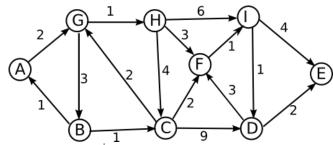
## FACULTY OF ENGINEERING CHULALONGKORN UNIVERSITY

## 2110327 Algorithm Design YEAR III, First Semester, Final Examination, Dec 1, 2014, Time 8:30 – 12:30

ชื่อ-นามสกุล	เลขประจำตัว					
<u>หมายเหตุ</u>						
1.	ข้อสอบมีทั้งหมด 9 ข้อในกระดาษคำถามคำตอบ และใน website <u>https://www.nattee.net/grader</u> รวม จำนวน 3 หน้า คะแนนเต็ม 500 คะแนน					
2.	ไม่อนุญาตให้นำตำราและเครื่องคำนวณต่างๆ ใดๆ เข้าห้องสอบ					
3.	ควรเขียนตอบด้วยลายมือที่อ่านง่ายและชัดเจน					
4.	<ol> <li>ห้ามการหยิบยืมสิ่งใดๆ ทั้งสิ้น จากผู้สอบอื่นๆ เว้นแต่ผู้คุมสอบจะหยิบยืมให้</li> </ol>					
5.	5. ห้ามนำส่วนใดส่วนหนึ่งของข้อสอบและสมุดคำตอบ ออกจากห้องสอบ					
6.	6. ผู้เข้าสอบสามารถออกจากห้องสองได้ หลังจากผ่านการสอบไปแล้ว 45 นาที					
7.	7. เมื่อหมดเวลาสอบ ผู้เข้าสอบต้องหยุดการเขียนใดๆ ทั้งสิ้น					
8.	ผู้ที่ปฏิบัติเข้าข่ายทุจริตในการสอบ ตามประกาศคณะวิศวกรรมศาสตร์ <mark>การ login เข้าสู่ account ผู้อื่นถือเป็นการทุจริต</mark>					
	มีโทษ คือ ได้รับ สัญลักษณ์ F ในรายวิชาที่ทุจริต และพักการศึกษาอย่างน้อย 1 ภาคการศึกษา					
ข้าพเจ้ายอ	เรับในข้อกำหนดที่กล่าวมานี้ ข้าพเจ้าเป็นผู้ทำข้อสอบนี้ด้วยตนเองโดยมิได้รับการช่วยเหลือ หรือให้ความช่วยเหลือในการทำข้อสอบนี้					
	ลงชื่อนิสิต ()					
<u>หมายเหตุ (เ</u>						
1.	ข้อ 1 – 4 ให้ตอบลงกระดาษคำถามคำตอบนี้					
2.	ข้อ p1 – p5 เป็นการเขียนโปรแกรมโดยใช้ระบบ grader (http://www.nattee.net/grader)					
3.	สำหรับข้อ p1 – p5 ถ้าไม่ต้องการตอบโดยใช้ grader นิสิตสามารถเลือกตอบลงในสมุดคำตอบได้ นิสิตสามารถตอบโดยเขียนบรรยาย					
	แนวคิดที่สามารถ implement ได้ในทางปฏิบัติ หรือจะเขียนเป็นรหัสเทียมประกอบแนวคิดที่นำเสนอด้วยก็ได้ <u>และต้องวิเคราะห์</u>					
	<u>ประสิทธิภาพเชิงเวลาของอัลกอริทึมที่นำเสนอด้วย</u> นอกจากนี้ คะแนนที่ได้จะแปรตามประสิทธิภาพในการทำงานของอัลกอริทึม a. ถ้าต้องการเลือกตอบในสมุดคำตอบ ให้ทำเครื่องหมาย X ในข้อที่ต้องการด้านล่างนี้ และจะไม่มีการตรวจคำตอบใน grader เพิ่มเติม					
	<ul> <li>ล. ถาตองการเลอกตอบในสมุดคาตอบ ใหทาเครองหมาย X ในขอทตองการดานลางน และจะไมมการตรวจคาตอบใน grader เพมเตม การไม่ทำเครื่องหมาย X หมายความว่าให้ใช้คะแนนใน grader ซึ่งจะคิดจากการส่งที่ได้คะแนนมากที่สุดและจะไม่มีการตรวจคำตอบ</li> </ul>					
	11 - เมา แกรองกุม 15 /  กุม 16 การามรายที่ยายแนนนน grader ช่างจะกลุง 1111 รถพายการแนนม 11 กฤตและ จะ เมม 11 รถรา ใน grader เพิ่มเติม และ ถ้าเลือกทำในสมุดคำตอบ ให้ทำข้อ px ในหน้า 2x และหน้า 2x+1 เท่านั้น					
	b. การตอบในสมุดคำตอบจะทำให้คะแนนของข้อดังกล่าวถูกคูณด้วย 0.7					
4.	ข้อ p1 – p5 มีคะแนนข้อละ 100 คะแนน แต่จะคิดคะแนนรวมแค่ 400 คะแนนเท่านั้น (หมายความว่า ถ้าทำเพียง 4 ข้อได้ 100 เต็มทุก					
	ข้อจะถือว่าได้เต็มแล้ว ไม่ต้องทำครบ 5 ข้อ หรือว่าถ้าทำทั้ง 5 ข้อได้ข้อละ 80 คะแนน จะคือว่าได้เต็ม 400 เช่นเดียวกัน)					
🔲 ข้าพเ	จ้าต้องการให้ตรวจข้อ p1 ในสมุดคำตอบ (หน้า 2,3) ซึ่งจะทำให้คะแนนของข้อ p1 ถูกคูณด้วย 0.7					
	จ้าต้องการให้ตรวจข้อ p2 ในสมุดคำตอบ (หน้า 4,5) ซึ่งจะทำให้คะแนนของข้อ p2 ถูกคูณด้วย 0.7					
	จ้าต้องการให้ตรวจข้อ p3 ในสมุดคำตอบ (หน้า 6,7) ซึ่งจะทำให้คะแนนของข้อ p3 ถูกคูณด้วย 0.7					
	จ้าต้องการให้ตรวจข้อ p4 ในสมุดคำตอบ (หน้า 8,9) ซึ่งจะทำให้คะแนนของข้อ p4 ถูกคูณด้วย 0.7					
	จ้าต้องการให้ตรวจข้อ p5 ในสมุดคำตอบ (หน้า 10,11) ซึ่งจะทำให้คะแนนของข้อ p5 ถูกคูณด้วย 0.7					
	าะแนน) จงตรวจสอบข้อความต่อไปนี้และทำเครื่องหมาย " 🗸 " หน้าข้อความที่ถูก และทำเครื่องหมาย " 🗶 " หน้าข้อความที่ไม่					
-	อง สำหรับคำตอบที่ถูกต้อง จะได้คะแนนข้อละ 4 คะแนน สำหรับคำตอบที่ไม่ถูกต้อง จะเสียคะแนนข้อละ 4 คะแนน ถ้าหากไม่ตอบ 					
จะไม	ได้ไม่เสียคะแนน					
1.1	ปัญหาการตัดสินใจว่ามีวงวนในกราฟแบบไม่มีทิศทางนั้น อยู่ใน NP					
1.2	·					
	เวลามากกว่า polynomial ก็เป็นได้ ปัญหาใหม่นี้จะเป็นปัญหา NP-Complete					
1.3	สำหรับทุกปัญหาที่อยู่ในกลุ่ม NP นั้น เราสามารถลดรูปไปเป็นปัญหา 3-Coloring โดยใช้เวลาเป็น polynomial ได้					
1.4	ถ้าปัญหา Vertex-Cover อยู่ใน P แล้ว ปัญหา SAT จะอยู่ใน P ด้วย					
1.5	ถ้า P = NP แล้ว ปัญหา Shortest-Path จะเป็นปัญหา NP-Complete					
1.6	มันเป็นไปได้ที่ ปัญหา Independent-Set อยู่ใน P พร้อมกับที่ ปัญหา Hamiltonian-Cycle ไม่อยู่ใน P					

ชื่อ-นามสกุล_	ูเลขประจำตัว	CR58			
1.7	สมมติให้ X1 และ X2 เป็นปัญหาการตัดสินใจที่อยู่ใน NP และสมมติว่า P ≠ NP ถ้า X1 สามารถผ	ลดรูปภายในเวลา Polynomial			
	เป็น X2 และ X2 สามารถลดรูปภายในเวลา Polynomial เป็น X1 แล้ว ทั้ง X1 และ X2 เป็น NP	-Complete			
1.8	สมมติให้ S เป็นปัญหา NP-Complete และ Q และ R เป็นปัญหาอื่น ที่ไม่รู้ว่าอยู่ใน NP หรือไม่ ถ้	, ก Q สามารถลดรูปภายในเวลา			
	Polynomial เป็น S และ S สามารถลดรูปภายในเวลา Polynomial เป็น R แล้ว R จะอยู่ใน NP-	Hard			
1.9	สมมติว่า P ≠ NP แล้ว NP-Complete ∩ P จะเป็นเซตว่าง				
1.10	ให้ X เป็นปัญหาที่อยู่ใน NP ถ้าเราสามารถแก้ปัญหา X ได้ในเวลา Polynomial แล้ว P = NP				
1.11	กำหนดให้มีกราฟซึ่งน้ำหนักของแต่ละเส้นเชื่อมเป็นจำนวนเต็ม (มีค่าเป็นลบได้) มันมี algorithm ร	ที่ใช้เวลาแบบ Polynomial			
	สำหรับตรวจสอบว่า กราฟดังกล่าวมีวงวนติดลบ (negative cycle หรือ วงวนที่ผลรวมของน้ำหนัก	าของเส้นเชื่อมเป็นลบ)			
1.12	ปัญหาการตรวจสอบว่า สำหรับกราฟที่ให้มานั้น เราสามารถกำหนดสีให้แต่ละ vertex โดยที่ vert	ex ที่ติดกันนั้นห้ามใช้สีเดียวกัน			
	และห้ามใช้จำนวนสีทั้งหมดเกิน N-1 สี เมื่อ N คือจำนวน vertex นั้นเป็นปัญหาที่อยู่ใน P				
1.13	ปัญหา Subset-Sum ซึ่งมีข้อมูลนำเข้าเป็น D = {x1,x2,,xn} และค่า K โดยที่ n คือจำนวนข้อมูล	ลใน D เป็นปัญหาที่ตรวจสอบว่า			
	มี subset ของ D ที่ผลรวมของสมาชิกใน subset เท่ากับ K หรือไม่ ปัญหา Composite ซึ่งมีข้อ	มูลนำเข้าเป็นจำนวนเต็ม Y เป็น			
	ปัญหาที่ตรวจสอบว่า Y มีตัวประกอบอื่นที่ไม่ใช่ 1 หรือ Y หรือไม่ ถ้า Subset-Sum เป็นปัญหาใน	กลุ่ม NP-Complete และ			
	Composite นั้นอยู่ใน NP แล้ว เราสามารถลดรูป Subset-Sum เป็น Composite ได้ในเวลา Po	lynomial			
1.14	ถ้าเรามีอัลกอริทึมที่ใช้เวลาเป็น $O(n\sqrt{K})$ สำหรับปัญหา Subset-Sum ในข้อ 1.13 แล้ว P จะเช	ท่ากับ NP			
<ul><li>จงระบุ</li><li>น้ำหนัก</li></ul>	ะแนน) สำหรับกราฟดังต่อไปนี้  1  1  1  1  1  1  1  1  1  1  1  1  1	าตว่าเส้นเชื่อมแต่ละเส้นนั้นมี			
<b>ค</b> ^	ตอบ:				
2.2	7 คะแนน) Kruskal's Algorithm				
മ്	ตลา เ				

## ข้อ 3 (10 คะแนน) สำหรับกราฟดังต่อไปนี้



B 1 9 9 จงระบุลำดับของปมที่อัลกอริทึมของ Dijkstra จะนำเข้ามาใน Shortest Path Tree โดยเริ่มต้นจากปม A หากในขั้นตอนใดมีตัวเลือกที่ถูกต้องของปมที่จะนำเข้ามาต่อไปได้หลายปม ให้เลือกปมที่มาก่อนในลำดับตัวอักษรภาษาอังกฤษ ก่อน

คำตอบ:			

ad.		
ชื่อ-นามสกล	ล เลขประจำตัว CF	R58

ข้อ 4 (20 คะแนน) ปัญหาการแจกงานเป็นดังต่อไปนี้ มีงานอยู่ N งาน (งานมีหมายเลขกำกับตั้งแต่ 1 ถึง N) และมีพนักงานอยู่ N คน (พนักงาน มีหมายเลขกำกับตั้งแต่ 1 ถึง N) เราต้องการแจกงานแต่ละงานให้พนักงานแต่ละคน ให้พนักงานทุกคนมีงานทำ พนักงานแต่ละคนอาจจะใช้เวลา ในการทำงานแต่ละชิ้นไม่เท่ากัน กำหนดให้พนักงานหมายเลข a จะใช้เวลาในการทำงานหมายเลข b เป็น T[a][b] เราต้องการหาวิธีการแจกงาน ให้เวลารวมที่พนักงานทุกคนใช้ทำงานที่แจกให้นั้นน้อยที่สุด จงออกแบบขั้นตอนวิธีแบบ State Space Search สำหรับปัญหานี้โดยใช้เทคนิค Backtracking และ/หรือ Branch & Bound

- 4.1 (4 คะแนน) จงออกแบบวิธีการเก็บข้อมูลของ State ต่าง ๆ ในการ Search โดยให้อธิบายว่าใช้ตัวแปรประเภทใด และเก็บข้อมูล อย่างไร มีความหมายอย่างไร
- 4.2 (8 คะแนน) จงวาด State Space Tree ของปัญหานี้โดยใช้ state ตามที่ได้ตอบไว้ในข้อ 4.1 โดยสมมติว่า N = 3 (ไม่จำเป็นต้อง Branch & Bound แต่ถ้ามีการทำ Backtracking จะต้องระบุด้วยว่า Backtracking อย่างไร)
- 4.2 (8 คะแนน) จงใช้วิธี Branch & Bound สำหรับปัญหานี้ โดยให้ระบุว่าจะใช้ Bound ด้วยอะไร, พิจารณาจากค่าอะไรบ้าง, คำนวณมา อย่างไร

(ให้เขียนคำตอบข้อ 4 ลงในพื้นที่ด้านล่างนี้)