CPE217 - Homework 9

Homework: Hash Graph Data Structure

Homework Due Date: 30 November 2019

Patiwet Wuttisarnwattana, Ph.D.

Department of Computer Engineering

- คำชี้แจงการส่งงาน
- แต่ละกลุ่ม ควรให้ core person เป็นคนส่งงาน และในช่องข้อความต้องระบุรหัสประจำตัวนักศึกษาของทุกคนที่ เป็นสมาชิกในกลุ่ม หาก core person ไม่สามารถส่งงานได้ ให้สมาชิกคนใดก็ได้ส่งงานแทน แต่ต้องบอกว่าส่งแทน core person ซึ่งก็คือใคร มีรหัสอะไร
- โค้ดของคุณต้องมีคอมเม[้]นต์ (comment) เพื่ออธิบายว่าโค้ดดังที่เห็นอยู่นี้ทำงานอะไร หรือ if นี้ทำตรวจหาอะไร หาก<u>กลุ่มไหนไม่มีคอมเม้นต์ในโค้ดจะไม่ได้รับการตรวจ</u> การเขียนคอมเม้นต์ไม่ต้องเขียนแบบละเอียดยิบก็ได้ เท่าที่คุณต้องการให้ผู้ตรวจทราบก็พอ
- งานที่ส่งต้องประกอบด้วย ZIP file ของ src folder ที่สามารถกด F6 รันได้เลย หากมี compile error หรือ runtime exception งานของนักศึกษาจะไม่ได้รับการตรวจ
- สามารถส่งการบ้านช้าได้ แต่หักคะแนนวันละ 10%
- การลอกงานเพื่อนมาส[่]ง เป็นการทุจริตและมีความผิดทางวินัย หากตรวจพบอาจารย์อาจพิจารณาให้คะแนน การบ้านนั้นหรือคะแนนการบ้านทั้งหมดของคุณ และ/หรือ คะแนนจิตพิสัย <u>ทั้งหมดได้ศูนย์คะแนน</u> ซึ่งนั่นอาจเป็น ปัจจัยของการตัดสินใจถอนกระบวนวิชานี้ของคุณและลงทะเบียนใหม่ในปีการศึกษาหน้า
- การลอกงานมาส่งต้องรับผิดชอบพร้อมกันทั้งกลุ่ม จะให้คนทำผิด รับผิดชอบแต่เพียงคนเดียวไม่ได้
- เพื่อนในกลุ่มที่เหลือมีหน้าที่ต้องตรวจสอบความถูกต้องและรับประกันผลงานว่าไม่ได้นำผลงานของกลุ่มอื่นมาส่ง

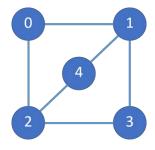
การบ้านนี้นักศึกษาจะได้เรียนการ implement โค้ดภาษาจาวาเพื่อสร้าง Graph Data Structure ด้วยวิธีการ Adjacency List กล่าวคือ Graph จะมีตัวแปรสำคัญสองตัว คือ vertexList และ adjacencyList ซึ่งตัวแปรทั้งสองจะมีสภาพเป็น Array มี ขนาดเท่ากัน

ตัวแปรแรกมีชื่อว่า vertexList (ซึ่งเป็นชนิด Array of Vertices) มีหน้าที่คือ บรรจุข้อมูลจริงซึ่งก็คือ Vertex ซึ่งตัว Vertex นั้นจะทำหน้าที่บรรจุข้อมูลสำคัญต่าง ๆ เช่น key, ccNum, dist, visited ซึ่งจะเป็นคุณสมบัติ (Attribute) ของกราฟที่ สำคัญและจะถูกใช้ในการประมวลผลทางกราฟ เช่น BFS และ DFS ต่อไป

ส่วนตัวแปรที่สองนั้นมีชื่อว่า adjacencyList (ซึ่งเป็นตัวแปรชนิด Array of Lists) มีหน้าที่คือ ระบุว่า Vertex ดังกล่าวนั้นประชิด (Adjacent) กับ Vertex ใดบ้าง โดยตัวแปรนี้จะบรรจุ List ของ Node โดยตัวแปรชนิด Node นั้นจะบรรจุ ข้อมูลสำคัญคือ vertexIndex (ชนิด integer) หน้าที่ของตัวแปรนี้คือทำการระบุตำแหน่งในของ Array ที่บรรจุ Vertex ที่อยู่ ติดกัน

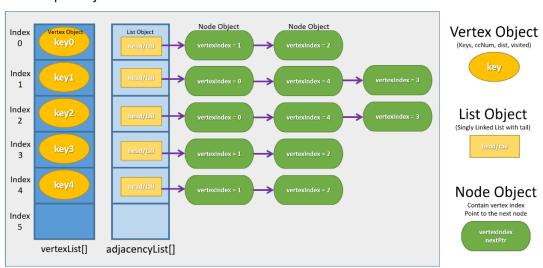
Array ที่ชื่อ vertexList และ adjacencyList ถูกออกแบบมาให้มีขนาดเท่ากัน ทำให้ตำแหน่ง Index เดียวกัน จะอ้าง ถึงข้อมูล Vertex ตัวเดียวกัน

เพื่อให้เกิดความเข้าใจในโมเดลนี้ อาจารย์ขอยกตัวอย่างแผนภาพกราฟดังต่อไปนี้



ซึ่งเมื่อแปลงเป็นโครงสร้างข้อมูลตามการบ้านนี้แล้ว กราฟดังกล่าวจะมีหน้าตาเป็นแบบนี้

Graph Object



จะเห็นได้ว่า Vertex ที่มี Key 0 เบื้องต้นจะให้อยู่ที่ vertexList[0] หากต้องการจะหาว่า Vertex Key 0 นี้เชื่อมต่อ กับ Vertex อะไรบ้างให้ดูใน List ที่ตำแหน่ง adjacencyList ที่มี Index ตรงกันคือ adjacencyList[0] ซึ่งจะปรากฏสาย Node list (ขบวนสีเขียวที่อยู่ด้านขวา) โดยในแต่ละ Node จะบรรจุข้อมูล Index ของ Vertex ที่เชื่อมต่อกันเอาไว้ (ตามที่ระบุใน vertexList) ดังตัวอย่าง Vertex 0 ที่จะเชื่อมต่อกับ Vertex 1 และ Vertex 2 ก็จะปรากฏว่า List ที่ตำแหน่ง adjacencyList[0] จะมีขบวน Node ที่บรรจุ Index คือ 1 กับ 2

อีกตัวอย่างหนึ่ง ก็คือ Vertex 1 ที่เชื่อมต[่]อกับ Vertex 0, Vertex 4, Vertex 3 ก็จะมีขบวนของ Node ที่บรรจุ Index 0. 4. 3 ตามลำดับ

นักศึกษาจะสามารถสังเกตได้ว่า หาก Vertex 0 เชื่อมต่อกับ Vertex 1 ตามที่ระบุไว้ใน adjacencyList[0] แล้ว Vertex 1 ก็จะเชื่อมต่อกับ Vertex 0 ตามที่ระบุไว้ใน adjacencyList[1] ด้วยเช่นกัน ความสัมพันธ์นี้จะไปอย่างสมมาตร ดังนั้นเวลานักศึกษา pushBack Node(1) ไปยัง List[0] แล้ว ก็อย่าลืม pushBack Node(0) ไปยัง List[1] ด้วย สำหรับขั้นตอน การสร้างกราฟ (อยู่ในฟังก์ชัน addEdge)

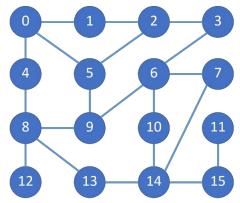
การบ้านนี้นักศึกษาต้องแก้ไข/เพิ่มเติมโค้ดภาษาจาวาของอาจารย์ให้สมบูรณ์เพื่อที่โปรแกรมจะทำงานได้ตามที่ กำหนด โดยนักศึกษาจะได้รับ Source code ที่ประกอบด้วย class ที่สำคัญ ที่คุณต้องแก้ไขเพิ่มเติมดังต่อไปนี้

- 1. Class Graph ทำหน้าที่เป็น Graph Data Structure ตามวิธีการ List of Adjacency โดยมี Method ที่สำคัญ ดังต่อไปนี้
 - a. public void addVertex(int key) ทำหน้าที่ บรรจุ Vertex object ลงใน Array vertexList และสร้าง List Object ลงใน Array adjacencyList ในตำแหน่งที่ถูกต้อง (เบื้องต้นให้ใส่ตำแหน่งเดียวกันกับ Key)
 - b. public void addEdge(int u, int v) ทำหน้าที่ เชื่อมต่อระหว่าง Vertex ที่มี key = u และ Vertex ที่มี key = v สำหรับการเชื่อมต่อ Vertex u ไปยัง Vertex v นั้นให้สร้าง Node object ที่บรรจุ key v แล้วนำไป บรรจุลงใน List ของ Vertex u และ เนื่องจากกราฟในวิชานี้เป็นโมเดลที่สมมาตร นักศึกษาอย่างลืม เชื่อม Vertex v กลับไปยัง Vertex u ด้วยนะครับ
 - c. public void DFS() ทำหน้าที่ สำรวจโดยเริ่มจาก Vertex แรกสุดของ List แล้วสำรวจลึกลงไปต[่]อยัง Vertex อื่น (ที่เชื่อมต[่]อกัน) แบบ Depth First Search ตามที่เรียนในห้อง นอกจากนี้ Vertex ที่เชื่อมต[่]อ กันนั้นจะถูกจัดกลุ่มให้อยู่ใน Connected Component (CC number) ที่มีเลขเดียวกันอีกด้วย
 - d. public void Explore(Vertex v) ทำหน้าที่ สำรวจในทุก ๆ Vertex ที่มีเส้นเชื่อมต[่]อกันกับ Vertex v ว่า ถูก visit แล้วหรือยัง ถ้ายังก็ให้สำรวจต[่]อไปแบบ Recursive ตามที่เรียนในห้อง
 - e. public void BFS(int s) ทำหน้าที่ เดินทางจาก Vertex (key = s) ไปยังทุก ๆ Vertex ที่มีเส้นเชื่อมต่อกัน โดยเดินทางไปแบบ Breadth First Search ตามที่เรียนในห้อง นอกจากนี้พังก์ชัน BFS จะสามารถ คำนวณระยะทางของ Vertex ที่อยู่ห่างออกไปนับจาก Vertex s ด้วยตัวแปร dist พร้อมกับบอกเส้นทาง ผ่านตัวแปร prev อีกด้วย
 - f. public Stack getShortestPathList(Vertex S, Vertex U) ทำหน้าที่สร้างเส้นทางที่สั้นที่สุด (ในรูปแบบของ LIFO List) จาก Vertex S ถึง Vertex U ซึ่งเส้นทางดังกล่าวต้องคำนวณจากพังก์ชัน BFS เรียบร[้]อยแล้ว พังก์ชันนี้ อาจารย์สร้างให้สำเร็จแล้ว ไม่ต้องแก้ไข ใด ๆ

- g. public void printShortestPart(String s_str, String u_str) ทำหน้าที่เรียกใช้พังก์ชัน BFS และ getShortestPathList ให้เหมาะสม นักศึกษาต้องเพิ่มเติม/แก้ไขโค้ดอาจารย์ให้ผลลัพธ์ที่ได้แสดงเส้นทาง ที่เส้นที่สุดจากชื่อเมืองที่ระบุใน s_str ไปยังเมือง u_str ให้ถูกต้อง
- 2. Class HashGraph จะทำหน้าที่ได้คล้ายกับ class Graph ตามที่อธิบายก่อนหน้า นอกจากนี้ อาจารย์ยังสั่งให้ class HashGraph สีบทอดคุณสมบัติ (extends) ของ class Graph มาทั้งหมดอีกด้วย ทั้งนี้ สิ่งที่แตกต่างกันออกไป คือ class HashGraph จะรับ Key เข้ามาเป็น String แทนที่จะเป็นจำนวนเต็ม เพราะฉะนั้น การ Add Vertex ลงใน ตำแหน่งของ Array vertexList ก็จะไม่ตรงกับค่าของ Key (String) แต่จะตรงกับค่าของ Key ที่ถูกแฮช (Hash) แล้ว ด้วยฟังก์ชัน PolyHash ตามที่เรียนในห้อง และ ถ้าหากค่าของ Key นั้นมีข้อมูลอยู่ก่อนแล้ว (เพราะเกิดการชน) ก็ ให้ Hash ใหม่ด้วยวิธีการของ Quadratic Probing ตามที่เรียนในห้องจนกว่าจะพบที่ว่างที่จะสามารถ Add Vertex ได้
- 3. สำหรับรายละเอียดของ Class อื่น ๆ หรือพังก์ชันอื่น ๆ ขอให้นักศึกษา ศึกษาเองตามตัวอย่างด้านล่าง

ตัวอย่างการทำงานที่ 1

กำหนดให้โครงสร้างข้อมูลกราฟ คือแผนภาพดังต[่]อไปนี้ โดยมี Vertex ทั้งสิ้น 16 Vertices และมี Edge ทั้งสิ้น 20 Edges



เมื่อนักศึกษาแก้โค้ดตั้งต้นอาจารย์ได้เสร็จสิ้นแล้ว โค้ดดังต่อไปนี้ ควรที่จะสามารถสร้าง Graph ได้ตามกำหนด

```
public static void main(String[] args) {
     Graph graph = new Graph(32);
     for (int i=0; i<16; i++)
        graph.addVertex(i);
      graph.addEdge(0, 1);
                                graph.addEdge(0, 5);
                                                          graph.addEdge(0, 4);
                                                                                     graph.addEdge(1, 2);
     graph.addEdge(2, 5);
                                graph.addEdge(2, 3);
                                                          graph.addEdge(3, 6);
                                                                                     graph.addEdge(4, 8);
      graph.addEdge(5, 9);
                                graph.addEdge(6, 7);
                                                          graph.addEdge(6, 10);
                                                                                      graph.addEdge(6, 9);
     graph.addEdge(7, 14);
                                 graph.addEdge(8, 9);
                                                           graph.addEdge(8, 13);
                                                                                       graph.addEdge(8, 12);
     graph.addEdge(10, 14);
                                  graph.addEdge(11, 15);
                                                              graph.addEdge(13, 14);
                                                                                          graph.addEdge(14, 15);
```

เมื่อเราต[้]องการเช็คว[่]า Vertex key = 0 มี Vertex ที่เป็นเพื่อนบ[้]านกัน (มี Edge เชื่อมต[่]อหากัน) มีอะไรบ[้]าง นักศึกษา สามารถที่จะเรียกคำสั่ง

```
graph.showList(0);
ผลลัพธ์ที่ได้คือ

Vertex 0 connected to the following vertices: 1, 5, 4,
```

คุณสามารถเช็ค Vertex อื่น ๆ ได้อีกว่าเชื่อมต่อกันได้อย่างถูกต้องหรือไม่

graph.showList(1);
graph.showList(5);
graph.showList(14);
graph.showList(11);

ผลลัพธ์ที่ได้คือ

Vertex 1 connected to the following vertices: 0, 2,

Vertex 5 connected to the following vertices: 0, 2, 9,

Vertex 14 connected to the following vertices: 7, 10, 13, 15,

Vertex 11 connected to the following vertices: 15,

ต่อไปเป็นการทดสอบ Depth First Search คุณสามารถเรียกใช้คำสั่งคือ

graph.DFS();

ผลลัพธ์ที่ได้คือ

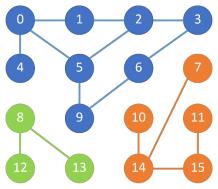
0/1 -> 1/1 -> 2/1 -> 5/1 -> 9/1 -> 6/1 -> 3/1 -> 7/1 -> 14/1 -> 10/1 -> 13/1 -> 8/1 -> 4/1 -> 12/1 -> 15/1 -> 11/1 ->

ผลลัพธ์จะรายงานสองตัวเลขต่อหนึ่ง Vertex คั่นโดย / (slash) โดยตัวเลขแรก แสดงถึงค่ำ Key ของ Vertex ส่วนตัวเลขที่ สองคือ Connected Component Number การที่ทุกค่าให้ Connected Component Number เป็นค่ำเดียวกันหมดแปลว่า ทุก ๆ Vertex เชื่อมต่อหากันและมีเส้นทางไปมาหากันในทุก ๆ Vertex

การเดินทางจาก Vertex แรกไปยัง Vertex สุดท้ายสามารถอ่านได้จากตัวเลขตัวหน้า ดังตัวอย่างคือ 0, 1, 2, 5, 9, 6, 3, 7, 14, 10, 13, 8, 4, 12, 15, 11

ตัวอย่างการทำงานที่ 2

กำหนดให้โครงสร้างข้อมูลกราฟ คือแผนภาพดังต่อไปนี้ โดยมี Vertex ทั้งสิ้น 16 Vertices และมี Edge ทั้งสิ้น 15 Edges



โค้ดดังต่อไปนี้ควรที่จะสามารถสร้าง Graph ได้ตามกำหนด

```
public static void main(String[] args) {
     Graph graph = new Graph(32);
     for (int i=0; i<16; i++)
         graph.addVertex(i);
     graph.addEdge(0, 1);
                                graph.addEdge(0, 5);
                                                          graph.addEdge(0, 4);
                                                                                     graph.addEdge(1, 2);
     graph.addEdge(2, 5);
                                                                                      graph.addEdge(5, 9);
                                graph.addEdge(2, 3);
                                                           graph.addEdge(3, 6);
     graph.addEdge(6, 9);
                                graph.addEdge(7, 14);
                                                            graph.addEdge(8, 13);
                                                                                        graph.addEdge(8, 12);
     graph.addEdge(10, 14);
                                  graph.addEdge(11, 15);
                                                              graph.addEdge(14, 15);
```

และเมื่อประยุกต์ Depth First Search เพื่อนับจำนวน Connected Component ตามที่เรียนในห้อง คุณสามารถที่เรียกใช้ คำสั่งได้ดังนี้

```
graph.DFS();
System.out.println("\nNumber of connected component = " + (graph.cc-1));
ผลลัพธ์ที่ได้คือ

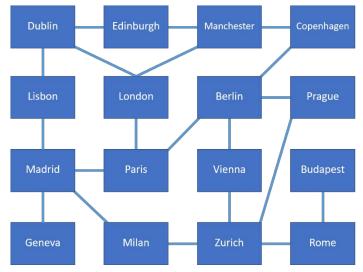
0/1 -> 1/1 -> 2/1 -> 5/1 -> 9/1 -> 6/1 -> 3/1 -> 4/1 -> 7/2 -> 14/2 -> 10/2 -> 15/2 -> 11/2 -> 8/3 -> 13/3 -> 12/3 ->
Number of connected component = 3
```

ผลลัพธ์จะแสดงให้เห็นว่า Vertex แต่ละอันนั้นอยู่ในกลุ่มไหน ซึ่งจากรูป จะมีอยู่สามกลุ่มและผลลัพธ์ก็แสดงให้เห็นว่าโปรแกรม สามารถนับจำนวนกลุ่มได้ถูกต้อง สังเกตด้วยว่าในการเดินทางในกลุ่มเดียวกัน จะเป็นการเดินทางแบบ DFS โดยเริ่มจาก Vertex แรกสุดที่อยู่ ในลิสท์ (Vertex key 0; ทำไม?)

คำถามต่อไปคือ ทำไมในโค้ดอาจารย์ต้องลบหนึ่งออกจาก graph.cc ด้วย เพื่อที่จะนับจำนวน Connected Component ได้ถูกต้อง ให้ นักศึกษาคิดและนำคำตอบไปตอบในข้อสอบ

ตัวอย่างการทำงานที่ 3

กำหนดให้โครงสร้างข้อมูลกราฟ คือแผนภาพดังต่อไปนี้ โดยมี Vertex ทั้งสิ้น 16 Vertices และมี Edge ทั้งสิ้น 20 Edges และ Key ที่บรรจุไว้ใน Vertex แต่ละตัวนั้น กำหนดให้เป็น String ของชื่อเมืองหลวง (Capital Cities)



จงประยุกต์อัลกอริทึม Breadth First Search ตามที่เรียนในห้องเพื่อหาเส้นทางที่สั้นที่สุดระหว่างเมืองสองเมืองใด ๆ โดยกำหนดให้การแก้ปัญหานี้ ให้ใช้ class HashGraph ที่มีแฮชฟังก์ชันที่ทำหน้าที่แปลงชื่อเมืองไปเป็น Array Index ให้ ซึ่งถ้า Array Index ที่แฮชได้เกิดการชน (Collision) โปรแกรมก็จะแก้ปัญหาการชนด้วย Quadratic Probing ตามที่เรียนในห้อง อาจารย์กำหนดให้คุณใช้ Parameters ดังต่อไปนี้เพื่อสร้าง Polynomial Hashing ตามที่เรียนในห้อง โดยมี p = 101111, x = 101, m = 32

โค้ดดังต่อไปนี้ควรที่จะสามารถสร้าง Graph ได้ตามกำหนด

```
graph.addEdge("Dublin", "Edinburgh");
                                          graph.addEdge("Dublin", "London");
graph.addEdge("Dublin", "Lisbon");
                                       graph.addEdge("Edinburgh", "Manchester");
graph.addEdge("Manchester", "London");
                                             graph.addEdge("Manchester", "Copenhagen");
                                            graph.addEdge("Lisbon", "Madrid");
graph.addEdge("Copenhagen", "Berlin");
graph.addEdge("London", "Paris");
                                       graph.addEdge("Berlin", "Prague");
graph.addEdge("Berlin", "Vienna");
                                       graph.addEdge("Berlin", "Paris");
graph.addEdge("Prague", "Zurich");
                                        graph.addEdge("Madrid", "Paris");
graph.addEdge("Madrid", "Milan");
                                       graph.addEdge("Madrid", "Geneva");
graph.addEdge("Vienna", "Zurich");
                                        graph.addEdge("Budapest", "Rome");
graph.addEdge("Milan", "Zurich");
                                      graph.addEdge("Zurich", "Rome");
```

เมื่อเราต[้]องการเซ็คว[่]าเมือง Paris, Zurich, Geneva ติดต[่]อกับเมืองใดบ[้]าง นักศึกษาสามารถที่จะเรียกคำสั่งดังต[่]อไปนี้

```
graph.showList(graph.hashCode("Paris"));
graph.showList(graph.hashCode("Zurich"));
graph.showList(graph.hashCode("Geneva"));
```

ผลลัพธ์ที่ได้คือ

Vertex Paris connected to the following vertices: London, Berlin, Madrid,

Vertex Zurich connected to the following vertices: Prague, Vienna, Milan, Rome,

Vertex Geneva connected to the following vertices: Madrid,

เมื่อเราต[้]องการค[้]นหาเส[้]นทางว่า เส[้]นทางที่สั้นที่สุดระหว่างเมือง London ไปยัง Budapest และ เมือง Berlin ไป Dublin (ต[้]องผ่านเมืองไหนบ[้]าง) นักศึกษาสามารถที่จะเรียกคำสั่งดังต[่]อไปนี้

```
graph.printShortestPart("London", "Budapest");
graph.printShortestPart("Berlin", "Dublin");
ผลลัพธ์ที่ได้คือ

London -> Paris -> Berlin -> Prague -> Zurich -> Rome -> Budapest ->

Berlin -> Paris -> London -> Dublin ->
```

ซึ่งเมื่อตรวจสอบกับแผนภาพด้านบนก็จะพบว่า เส้นทางที่แสดงนี้เป็นเส้นทางที่สั้นที่สุดแล้ว

หากการบ[้]านนี้นักศึกษาไม่รู้จะไปยังไง ไม่เข้าใจเลย หรือเสียเวลาการทำการบ[้]านมากเกินไป ขอให[้]นักศึกษาเข้ามาปรึกษา กับอาจารย์เป็นการด[่]วน เพื่อที่จะไม[่]เสียเวลาในการอ[่]านเตรียมสอบวิชาอื่นต[่]อไป