ง.  $O(n \log n)$

5.21.ใน doubly linked list, ถ้าคุณมี pointer ไปยัง node หนึ่ง (ไม่ใช่หัวหรือท้ายของ list), จำนวนการอัปเดต pointer ขั้นต่ำที่จำเป็นในการลบ node นี้คืออะไร?

- ก. 1
- ข. 2
- ค. 4
- ง. 6

5.22.ใน circular doubly linked list, ปมหัว และ ปมท้าย ถูกเชื่อมโยงกันอย่างไร?

- ก. pointer ก่อนหน้าของหัวและ pointer ถัดไปของท้ายเป็น NULL.
- ข. pointer ก่อนหน้าของหัวชี้ไปที่ท้าย, และ pointer ถัดไปของท้ายชี้ไปที่หัว.
- ค. หัวและท้ายไม่ได้ถูกเชื่อมโยงโดยตรง แต่ถูกระบุด้วย pointer แยกต่างหาก.
- ง. list ไม่มีหัวและท้ายในแบบที่เข้าใจโดยทั่วไป.

5.23.ข้อใดอธิบาย max-heap ได้ดีที่สุด?

- ก. Binary heap ที่มีค่าของแต่ละโหนดมากกว่าหรือเท่ากับค่าของลูกๆ ของมัน
- ข. Binary heap ที่มีค่าของแต่ละโหนดน้อยกว่าหรือเท่ากับค่าของลูกๆ ของมัน
- ค. Binary heap ที่อนุญาตให้มีค่าซ้ำ
- ง. Binary heap ที่ไม่อนุญาตให้มีค่าซ้ำ

5.24.ความซับซ้อนของเวลาในการแทรกข้อมูลใน binary heap คืออะไร?

- ก.  $O(1)$
- ข.  $O(\log n)$
- ค.  $O(n)$
- ง.  $O(n \log n)$

5.25.ใน min-heap, ข้อมูลที่มีขนาดเล็กที่สุดจะพบได้ที่ไหน?

- ก. ที่โหนดใบซ้ายสุด
- ข. ที่โหนดใบขวาสุด
- ค. ที่โหนดราก
- ง. ที่โหนดใบใดๆ

5.26.ข้อใดเป็นกรณีการใช้งานทั่วไปสำหรับ binary heap?

- ก. เรียงลำดับข้อมูลตามลำดับเพิ่มขึ้น
- ข. การใช้งานเป็น priority queues
- ค. การสมดุล binary search trees
- ง. การเก็บข้อมูลในลักษณะที่ไม่เป็นเส้นตรง

5.27.สำหรับ binary heap ที่ถูกแทนที่ด้วย array, ความซับซ้อนของเวลาสำหรับการดำเนินการ fixdown ที่โหนดที่มีความสูง h คืออะไร?

- ก.  $O(\log n)$
- ข.  $O(n)$
- ค.  $O(h)$
- ง.  $O(1)$

5.28.คุณสมบัตพื้นฐานของ Binary Search Tree (BST) คืออะไร?

- ก. แต่ละโหนดมีลูกได้มากที่สุดสองตัว
- ข. ลูกทางซ้ายของโหนดมีค่าน้อยกว่าโหนดเสมอ
- ค. ลูกทางขวาของโหนดมีค่าน้อยกว่าหรือเท่ากับโหนด
- ง. ลูกทางซ้ายของโหนดมีค่าน้อยกว่าหรือเท่ากับโหนด และลูกทางขวามีค่ามากกว่าหรือเท่ากับโหนด

5.29.ข้อใดเป็นความจริงเกี่ยวกับการเดินทางแบบ inorder ของ BST?

- ก. มันสร้างรายการที่เรียงลำดับค่าจากมากไปน้อยเสมอ
- ข. มันสร้างรายการที่เรียงลำดับค่าจากน้อยไปมากเสมอ
- ค. มันได้ผลลัพธ์เป็นรายการที่แต่ละข้อมูลเป็นผลรวมของลูกๆ
- ง. มันให้ค่าในลำดับที่ถูกใส่เข้าไปในต้นไม้

5.30.ความซับซ้อนของเวลาในการค้นหาค่าใน BST ที่สมดุลคืออะไร?

- ก.  $O(1)$
- ข.  $O(\log n)$
- ค.  $O(n)$
- ง.  $O(n \log n)$

5.31.AVL tree คืออะไร?

- ก. Binary search tree ที่ความต่างของความสูงระหว่าง subtree ซ้ายและขวาของโหนดใดๆ มีไม่เกินหนึ่ง
- ข. Binary tree ที่แต่ละโหนดมีลูกได้ไม่เกินสาม
- ค. Binary search tree ที่แต่ละโหนดมีจำนวนโหนดเท่ากันใน subtree ซ้ายและขวา
- ง. Complete binary tree ที่เป็น binary search tree ด้วย

5.32.Balance Value ของโหนดใน AVL tree แสดงถึงอะไร?

- ก. ความต่างของจำนวนโหนดใน subtree ซ้ายและขวา
- ข. ความต่างของความสูงระหว่าง subtree ซ้ายและขวา
- ค. จำนวนโหนดทั้งหมดใน subtree ที่มีรากที่โหนดนั้น
- ง. ความลึกของโหนดในต้นไม้

5.33.วัตถุประสงค์ของการหมุนใน AVL tree คืออะไร?

- ก. เพื่อให้ต้นไม้เป็น complete binary tree
- ข. เพื่อให้แน่ใจว่าคุณสมบัติของ binary search tree ยังคงอยู่
- ค. เพื่อปรับสมดุลต้นไม้เมื่อเงื่อนไขความต่างของความสูงถูกละเมิด
- ง. เพื่อเพิ่มความสูงของต้นไม้เพื่อประสิทธิภาพในการค้นหาที่ดีขึ้น

5.34.ให้ a เป็น `cp::map_avl` และ b เป็น `cp::map_bst` โดยที่ทั้ง a และ b มีข้อมูลเหมือนกัน ข้อใดผิด

- ก. ต้นไม้ของ a มีความสูงน้อยกว่า b เสมอ
- ข. ทั้ง a และ b ใช้พื้นที่หน่วยความจำเท่ากันเสมอ
- ค. ปมรากของ a และ b เก็บข้อมูลที่มีค่าเท่ากันเสมอ
- ง. ผิดทุกข้อ

5.35.ความซับซ้อนของเวลาในการแทรกใน AVL tree คืออะไร?

- ก.  $O(1)$
- ข.  $O(\log n)$
- ค.  $O(n)$
- ง.  $O(n \log n)$

## ส่วนวิชา Algorithm

5.36.อัลกอริทึมการเรียงลำดับในข้อใดที่ไม่เสถียร (รักษาลำดับก่อนหลังของข้อมูลที่คีย์เท่ากัน)?

- ก. Merge Sort
- ข. Bubble Sort
- ค. Quick Sort
- ง. Insertion Sort

5.37.ความซับซ้อนของเวลาในการเรียงลำดับด้วย Heap Sort ในกรณีที่แย่ที่สุด, ปานกลาง, และแย่งที่สุดคืออะไร?

- ก.  $O(n \log n)$  ในทุกกรณี
- ข.  $O(n)$  ในกรณีที่แย่ที่สุด,  $O(n \log n)$  ในกรณีปานกลางและแย่งที่สุด
- ค.  $O(n^2)$  ในทุกกรณี
- ง.  $O(n \log n)$  ในกรณีที่แย่ที่สุด,  $O(n^2)$  ในกรณีแย่งที่สุด

5.38.ส่วนใดในอัลกอริทึม Quick Sort ที่มีบทบาทสำคัญกับความซับซ้อนของเวลาที่ต่ำที่สุด?

- ก. การเลือก pivot element
- ข. ความลึกของการเรียกฟังก์ชันแบบเรียกตัวเอง
- ค. วิธีการแบ่ง sub-arrays
- ง. การใช้ array รองสำหรับเก็บผลลัพธ์ชั่วคราว

5.39.อัลกอริทึมการเรียงลำดับใดที่มีประสิทธิภาพสูงที่สุดสำหรับการเรียงลำดับข้อมูลที่เก็บด้วย linked lists? (และหากต้องมีการเก็บรายการข้อมูลชั่วคราว ก็ต้องใช้ linked list ในการเก็บเช่นกัน)

- ก. Quick Sort
- ข. Heap Sort
- ค. Merge Sort
- ง. Bubble Sort

5.40. ข้อใดอธิบายถึงอัลกอริทึมการค้นหาแบบ Brute Force ได้ดีที่สุด?

- ก. อัลกอริทึมที่ลองทุกโซลูชันเพื่อหาโซลูชันที่ถูกต้อง
- ข. อัลกอริทึมค้นหาที่มีประสิทธิภาพสูงซึ่งใช้ heuristic ขั้นสูง
- ค. อัลกอริทึมที่แบ่งปัญหาออกเป็นปัญหาย่อย
- ง. อัลกอริทึมค้นหาที่ใช้การสุ่มเพื่อหาโซลูชัน

5.41. ข้อจำกัดหลักของอัลกอริทึมการค้นหาแบบบรูตฟอร์สคืออะไร?

- ก. ไม่สามารถนำมาใช้กับปัญหาที่ซับซ้อนได้
- ข. มีประสิทธิภาพเกินไปและอาจมองข้ามโซลูชันที่ดีกว่า
- ค. ต้องการพื้นที่หน่วยความจำมาก
- ง. อาจช้าสำหรับพื้นที่ปัญหาขนาดใหญ่

5.42. ลักษณะสำคัญของอัลกอริทึม divide and conquer คืออะไร?

- ก. การแบ่งปัญหาออกเป็นปัญหาย่อยขนาดเล็ก, แก้ไขแต่ละปัญหาย่อยอย่างอิสระ, และรวมผลลัพธ์เข้าด้วยกัน
- ข. การแก้ปัญหาโดยวิธีการวนซ้ำโดยใช้ลูปเดียว
- ค. การใช้ thread หลายตัวเพื่อแก้ไขส่วนต่างๆ ของปัญหาพร้อมกัน
- ง. การแบ่งข้อมูลเป็นสองส่วนเท่าๆ กันและจากนั้นจึงเรียงลำดับแต่ละส่วน

5.43. อัลกอริทึมแบบ divide and conquer ที่มีสมการการเกิดซ้ำ  $T(n) = 2T(n/2) + n^2$  ความซับซ้อนของเวลาของอัลกอริทึมนี้ตาม Master Theorem คืออะไร?

- ก.  $O(n^2)$
- ข.  $O(n^2 \log n)$
- ค.  $O(n \log n)$
- ง.  $O(n^3)$

5.44. ในอัลกอริทึมแบบ divide and conquer สำหรับปัญหาคู่จุดที่ใกล้ที่สุด, ขั้นตอนสำคัญที่ดำเนินการหลังจากแบ่งจุดคืออะไร?

- ก. เรียงจุดตามพิกัด x
- ข. การรวมครึ่งกลับมาในเวลาเชิงเส้น
- ค. ตรวจสอบคู่จุดที่ใกล้กันข้ามเส้นแบ่ง
- ง. คำนวณระยะทางใหม่สำหรับทุกคู่จุด

5.45. ความแตกต่างหลักระหว่าง dynamic programming กับวิธีการ divide and conquer คืออะไร?

- ก. dynamic programming แก้ปัญหาโดยวิธีการเรียกซ้ำเท่านั้น, ในขณะที่ divide and conquer ไม่ทำเช่นนั้น
- ข. divide and conquer แบ่งปัญหาออกเป็นปัญหาย่อยที่ไม่ซ้อนทับกัน, ในขณะที่ dynamic programming ใช้เมื่อปัญหาย่อยมีการซ้อนทับ
- ค. dynamic programming ไม่สามารถใช้สำหรับปัญหาที่เกี่ยวข้องกับการหาค่าที่ดีที่สุด

ง. การแก้ปัญหาโดยใช้ divide and conquer มักจะเร็วกว่าการใช้ dynamic programming เสมอ

5.46. คุณสมบัติใดที่จำเป็นสำหรับปัญหาที่จะถูกแก้ไขโดยใช้ dynamic programming?

- ก. Greedy Property
- ข. Optimal Substructure
- ค. Recursive Structure
- ง. Divisibility

5.47. เราจะสามารถลดหน่วยความจำที่ต้องใช้ในการ ปัญหา 0/1 knapsack ด้วย dynamic programming ได้อย่างไร?

- ก. โดยใช้เพียง array เดียวในการเก็บสถานะปัจจุบันและสถานะก่อนหน้า
- ข. โดยการบีบอัดพื้นที่สถานะโดยใช้ฟังก์ชันแฮช
- ค. โดยการนำไปใช้แบบเรียกตัวเองโดยไม่มีตารางการจดจำ
- ง. โดยการแบ่งปัญหาค้นหาออกเป็นปัญหาย่อยที่อิสระต่อกัน

5.48. ในปัญหา Matrix Chain Multiplication เป้าหมายหลักของวิธีการ dynamic programming คืออะไร?

- ก. การหาผลคูณของเมทริกซ์
- ข. การคำนวณผลคูณที่ใหญ่ที่สุดที่เป็นไปได้ของมิติเมทริกซ์
- ค. การกำหนดลำดับการคูณที่ลดจำนวนการคูณสเกลาร์ทั้งหมดให้น้อยที่สุด
- ง. การลดปัญหาลงเป็นการบวกเมทริกซ์แทนการคูณ

5.49. พิจารณาเกมที่ผู้เล่นสองคนผลัดเลือกตัวเลขจากปลายทั้งสองของอาร์เรย์ ความซับซ้อนของเวลาของโซลูชัน dynamic programming ในการหาผลรวมสูงสุดของตัวเลขที่เลือกที่เป็นไปได้สำหรับผู้เล่นคนแรกโดยสมมติว่าทั้งสองผู้เล่นเล่นอย่างดีที่สุดคืออะไร เมื่อตอนเริ่มมีอาร์เรย์มีตัวเลขอยู่ n ตัว?

- ก.  $O(2^n)$
- ข.  $O(n^3)$
- ค.  $O(n^2)$
- ง.  $O(n)$

5.50. ในปัญหาการเลือกกิจกรรม (activity selection problem), ทำไมอัลกอริทึมที่โลภของการเลือกกิจกรรมที่มีเวลาจบเร็วที่สุดจึงผลิตโซลูชันที่เหมาะสมที่สุดเสมอ?

- ก. เพราะมันทำให้เหลือพื้นที่มากที่สุดสำหรับกิจกรรมที่เหลือ
- ข. เพราะมันเลือกกิจกรรมที่มีระยะเวลาสั้นที่สุดเสมอ
- ค. เพราะมันทำให้อาจเลือกกิจกรรมที่ทำได้สูงสุดในเวลาน้อยที่สุด
- ง. เพราะกิจกรรมที่มีเวลาจบเร็วเสมอมีย่านกว้างกว่า

5.51. ปัญหาใดต่อไปนี้เป็นปัญหาที่แก้ได้อย่างเหมาะสมโดยใช้อัลกอริทึมที่โลภ?



- ก. การหา minimum spanning tree ของกราฟ
- ข. การหาเส้นทางที่สั้นที่สุดในกราฟจากจุดเริ่มต้นไปยังทุกจุด
- ค. ปัญหาการเปลี่ยนเหรียญสำหรับรายการเหรียญแบบใดก็ได้ที่กำหนด
- ง. การจัดตารางงานบนเครื่องจักรเดียวเพื่อลดความล่าช้าทั้งหมด

5.52. เหตุผลหลักที่ปัญหา knapsack แบบ fractional สามารถแก้ไขได้อย่างเหมาะสมโดยใช้อัลกอริทึมที่โลภแตกต่างจากปัญหา knapsack แบบ 0/1 อย่างไร?

- ก. ของสามารถถูกแบ่งออกเป็นส่วนเล็กๆ ได้
- ข. มีของจำนวนจำกัด
- ค. อัตราส่วนกำไรต่อน้ำหนักของของแต่ละชิ้นเป็นค่าคงที่เสมอ
- ง. ความจุของถุงแปรผันได้

5.53. คุณมีตาราง 2 มิติที่บางเซลล์มีสิ่งกีดขวาง คุณจะใช้อัลกอริทึมอะไรเพื่อหาจำนวนเส้นทางที่ไม่ซ้ำกันจากมุมบนซ้ายไปยังมุมล่างขวา โดยที่คุณสามารถเคลื่อนที่ได้เฉพาะลงหรือขวาเท่านั้น?

- ก. ใช้ตาราง memoization เพื่อเก็บจำนวนวิธีในการเข้าถึงแต่ละเซลล์โดยพิจารณาอุปสรรค
- ข. คำนวณจำนวนเส้นทางทั้งหมดโดยไม่มีอุปสรรคและหักล้างเส้นทางที่ผ่านอุปสรรค
- ค. ใช้วิธีการเรียกซ้ำที่กลับมาทันทีเมื่อพบอุปสรรค
- ง. ใช้อัลกอริทึมแบบละโมภเพื่อเลือกเส้นทางที่มีอุปสรรคน้อยที่สุดเสมอจากแต่ละช่องแล้วนำมาบวกกัน

5.54. ปัญหาการแบ่งส่วนถามว่าเซตที่กำหนดสามารถแบ่งออกเป็นสอง subset ได้หรือไม่ เพื่อให้ผลรวมขององค์ประกอบในทั้งสอง subset เท่ากัน วิธีการ dynamic programming ในการแก้ปัญหานี้คืออะไร?

- ก. รวมทุกข้อมูลและตรวจสอบว่าผลรวมทั้งหมดเป็นเลขคู่หรือคี่
- ข. แบ่งเซตเป็นสองส่วนแบบเรียกซ้ำและตรวจสอบว่าทั้งสองส่วนมีผลรวมเท่ากันหรือไม่
- ค. เรียงลำดับเซตและใช้สองตัวชี้จากท้ายทั้งสองข้างเพื่อหาการแบ่ง
- ง. ใช้ตาราง dynamic programming 2 มิติเพื่อติดตามผลรวมที่สามารถทำได้ด้วย subset ที่มีขนาดเพิ่มขึ้น

5.55. คุณสามารถตรวจจบบ cycle ในกราฟระบุทิศทางได้อย่างไร?

- ก. โดยการตรวจสอบว่ากราฟเชื่อมต่อกันหรือไม่
- ข. โดยใช้การค้นหาแบบกว้างออกไป (BFS) และตรวจสอบ edge ทางข้าม
- ค. โดยการตรวจสอบว่าทุกปมมีดีกรีเป็นคู่หรือไม่
- ง. โดยใช้การค้นหาแบบลึกลงไป (DFS) และตรวจสอบ edge ย้อนกลับ

5.56. สถานการณ์ใดที่ topological ของกราฟระบุทิศทางเป็นประโยชน์?

- ก. เมื่อหาเส้นทางที่สั้นที่สุดในกราฟ
- ข. เมื่อค้นหา weakly connected component
- ค. เมื่อพยายามตรวจจบบ cycle ในกราฟที่ไม่มีทิศทาง
- ง. เมื่อจัดตารางงานโดยที่งานเป็นปม และ ระบุว่าการใดต้องเสร็จก่อนงานใดด้วยเส้น

5.57. ในกราฟที่ไม่มีน้ำหนัก, BFS ช่วยหาเส้นทางที่สั้นที่สุดระหว่างสองปมได้อย่างไร?

- ก. โดยการเลือกเส้นทางที่มีน้ำหนักน้อยที่สุดเสมอ
- ข. โดยการสำรวจปมทั้งหมดในระดับปัจจุบันก่อนก่อนที่จะเคลื่อนไปยังระดับถัดไป
- ค. โดยใช้คิวลำดับความสำคัญเพื่อเลือกปมถัดไปที่จะเยี่ยมชม
- ง. โดยการติดตามย้อนกลับจากปมปลายทางไปยังปมต้นทาง

5.58. การใช้งานใดต่อไปนี้เป็นการใช้งานทั่วไปของ BFS ในทฤษฎีกราฟ?

- ก. การหาส่วนประกอบที่เชื่อมต่อแบบแข็งแกร่ง
- ข. การคำนวณ minimum spanning tree
- ค. การหา component ที่เชื่อมต่อในกราฟที่ไม่มีทิศทาง
- ง. การแก้ปัญหาการเดินทาง

5.59. คุณสมบัติสำคัญของเมทริกซ์ความเชื่อมโยง (Adjacency Matrix) ของกราฟที่ไม่มีทิศทางคืออะไร?

- ก. เมทริกซ์เป็นเมทริกซ์ที่ผกผันได้เสมอ (Invertible)
- ข. เมทริกซ์เป็นเมทริกซ์ที่สมมาตร (Symmetric)
- ค. ทุกจุดในเมทริกซ์มีค่าเป็น 0 หรือ 1
- ง. ผลรวมในแถวใดๆ มีค่าเท่ากับจำนวนปมในกราฟ

5.60. ในการแทนกราฟทิศทางด้วยเมทริกซ์ความเชื่อมโยง, ค่า 1 ที่ตำแหน่ง (i, j) บ่งบอกถึงอะไร?

- ก. มีเส้นเชื่อมสองทางระหว่างปม i และ j
- ข. มีเส้นเชื่อมจากปม j ไปยังปม i
- ค. ปม i และ j ไม่เชื่อมต่อกัน
- ง. มีเส้นเชื่อมจากปม i ไปยังปม j

5.61. ความซับซ้อนของพื้นที่ในการแทนกราฟที่มีปม n ปมด้วยเมทริกซ์ความเชื่อมโยงคืออะไร?

- ก.  $O(n)$
- ข.  $O(n^2)$
- ค.  $O(\log n)$
- ง.  $O(n \log n)$

5.62. ข้อความใดที่เปรียบเทียบอัลกอริทึม Kruskal และ Prim สำหรับการหา minimum spanning tree (MST) ได้ถูกต้อง?

- ก. อัลกอริทึม Kruskal มีประสิทธิภาพมากกว่าในกราฟหนาแน่น, ในขณะที่ Prim ดีกว่าสำหรับกราฟที่หายาก



- ข. ทั้งสองอัลกอริทึมต้องการให้กราฟถูกเรียงลำดับตามน้ำหนักเส้นเชื่อมก่อนการทำงาน
- ค. ทั้งสองอัลกอริทึมมีความซับซ้อนของเวลาเท่ากันในทุกกรณี
- ง. อัลกอริทึม Kruskal สร้าง MST โดยการเพิ่มเส้นเชื่อม, ในขณะที่ Prim สร้าง MST โดยการเพิ่มปม

5.63. คุณสมบัติใดต่อไปนี้เป็นคุณสมบัติที่จริงของ minimum spanning tree ทุกต้นในกราฟ?

- ก. MST ประกอบด้วยเส้นทางที่สั้นที่สุดระหว่างปมใดๆ สองจุดในกราฟ
- ข. MST มีเส้นเชื่อมมากกว่าต้นไม้อื่นๆ ของกราฟ
- ค. น้ำหนักรวมของ MST น้อยกว่าหรือเท่ากับน้ำหนักของต้นไม้อื่นๆ ในกราฟ
- ง. MST สามารถพบได้เฉพาะในกราฟที่ไม่มีทิศทาง

5.64. อัลกอริทึม minimum spanning tree ใดที่ใช้โครงสร้างข้อมูล disjoint set เป็นหลัก?

- ก. อัลกอริทึม Prim
- ข. อัลกอริทึม Kruskal
- ค. อัลกอริทึม Borůvka
- ง. อัลกอริทึม Dijkstra

5.65. ข้อจำกัดใดต่อไปนี้เป็นข้อจำกัดของอัลกอริทึม Dijkstra สำหรับการหาเส้นทางที่สั้นที่สุด?

- ก. ไม่สามารถใช้กับเส้นทางที่มีน้ำหนักเป็นลบ
- ข. ไม่สามารถใช้กับกราฟที่ไม่มีทิศทาง
- ค. ไม่สามารถหาเส้นทางที่สั้นที่สุดในกราฟที่มีวงจร
- ง. สามารถคำนวณเส้นทางที่สั้นที่สุดจากจุดเริ่มต้นเดียวไปยังจุดหมายปลายทางเดียว

5.66. คุณลักษณะเฉพาะใดของอัลกอริทึม Bellman-Ford เมื่อเปรียบเทียบกับอัลกอริทึม Dijkstra ในการหาเส้นทางที่สั้นที่สุด?

- ก. สามารถจัดการกับกราฟที่มีเส้นทางที่มีน้ำหนักเป็นลบ
- ข. ทำงานเร็วกว่าอัลกอริทึม Dijkstra ในทุกกรณี
- ค. ต้องการให้กราฟไม่มีวงจร
- ง. ไม่จำเป็นต้องระบุจุดเริ่มต้น

5.67. ปัญหาใดที่อัลกอริทึม Floyd-Warshall แก้ไข?

- ก. การหาเส้นทางที่สั้นที่สุดระหว่างทุกคู่ของปมในกราฟที่มีน้ำหนัก
- ข. การกำหนด minimum spanning tree ของกราฟ
- ค. การคำนวณเส้นทางที่สั้นที่สุดจากจุดเริ่มต้นเดียวไปยังปมอื่นๆ ทั้งหมด
- ง. การหาเส้นทางที่ยาวที่สุดในกราฟทิศทางที่ไม่มีวงจร

5.68. ปัญหาเส้นทางที่สั้นที่สุดในกราฟทิศทางที่ไม่มีวงจร (DAG) มักจะถูกแก้ไขอย่างไร?

- ก. โดยใช้เวอร์ชันที่ปรับปรุงของอัลกอริทึม Dijkstra ที่อนุญาตให้มีเส้นทางที่มีน้ำหนักเป็นลบ
- ข. โดยการทำ topological sort ก่อน ตามด้วยการคำนวณระยะทางโดยใช้เวลา linear time
- ค. โดยการประยุกต์ใช้อัลกอริทึม Bellman-Ford
- ง. โดยการถือว่า DAG เป็นกราฟที่ไม่มีทิศทางและใช้อัลกอริทึม Dijkstra

5.69. ความซับซ้อนของเวลาของอัลกอริทึม Dijkstra เมื่อนำไปใช้งานกับ binary heap (priority queue) คืออะไร?

- ก.  $O(V^2)$ , โดยที่  $V$  คือจำนวนของปม
- ข.  $O((V + E) \log V)$ , โดยที่  $V$  คือจำนวนปม และ  $E$  คือจำนวนเส้นเชื่อม
- ค.  $O(V \log V + E)$ , โดยที่  $V$  คือจำนวนปม และ  $E$  คือจำนวนเส้นเชื่อม
- ง.  $O(E \log V)$ , โดยที่  $E$  คือจำนวนเส้นเชื่อม และ  $V$  คือจำนวนปม

5.70. อัลกอริทึม Floyd-Warshall สามารถใช้ในการตรวจจบบางวงจรในกราฟได้หรือไม่?

- ก. ได้, โดยการตรวจสอบค่าที่เป็นลบบนแนวทแยงของเมทริกซ์ระยะทางสั้นที่สุดระหว่างคู่ปม
- ข. ไม่ได้, มันสามารถหาเฉพาะวงจรบวกเท่านั้น
- ค. ได้, โดยการระบุเส้นทางที่มีน้ำหนักเป็นลบ
- ง. ไม่ได้, มันไม่ได้ถูกออกแบบมาเพื่อตรวจจบบางวงจร