FACULTY OF ENGINEERING CHULALONGKORN UNIVERSITY

2110211 INTRODUCTION TO DATA STRUCTURE

Year II, First Semester, Final Examination, Dec 6, 2023, 08:30 - 11.30

ชื่อ-นามสกุล	เลขประจำตัว	ตอนเรียนที่	เลขที่ใน CR58
<u>หมายเหต</u>			

- 1. ข้อสอบมีทั้งหมด 3 ส่วน ส่วนที่หนึ่งคือข้อสอบ 5 ข้อ ในกระดาษคำถามคำตอบ 6 หน้าต่อไปนี้
- 2. ไม่อนุญาตให้น้ำตำราและเอกสารใดๆ เข้าในห้องสอบ
- 3. ไม่อนุญาตให้ใช้เครื่องคำนวณใดๆ
- 4. ห้ามการหยิบยืมสิ่งใดๆ ทั้งสิ้น จากผู้สอบอื่นๆ เว้นแต่เจ้าหน้าที่ควบคุมการสอบจะหยิบยืมให้
- 5. ห้ามนำส่วนใดส่วนหนึ่งของข้อสอบและสมุดคำตอบออกจากห้องสอบ
- 6. ผู้เข้าสอบสามารถออกจากห้องสอบได้ หลังจากผ่านการสอบไปแล้ว 45 นาที
- 7. เมื่อหมดเวลาสอบ ผู้เข้าสอบต้องหยุดการเขียนใดๆ ทั้งสิ้น
- 8. นิสิตกระทำผิดเกี่ยวกับการสอบ ตามข้อบังคับจุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย มีโทษ คือ พ้นสภาพการเป็นนิสิต หรือ ได้รับ สัญลักษณ์ F ในรายวิชาที่กระทำผิด และอาจพิจารณาให้ถอนรายวิชาอื่นทั้งหมดที่ลงทะเบียนไว้ในภาคการศึกษานี้

ห้ามนิสิตพกโทรศัพท์และอุปกรณ์สื่อสารไว้กับตัวระหว่างสอบ หากตรวจพบจะถือว่า นิสิตกระทำผิดเกี่ยวกับการสอบ อาจต้องพ้นสภาพการเป็นนิสิต หรือ ให้ได้รับ F และ อาจพิจารณาให้ถอนรายวิชาอื่นทั้งหมดที่ลงทะเบียนไว้ในภาคการศึกษานี้

* ร่วมรณรงค์การไม่กระทำผิดและไม่ทุจริตการสอบ *

ข้าพเจ้ายอมรับในข้อกำหนดที่กล่าวมานี้ ข้าพเจ้าเป็นผู้ทำข้อสอบนี้ด้วยตนเองโดยมิได้รับการช่วยเหลือ หรือให้ความ ช่วยเหลือ ในการทำข้อสอบนี้

ลงชื่อนิสิต	
าับที่	

- ใช้ดินสอเขียนคำตอบได้
- ให้เขียนเลขที่ในใบเซ็นชื่อเข้าสอบทุกหน้า
- หากพื้นที่สำหรับเขียนคำตอบไม่เพี่ยงพอ ให้เขียนไว้ด้านหลังของหน้านั้น ห้าม เขียนข้ามไปหน้าอื่น และให้ระบุไว้ในพื้นที่สำหรับเขียนคำตอบว่า "มีต่อ ด้านหลัง"

7							77									,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,
	เลขประจำตัว							ห้องสอบ	 เลขที่ใ	นใบเซ็	ในชื่อ	เข้าสอ	າບ		П	หน้าที่ 2
2							111						uii			

- ข้อสอบมี 3 ส่วน ส่วนแรกให้เขียนคำตอบในกระดาษคำตอบเท่านั้น
- ส่วน 2 ให้ทำในระบบ grader เท่านั้น (โจทย์อยู่ในระบบ grader)
- ส่วน 3 สามารถเลือกได้ว่าจะทำในกระดาษหรือทำใน grader

Part I จงเติมคำลงในช่องว่างที่กำหนดไว้

1. (5 คะแนน) จงวิเคราะห์เวลาการทำงานของฟังก์ชันข้างล่างนี้ (ในรูปของ Θ ของฟังก์ชัน n)

```
int method1(int n) {
                                                     method1 ใช้เวลา เป็น \Theta(?)
  std::vector<int> v;
  for (int i=0; i< n; i++) {
    v.clear();
    for (int j=0; j< n; j++)
      v.push_back(1);
int method1(int n) {
                                                     method2 ใช้เวลา เป็น \Theta(?)
  std::vector<int> v(n,0);
  for (int i=0; i< n/2; i++)
    v.erase(v.begin() + n/2 - i - 1);
int method3(int n) {
                                                     method3 ใช้เวลา เป็น \Theta(?)
  cp::map_avl<int,int> m;
  for (int i=0; i< n; i++)
    m[i] = i;
  int sum = 0;
  for (int i=0; i< n/2; i++)
    for (auto &x : m)
      sum+=m[x.first];
  return sum;
void method4(int n) {
                                                     method4 ใช้เวลา เป็น \Theta(?)
  std::list<int> 1;
  for (int i=0; i< n; i++)
    1.insert(l.begin(),0);
  for (int i=0; i< n; i++)
    1.erase(1.begin());
int method5(int n) {
                                                     method5 ใช้เวลา เป็น \Theta(?)
  cp::map_bst<int,int> m;
  for (int i=n; i > 0; i--)
    m[i] = i;
```

2. (5 คะแนน) จงวาดต้นไม้ AVL Tree ที่มีปม n ปม โดยที่แต่ละปมมีค่าอยู่ในช่วง 1 ถึง n โดยไม่ซ้ำกันเลย และ AVL Tree ต้นนี้ จะต้อง มีปมที่มีค่าเป็น a โดยที่ปมที่มีค่าเป็น a+1 นั้นจะต้องอยู่ในความลึกที่ต่างจากปมที่มีค่าเป็น a เท่ากับ 3 ชั้นพอดี โดย AVL Tree ต้นนี้ ต้องมีจำนวนปมน้อยที่สุดเท่าที่เป็นไปได้

77		/////	7////	7////	7777	7////	77					////////		
	เลขประจำตัว							ห้องสอบ	เลขที่ใ	นใบเซ็า	มชื่อเข้ <i>′</i>	าสอบ		หน้าที่ 3
							11							haaaaaaaaaa

3. (4 คะแนน) มี Binary Tree ต้นหนึ่ง (ไม่ใช่ Binary Search Tree) ต้นหนึ่งที่แต่ละปมเก็บข้อมูลจำนวนเต็ม หากเราทำการพิมพ์ข้อมูล ของแต่ละปมในต้นไม้นี้ตามลำดับ ตามลำดับ pre-order traversal จะได้ผลเป็น 1 2 4 3 5 7 8 6 9 10 แต่ถ้าหากพิมพ์ตามลำดับ inorder traversal จะได้ผลเป็น 4 2 1 7 5 8 3 10 9 6 จงวาดต้นไม้ต้นนี้

4. (4 คะแนน) จากส่วนของโปรแกรมต่อไปนี้ ให้ class node คือปมของ Binary Tree จงวาด binary tree ที่เป็นผลลัพธ์ของการเรียก ฟังก์ชัน recur(7) โดยวาดในรูปแบบตัวอย่างด้านขวามือนี้ (รูปด้านขวานี้ "อาจจะไม่ใช่" ผลลัพธ์ของการเรียกฟังก์ชัน recur(x) ก็ได้

```
class node {
  public:
    int data;
    node *left, *right;
    node(int d,node* 1, node* r) : data(d), left(1), right(r) {};
};
int count = 0;

node* recur(int d) {
  count++;
  if (d <= 0)
    return new node(d,NULL,NULL);
  return new node(d,recur(d/2), recur(d-2));
}</pre>
```

8		/////	/////	/////	/////	//////	7777	/////	////	/////	7777		7///	/////	////	/////	11111	7777	////	7777		7///			7//	77777	000	77777
	เลขประจำตัว											1	ห้องส	สอบ.			l	ลขท็	า้ในใ	บเซ็	นชื่อ	เข้า	สอบ			หน่	ู้ เาที่ 4	1
8		11111										<i>[[]]</i>													7/11/1	444	11111	aud
						. 2	<u>.</u>						,												_		_	

5. (20 คะแนน) ในข้อย่อยต่อไปนี้ให้ตอบโดยเลือกคำตอบที่ถูกต้องที่สุด แต่ละข้อย่อยมีคะแนน 1 คะแนน หากไม่ตอบในข้อใด จะได้ คะแนน 0 แต่ถ้าหากตอบผิดในข้อใด จะได้คะแนน -0.5 ต่อข้อย่อย อย่างไรก็ตาม ถึงแม้จะตอบผิดจนได้คะแนนรวมติดลบ จะถือว่า ข้อนี้ได้คะแนนเป็น 0 ****ให้เขียนคำตอบลงในตารางด้านล่างนี้เท่านั้น****

ข้อ 1	ข้อ 2	ข้อ 3	ข้อ 4	ข้อ 5	ข้อ 6	ข้อ 7	ข้อ 8	ข้อ 9	ข้อ 10
ข้อ 11	ข้อ 12	ข้อ 13	ข้อ 14	ข้อ 15	ข้อ 16	ข้อ 17	ข้อ 18	ข้อ 19	ข้อ 20

- 5.1. ข้อใดคือการอธิบายที่ดีที่สุดสำหรับความซับซ้อนของ เวลาในรูปแบบ Big O notation?
 - ก. ข^อบเขตล่างของเวลาที่ใช้ในการทำงานของ คัลกอริทึ**ม**
 - ขอบเขตบนของเวลาที่ใช้ในการทำงานของ คัลกอริทึ**ม**
 - ค. เวลาทำงานเฉลี่ยของอัลกอริทึม
 - เวลาทำงานที่แน่นอนของอัลกอริทึม
- 5.2. กำหนดให้มีสองฟังก์ชัน $f(n) = n^2$ และ $g(n) = n^2$ log n, ข้อใดเป็นความจริงเกี่ยวกับพฤติกรรมอัตราการ เติบโตเมื่อ n มีค่ามากขึ้น?
 - ก. f(n) มีอัตราการเติบโตมากกว่า g(n)
 - 🗞 g(n) มีอัตราการเติบโตมากกว่า f(n)
 - f(n) และ g(n) ไม่สามารถเปรียบเทียบอัตราการ
 - ง. f(n) และ g(n) มีอัตราการเติบโตเท่ากัน
- 5.3. ถ้าอัลกอริทึมมีความซับซ้อนของพื้นที่เป็น O(n) และ ความซับซ้อนของเวลาเป็น O(log n), ข้อใดเป็นความ จริง?
 - ก. อัลกอริทึมต้องการเวลามากขึ้นเมื่อขนาดของ
 - ข้อมูลนำเข้าเพิ่มขึ้น แต่พื้นที่ใช้งานคงที่
 ข.
 ข้อมูลนำเข้าเพิ่มขึ้น แต่พื้นที่ไข้งานคงที่
 ข้อมูลนำเข้าเพิ่มขึ้น แต่เวลาเพิ่มขึ้นเป็นแบบ ลอการิทึม
 - ค. ทั้งพื้นที่ที่ต้องการและเวลาเพิ่มขึ้นเป็นเส้นตรง ตามขนาดของข้อมูลนำเข้า
 - ง. อัลกอริทึมใช้พื้นที่ไม่คุ้มค่าเมื่อเทียบกับ ประสิทธิภาพด้านเวลา
- 5.4. หาก m เป็น CP::map_bst ที่มีข้อมูล n ตัว Code ต่อไปนี้ ้มีความซับซ้อนเชิงเวลาเป็นอะไร?

int sum = 0; while (n--) { for (auto it = m.begin(); it != m.end(); it++) sum++; }

- ก. O(n)
- ข. O(n log n)
- ค. O(n^2)
- O(n^2 * log n)

- 5.5. เมื่อใช้ priority queue กับ comparator, comparator กำหนดอะไร?
 - ก. ขนาดของ priority queue
 - ขิ. โครงสร้างข้อมูลพื้นฐานของ priority queue ลำดับที่ข้อมูลจะถูกลบออกจาก queue
 - ง. จำนวนข้อมูลที่สามารถแทรกเข้าไปใน queue
- 5.6. พิจารณา priority queue ที่ได้รับการดำเนินการด้วย binary heap หลังจากที่ลบข้อมูลที่มีความสำคัญสูงสุด ออกไปแล้ว จะต้องทำอย่างไรเพื่อรักษาคุณสมบััติ้ของ
 - ก. ต้องพิจารณาข้อมูลทั้งหมดใน binary heap ว่ายัง เป็นไปตามคุณสม[•]บัติของ heap หรือไม่
 - ข. 🌶 อมูลสุดท้ายของ heap จะถูกย้ายไปที่รากและ ์จากนั้นปรับ heap จากด้านบนลงล่าง
 - ค. สลับข้อมูลที่รากกับข้อมูลสุ่มใน heap
 - ต้องแทรกข้อมูลใหม่เพื่อแทนที่ข้อมูลที่โดนลบไป
- 5.7. ความซับซ้อนของเวลาในกรณีที่แย่ที่สุดของการค้นหา ค่าต่ำสุดใน BST คืออะไร?
 - ก. O(1)
 - ข. O(log n)
 - (ค.) _.O(n)
 - O(n log n)
- 5.8. คุณสมบัติใดที่ทำให้ AVL Tree แตกต่างจาก BST ทั่วไป? AVL Trees มีความสูงมากกว่า
 - AVL Trees มีการรักษาสมดุลของความสูงของ
 - ค. AVL Trees ไม่อนุญาตให้มีค่าซ้ำกัน
 - ง. AVL Trees ใช้การเดินผ่านต้นไม้แบบแตกต่าง จาก BSTs ทั่วไป
- 5.9. ใน BST, การลบโหนดที่มีลูกเดียวต่างจากการลบโหนดที่ มีลูกสองตัวอย่างไร?
 - ก. โหนดที่มีลูกเดียวสามารถถูกลบได้โดยตรงโดยไม่ ต้องปรับแต่งเพิ่มเติม
 - ข. โหนดที่มีลูกเดียวต้องการให้ต้นไม้ย่อยของมันถูก ปรับสมดุล
 - ค.) โหนดที่มี่ลูกสองตัวถูกแทนที่ด้วยค่าบางค่า
 - ง. ไม่มีความแตกต่างในกระบวนการลบสำหรับทั้ง สองกรณี

เลขประจำตัว	เลขที่ในใบเซ็นชื่อเข้าสอบ หน้าที่ 5
 5.10.ใน BST วิธีการเดินผ่านต้นไม้ใดที่คุณจะใช้เพื่อพิมพ์ ข้อมูลทั้งหมดในลำดับที่เรียงจากน้อยไปมาก? การเดินผ่านแบบ Inorder การเดินผ่านแบบ Preorder การเดินผ่านแบบ Postorder การเดินผ่านแบบ Level order 5.11.การดำเนินการใดที่อาจต้องการการเดินทางทั่วทั้งต้นไม้ AVL? การแทรก การแทรก การลบ ก. การแทรก ก. การแทรก ก. การแทรก ก. กรหาความสึกสูงสุด ง. ความสูงลดลงหนึ่งขั้นเสมอ ข. ความสูงอาจลดลง คงที่ หรือเพิ่มขึ้น ป. ความสูงอาจลดลงหรือคงที่ แต่ไม่เพิ่มขึ้น 5.13.ในต้นไม้ AVL, สถานการณ์ใดที่จำเป็นต้องมีการหมุนคู่ (ซ้าย-ขวา หรือ ขวา-ซ้าย) ระหว่างการปรับสมดุล? ก. เมื่อปัจจัยสมดุลของโหนดกลายเป็น 0 ที่เมื่อโหนดลูกมีความไม่สมดุลในทิศทางตรงข้าม กับโหนดพ่อ/แม่ ค. เมื่อทั้งสองโหนดลูกของโหนดมีความไม่สมดุล เท่ากัน ง. เมื่อต้นไม้กลายเป็นไม่สมดุลอย่างสิ้นเชิง 5.14.ผลกระทบของฟังก์ชันแอชที่ดีต่อประสิทธิภาพของ ตารางแฮชคืออะไร? ก. รับประกันว่าตารางจะไม่เต็มเลย จ. อดโอกาสของการชนกัน ค. เรียงลำดับkeyตามลำดับตัวอักษร ง. เข้ารหัสkeyเพื่อเพิ่มความปลอดภัย 5.15.load factor ของตารางแฮชมีผลต่อประสิทธิภาพ อย่างไร? ก. load factor ที่สูงขึ้นเพิ่มโอกาสของการชนกัน ค. load factor ที่สูงขึ้นเพิ่มโอกาสของการชนกัน ค. load factor ที่สูงขึ้นเพิ่มโอกาสของการพนกัน ง. load factor ที่สูงขึ้นเพิ่มโอกาสของการขนกัน ง. load factor ที่สูงขึ้นลบข้อมูลได้เร็วขึ้น 	5.16.ความคิดหลักเบื้องหลังการใช้ separate chaining ใน ตารางแฮชคืออะไร? ก. แต่ละช่องของตารางแฮชมีตัวชี้ไปยังตารางแฮช อื่น ข. แต่ละช่องของตารางแฮชจัดเก็บรายการข้อมูล เพื่อจัดการกับการชนกัน ค. ตารางแฮชถูกแบ่งออกเป็นตารางย่อยเล็กๆเพื่อ กระจายข้อมูล ง. แต่ละ key ถูกเชื่อมโยงไปยัง key ถัดไปในตาราง แฮช 5.17.ในตารางแฮชที่ใช้ separate chaining, ความซับซ้อน ของเวลาในกรณีที่แย่ที่สุดสำหรับการค้นหาข้อมูลคือ อะไร? ก. O(1) ข. O(log n) ค. O(n) ง. O(n log n) 5.18.ข้อเสียหลักของการใช้ open addressing เมื่อ load factor ของตารางแฮชสูงคืออะไร? ก. การใช้หน่วยความจำเพิ่มขึ้น ข. ความยากลำบากในการปรับขนาดตาราง โอกาสที่จะเกิดลำดับการ probe ที่ยาวขึ้น ง. ความปลอดภัยที่ลดลงต่อการโจมตีทางไซเบอร์ 5.19.การใช้ open addressing จัดการการลบข้อมูลจาก ตารางแฮชอย่างไร? ก. ทำเครื่องหมายช่องที่ลบออกเป็นช่องที่ถูกลบหรือ ใช้เครื่องหมายของที่ลบออกเป็นช่องที่ถูกลบหรือ ใช้เครื่องหมายของที่ลบออกเป็นช่องที่ถูกลบหรือ ใช้เครื่องหมายที่คษ ค. ปรับขนาดตารางโดยอัตโนมัติ ง. ทั้งช่องนั้นไว้โดยไม่มีการทำเครื่องหมายใดๆ 5.20.ทำไม double hashing ถึงถือว่าเป็นเทคนิคการสำรวจที่ มีประสิทธิภาพใน open addressing? ถ. มันดิโอกาสของการเกิด secondary clustering ข. มันทำให้การคำนวณฟังก์ชันแฮชเรียบง่ายขึ้น ง. มันรับประกันการหาช่องว่างในการสำรวจครั้ง เดียว
Part II ให้ทำข้อสอบในระบบ grader	ข้อสองเอยใจเรพงเง Crador แล้ว

Part III ให้ทำข้อสอบในระบบ grader หรือ เขียนคำตอบในหน้าถัดไป

เฉพาะข้อสอบ part III เท่านั้น สามารถเลือกได้ว่าทำใน grader หรือจะทำในกระดาษ หากเลือกทำใน grader คะแนนที่ได้ จะเป็นตามระบบ grader เลย หากเลือกทำในกระดาษ คะแนนจะคิดจากคำตอบในกระดาษเท่านั้น เกณฑ์ในการตรวจใน กระดาษอาจจะไม่เหมือนเกณฑ์ใน grader ก็ได้ แต่ไม่ว่าจะทำในกระดาษ หรือ grader ก็สามารถได้คะแนนเต็มเท่ากัน ข้อสอบอยู่ในระบบ Grader แล้ว

เลขประจำตัว	ห้องสอบเลขที่ในใบเซ็นชื่อเข้าสอบ หน้าที่ 6
	าระดาษ แทนการใช้คะแนนจากระบบ Grader ให้ระบุข้อที่ต้องการให้ตรวจใน ไป (หากที่ไม่พอ ให้ใช้เนื้อที่ด้านหลังของหน้านี้เป็นต้นไปได้ด้วย)
ข้าพเจ้าต้องการให้ตรวจข้อสอบ Part III ข้อต่อไ คะแนนจากระบบ Grader	ปนี้ขากคำตอบที่เขียนในหน้านี้เป็นต้นไป โดยไม่ใช้