



Project Report

Light Out Puzzle

เสนอ

รศ.ดร.รังสิพรรณ มฤคทัต

จัดทำโดย

นายวัชรศัภัย พรหมณี	6413110
นายศศิศ ศรีรัตน์	6413112
นายกวิน เก่งเกตุ	6413210
นายทวีพล ฉายรักษา	6413223

รายงานนี้เป็นส่วนหนึ่งของวิชาโครงสร้างข้อมูลและขั้นตอนวิธี (วศคพ 221)

ภาคเรียนที่ 2 ปีการศึกษา 2565

คณะวิศวกรรมศาสตร์ สาขาวิชาวิศวกรรมคอมพิวเตอร์

มหาวิทยาลัยมหิดล

คำนำ

รายงานฉบับนี้เป็นส่วนหนึ่งของวิชา โครงสร้างข้อมูลและขั้นตอนวิธี (วศคพ 221) โดยจัดทำขึ้นเพื่อใช้อธิบายหลักการทำงานของโปรแกรมแก้ปัญหา Light Out Puzzle ซึ่งประกอบไปด้วยคู่มือการใช้งานโปรแกรมเบื้องต้น การอธิบายในส่วนของคำสั่งหรือโค้ด รูปแบบ Algorithm ที่เลือกใช้ รวมไปถึงข้อจำกัดต่างๆ ในการใช้งานโปรแกรม

ทางคณะผู้จัดทำขอขอบพระคุณอาจารย์ประจำวิชา รองศาสตราจารย์ ดร.รังสีพรรณ มฤคทัต ผู้ให้ความรู้ และแนวทางการศึกษา จนโปรแกรมและรายงานฉบับนี้สามารถออกมาได้อย่างสมบูรณ์แบบ

สุดท้ายนี้ทางคณะผู้จัดทำหวังว่ารายงานฉบับนี้จะเป็นประโยชน์ไม่มากนักน้อยแก่ผู้อ่านทุกท่าน หากรายงานฉบับนี้เกิดข้อผิดพลาดหรือมีคำที่ตกหล่นคำใด ทางคณะผู้จัดทำต้องขออภัยมา ณ ที่นี้ด้วย

ขอขอบพระคุณ

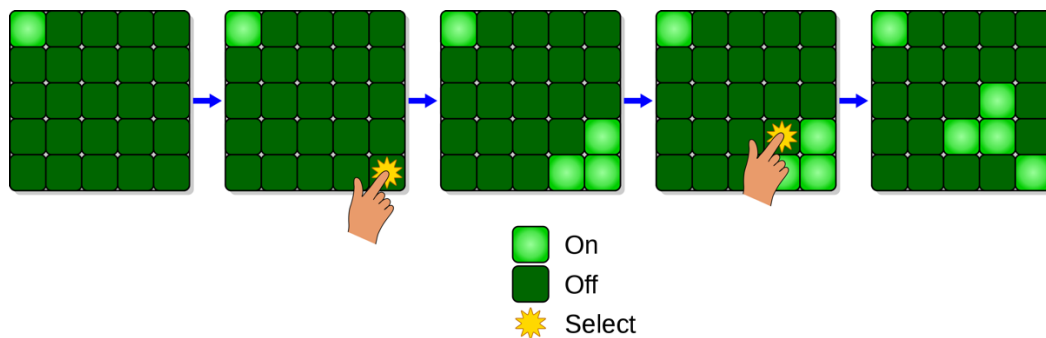
คณะผู้จัดทำ

สารบัญ

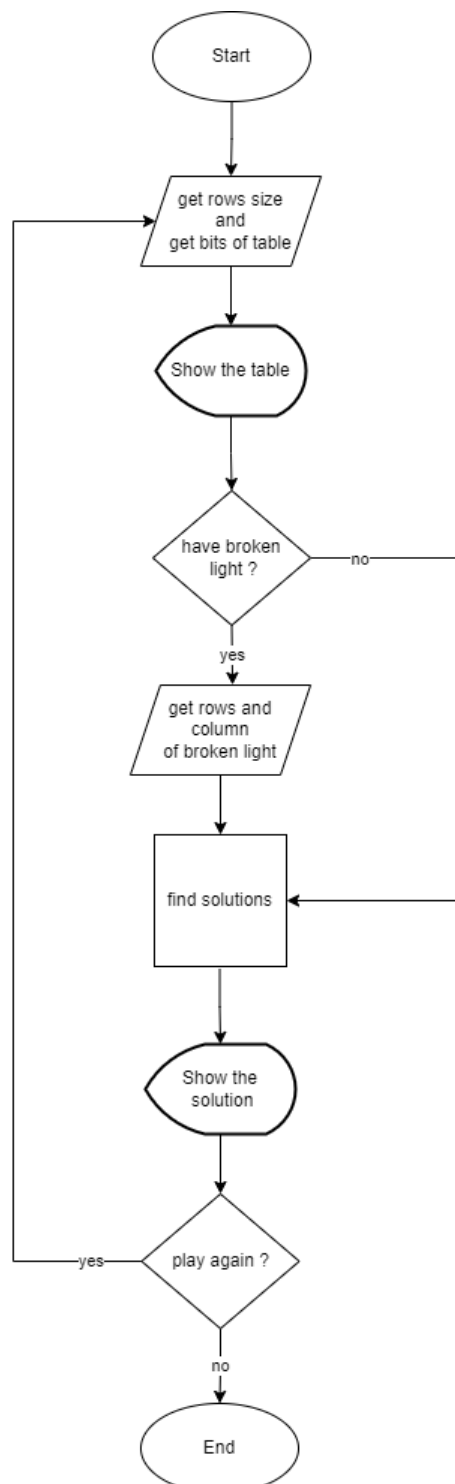
เกี่ยวกับโปรแกรม	1
Flow Chart ของโปรแกรม	2
คู่มือการใช้งานโปรแกรม	3-5
โครงสร้างโปรแกรม (Programming Structure)	6-8
รูปแบบ Data structure ที่ใช้งาน	9
Demonstrate	10-35
Asymptotic Runtime	36
ข้อจำกัดของโปรแกรม	37
บรรณานุกรม	38

เกี่ยวกับโปรแกรม

Light out puzzle คือ เกมพัฒนาทักษะทางคณิตศาสตร์และตรรกะที่มีการเรียงกล่องไฟให้ดับโดยการกดที่ทีละกล่อง โดยเมื่อกดแล้ว กล่องที่อยู่ในแถวและคอลัมน์เดียวกันกับกล่องที่กดจะเปลี่ยนสถานะเป็นกล่องดับ และกล่องที่อยู่ติดกับกล่องที่กดและมีสถานะเป็นกล่องติดจะเปลี่ยนสถานะเป็นกล่องติด เป้าหมายของเกมนี้คือการให้หลอดไฟให้ทั้งหมดเป็นสถานะปิด โดยจะต้องใช้จำนวนการกดที่น้อยที่สุด ทำให้ Light out puzzle เป็นเกมที่ท้าทายและเป็นที่ยอมรับกันมากมาย โครงการทางคณิตศาสตร์และวิทยาศาสตร์อื่น ๆ ด้วยเช่นกัน นอกจากนี้เกมนี้ยังมีชื่ออื่น ๆ อย่างเช่น "Lights Off" หรือ "Switch Off" และมีรูปแบบที่แตกต่างกันไปได้ในบางเวอร์ชันของเกมด้วย



Flow Chart ของโปรแกรม



คู่มือการใช้งานโปรแกรม

1. ป้อนจำนวนแถว (Rows) ที่ต้องการจะใส่ผ่าน Keyboard โดยจำนวนที่จะกรอกต้องเป็นเลขจำนวนเต็มเท่านั้น และต้องมีค่าไม่น้อยกว่า 2 หลังจากนั้นจะต้องป้อนกระดานเริ่มต้นเข้าไป ซึ่งจะอยู่ในรูปแบบบิต โดยมีค่าเท่ากับจำนวนแถวยกกำลัง 2 หลังจากนั้น โปรแกรมจะสร้างกระดานเริ่มต้นตามบิตที่ป้อนเข้ามา

```
Enter number of rows square grid =
2
Enter initial states (4 bits, left to right, line by line) =
1111
States in bits = 1111
      | col 0 | col 1 |
row 0 |   1   |   1   |
row 1 |   1   |   1   |

*****
```

2. โปรแกรมจะถามว่าต้องการใส่หลอดไฟที่เสียหรือไม่ ซึ่งจะต้องตอบโดยการป้อน Y หรือ N ผ่าน Keyboard
 - 2.1 หากป้อน Y หมายถึง Yes คือต้องการใส่หลอดไฟที่เสียเข้าไป หลอดไฟที่เสียจะมีตัว x กำกับอยู่ข้างหลัง โดยหลอดไฟเสียจะแตกต่างจากหลอดไฟปกติคือ เมื่อเปิดหรือปิดหลอดไฟที่เสีย โปรแกรมจะทำการเปิดหรือปิดหลอดไฟที่อยู่ตรงแนวทแยงของหลอดไฟที่เสียนั้น ๆ

```
Set broken light (Y/N) ?
Y
Enter row of broken light (0 - 1) =
0
Enter col of broken light (0 - 1) =
0
States in bits = 1111
      | col 0 | col 1 |
row 0 |  1x  |   1   |
row 1 |   1   |   1   |

*****
```

2.2 หากป้อน N หมายถึง No คือไม่ต้องการใส่หลอดไฟที่เสียเข้าไป

```
Set broken light (Y/N) ?
N

*****
```

3. หลังจากนั้นโปรแกรมจะแสดงจำนวนครั้งที่ทำการเปิดปิดไฟได้เร็วที่สุด และจะแสดงการเปิดหรือปิดหลอดไฟแต่ละครั้งพร้อมแสดงกระดานหลังจากการเปิดปิดไฟครั้งนั้นๆ

```
4 moves to turn off all lights

>>> Move 1 : turn off row 1, col 1
States in bits = 1000
      | col 0 | col 1 |
row 0 |   1   |   0   |
row 1 |   0   |   0   |

>>> Move 2 : turn on row 1, col 0
States in bits = 0011
      | col 0 | col 1 |
row 0 |   0   |   0   |
row 1 |   1   |   1   |

>>> Move 3 : turn on row 0, col 1
States in bits = 1110
      | col 0 | col 1 |
row 0 |   1   |   1   |
row 1 |   1   |   0   |

>>> Move 4 : turn off row 0, col 0
States in bits = 0000
      | col 0 | col 1 |
row 0 |   0   |   0   |
row 1 |   0   |   0   |
```

3.1 หากโปรแกรมไม่มีวิธีแก้ปัญหา โปรแกรมจะแสดงผลออกมาว่า “Cannot solve” หรือโปรแกรมไม่สามารถแก้ปัญหาได้

```
Cannot solve
```

4. โปรแกรมจะถามว่าต้องการเล่นต่อหรือไม่ ซึ่งจะต้องตอบโดยการป้อน Y หรือ N ผ่าน Keyboard โดยหากตอบ Y ก็คือต้องการเล่นต่อ แต่หากตอบ N จะเป็นการจบโปรแกรม

```
Play again (Y/N) ?  
N  
  
*****
```


โครงสร้างโปรแกรม (Programming Structure)

โครงสร้างโปรแกรมและตัวแปรประเภทต่าง ๆ ที่ใช้ในโปรแกรม สามารถอธิบายได้ตามคลาส ดังนี้

1. Class Light {...}

```
public class Light {
    String present = "";
    ArrayList<String> previous = new ArrayList();

    public Light(String p) {...}

    public void setprevious(String pv, int button) { this.previous.set(button, pv); }

    public void setbroken(int po) {...}

    public String getpresent() { return this.present; }

    public String gettoggle(Light pre) {...}

    public int getpo(Light pre) {
        int po = this.previous.indexOf(pre.getpresent());
        return po;
    }

    public boolean equals(Object o) {...}

    public int hashCode() { return Objects.hash(new Object[]{this.present}); }

    public String toString() { return this.present; }
}
```

โดยสามารถอธิบายเมธอดของโปรแกรมได้ดังนี้

1. public void setprevious(String pv, int button) เป็นเมธอดที่ใช้รับปุ่มก่อนหน้านี้
2. public void setbroken(int po) เป็นเมธอดที่ใช้รับค่าหลอดไฟที่เสีย
3. public String getpresent() เป็นเมธอดที่ใช้รับค่าสถานะหลอดไฟปัจจุบัน
4. public String gettoggle(Light pre) เป็นเมธอดที่ใช้รับค่าปิด/เปิดหลอดไฟ
5. public int getpo(Light pre) เป็นเมธอดที่ใช้รับค่าตำแหน่งของหลอดไฟ ณ ปัจจุบัน
6. public boolean equals(Object o) เป็นเมธอดที่ถูก Override
7. public int hashCode() เป็นเมธอดที่ถูก Override

2. Class Game {...}

```
public class Game {  
  
    private int N;  
    private int allnum;  
    private Light initial;  
    private Light finish;  
    private Graph<Light, DefaultEdge> G;  
  
    public Game(String in, int n) {...}  
  
    public void Start() {...}  
  
    public void addbroken(int row, int col) {...}  
  
    public void showsol(List sol) {...}  
  
    public void printBoard(Light L) {...}  
  
    public String Totoggle(Light L, int i) {...}  
  
    public char toggle(char a) {...}  
}
```

โดยสามารถอธิบายเมธอดของโปรแกรมได้ดังนี้

1. public void start() เป็นเมธอดที่ใช้ดำเนินการแก้ปัญหา light out
2. public void addbroken(int row, int col) เป็นเมธอดที่ใช้ในการรับค่าหลอดไฟที่เสีย
3. public void showsol(List sol) เป็นเมธอดที่ใช้แสดงผลขั้นตอนการทำงานของโปรแกรม
4. public void printBoard(Light L) เป็นเมธอดที่ใช้ในการแสดงผลของโปรแกรม
5. public String Totoggle(Light L, int i) เป็นเมธอดที่ใช้หลอดไฟ
6. public char toggle(char a) เป็นเมธอดที่ใช้เปลี่ยนหลอดไฟที่เสีย

3. Class Project2 {..}

```
public class Project2 {  
    public Project2() {  
    }  
  
    public static void main(String[] args) {  
        Scanner scan = new Scanner(System.in);  
        boolean repeat = true;  
        int size_number = 0;  
  
        Label160:  
        for(String initial = ""; repeat; System.out.println("\n*****"))  
            boolean error = true;  
  
        while(error) {  
            try {  
                System.out.println("Enter number of rows square grid = ");  
                size_number = Integer.parseInt(scan.nextLine());  
                if (size_number <= 1) {  
                    System.out.println("Number of rows square grid must be more than 1");  
                } else {  
                    error = false;  
                }  
            } catch (InputMismatchException var16) {  
                System.out.println(var16);  
            } catch (NumberFormatException var17) {  
                System.out.println(var17);  
            }  
        }  
    }  
}
```

โดยใน Class Project2 {..} มีเพียงเมธอดเดียว นั่นคือ public static void main (String[] args) ซึ่งเป็นเมธอดที่เป็นส่วนหลักในการดำเนินการหรือสั่งทำงานโปรแกรม โดยเมธอดนี้จะวนรับขนาดของตาราง , ถามหา initial states , ตั้งค่า broken light เป็นต้น

รูปแบบ Data structure ที่ใช้งาน

จากโปรแกรมได้มีการเลือกใช้ String ในการทำหน้าที่เก็บข้อมูลหลอดไฟทั้งหมดในกระดานนั้นๆ โดยจะใช้งาน String เปรียบเสมือนกับเป็น Array ของ Char แล้วให้ Char แต่ละตัวแทนหลอดไฟแต่ละดวงและให้ index ของ Char นั้นๆใน String แทนตำแหน่งของหลอดไฟดวงนั้นๆ ในกระดาน โดยในการเก็บข้อมูลหลอดไฟแต่ละดวงจะเก็บเป็นรูปแบบดังนี้

- หลอดไฟธรรมดาที่ปิดจะเก็บค่าด้วย '0'
- หลอดไฟธรรมดาที่เปิดจะเก็บค่าด้วย '1'
- หลอดไฟเสียที่ปิดจะเก็บค่าด้วย '2'
- หลอดไฟเสียที่เปิดจะเก็บค่าด้วย '3'

หลังจากนั้นก็เรียงตามตำแหน่งจากซ้ายไปขวา แถวบนลงล่าง เช่น String เก็บค่า "1120" นั้นหมายความว่ากระดานนี้มีหลอดไฟ 4 ดวงแบบ 2 มิติ ซึ่งในคอลัมน์ที่ 0 แถวที่ 0 มีหลอดไฟธรรมดาที่เปิด คอลัมน์ที่ 1 แถวที่ 0 มีหลอดไฟธรรมดาที่เปิด คอลัมน์ที่ 0 แถวที่ 1 มีหลอดไฟเสียที่ปิด และในคอลัมน์ที่ 1 แถวที่ 1 มีหลอดไฟธรรมดาที่ปิด

และโปรแกรมได้มีการเลือกใช้ Array List ในการเก็บข้อมูลในแต่ละ Initial State จากนั้นข้อมูลจากส่วนนี้จะถูกนำไปสร้างเป็นกราฟแบบ Simple Directed Graph โดยโปรแกรมจะแก้ปัญหา Light out puzzle โดยใช้ Dijkstra Path Algorithm ซึ่งจะมีขั้นตอนดังต่อไปนี้

1. ให้เริ่มต้นจากสถานะเริ่มต้น (Initial State) ของ Light out puzzle
2. ตรวจสอบว่าจุดใดบนตารางหลอดไฟเปิดอยู่
3. สลับสถานะของหลอดไฟที่อยู่ในช่วงเดียวกันแนวนอนหรือแนวตั้งกับหลอดไฟที่เปิดอยู่
4. ทำซ้ำขั้นตอน 2-3 จนกว่าจะไม่มีหลอดไฟที่เปิดอยู่บนตารางหลอดไฟเหลืออยู่
5. ตรวจสอบว่าสถานะปัจจุบันของ Light out puzzle เป็นไปตามเงื่อนไขของการเล่น Light out puzzle หรือไม่
6. ถ้าสถานะปัจจุบันไม่เป็นไปตามเงื่อนไข ให้กลับไปทำซ้ำขั้นตอนที่ 2-4 โดยใช้จุดเริ่มต้นของการแก้ปัญหาก่อนหน้านี้
7. Greedy algorithm เป็น algorithm ที่ใช้เทคนิคการเลือกการกระทำที่ดูเหมือนจะดีที่สุด ณ ขณะนั้นๆ โดยไม่พิจารณาผลกระทบของการกระทำในขั้นตอนต่อไปโดยละเว้น อย่างไรก็ตาม แม้ว่าอัลกอริทึมนี้จะไม่สามารถแก้ปัญหา Light out puzzle ได้อย่างแม่นยำทั้งหมด แต่ก็มีประสิทธิภาพในระดับหนึ่ง

Demonstrate

```
public void Start() {
    ShortestPathAlgorithm<Light, DefaultEdge> shortestPath = null;
    shortestPath = new DijkstraShortestPath<>(G);
    List<Light> sol = new ArrayList<Light>();
    ArrayList<Light> AL = new ArrayList<Light>();
    Light temp;
    int i = 0;
    AL.add(initial);
    while (i < AL.size()) {
        temp = AL.get(i);
        if (!G.containsVertex(temp)) {
            G.addVertex(temp);
        }
        for (int j = 0; j < allnum; j++) {
            String newstate = Totoggle(temp, j);
            boolean have = false;
            for (Light vertex : G.vertexSet()) {
                if (vertex.getpresent().equals(newstate)) {
                    vertex.setprevious(temp.getpresent(), j);
                    G.addEdge(temp, vertex);
                    have = true;
                }
            }
            if (!have) {
                Light newlight = new Light(newstate);
                G.addVertex(newlight);
                AL.add(newlight);
                G.addEdge(temp, newlight);
            }
        }
        i++;
    }
    if (!G.containsVertex(finish)) {
        System.out.println("Cannot solve");
    } else {
        sol = shortestPath.getPath(initial, finish).getVertexList();
        showsol(sol);
    }
}
```

ฟังก์ชันหลักที่ใช้ในการ solve คือ function Start() โดยแนวคิดของโปรแกรมคือการสร้าง graph ที่มี node ที่เก็บทุก ๆ state ของไฟที่เป็นไปได้ทั้งหมดเอาไว้แล้วจากนั้น solve ว่าเราสามารถเปิด/ปิดไฟให้ไฟดับทั้งหมดได้หรือไม่โดยใช้ Shortest path algorithm ของ Dijkstra หากใน graph มี node ที่เก็บ state ที่ไฟดับทั้งหมดไว้ก็หมายความว่าเราสามารถปิดไฟทั้งหมดได้นั่นเอง

เมื่อเข้ามาใน function start เราจะ add initial state เก็บไว้ใน ArrayList AL เพื่อเก็บ node เริ่มต้น จากนั้นก็เข้าสู่ while loop ฟังก์ชันนี้จะเช็คไปเรื่อย ๆ ว่าในตอนนี้นี้เก็บทุก state ที่เป็นไปได้หรือยังถ้าไม่มี newstate ถูก add เข้าไป ก็จะหลุดออกจาก while loop นี้

จากนั้นก็เข้าสู่ for loop ภายนอกเพื่อสร้าง new state ที่เกิดจากการ toggle ไฟแต่ละดวงให้ครบทุกดวง เมื่อ toggle ไฟดวงหนึ่งแล้วก็จะเข้าสู่ for loop ภายใน เพื่อเช็คว่ามี node ที่เก็บ newstate นี้อยู่หรือไม่ ถ้ามีแล้วเราจะ set previous state ไว้ที่ vertex ที่มี state ของไฟเหมือนกับ newstate และสร้าง edge เชื่อม ระหว่าง temp กับ vertex นั้น ถ้าใน graph ไม่มี newstate ก็จะ add newstate เข้าไปใน ArrayList AL และ สร้าง node ใหม่ที่เก็บ newstate จากนั้นสร้าง edge เชื่อมกันระหว่าง temp กับ newstate

เมื่อผ่านกระบวนการสร้าง Graph ด้านบนแล้วเราจะดูว่า graph นี้มี node ที่เก็บ state ที่ไฟทุกดวงดับไหม(finish) ถ้ามีจะใช้ shortest path ของ dijkstra เพื่อหาเส้นทางระหว่าง initial และ finish ถ้าไม่มีก็จะแสดง cannot solve

Demo1

While loop รอบ 1 i = 0

เมื่อเริ่มโปรแกรม initial state คือ 1111 และถูก add เข้าไปใน ArrayList AL

สมาชิก AL = {"1111"}

Temp = AL.get(0) ก็คือ temp = "1111"

ใน while loop เริ่มเช็ค state "1111"

จากนั้นเข้า for loop นอกกรอบที่ 1 toggle ไฟแถว 0 คอลัมน์ 0 >>> ได้ new state เป็น 0001



เมื่อเช็ค forloop ในพบว่า newstate ไม่มีอยู่ใน graph จึงเชื่อม temp กับ newstate เข้าด้วยกัน

Add newstate เข้าไปใน ArrayList AL

สมาชิก AL = { "1111" , "0001" }



for loop นอกกรอบที่ 2 toggle ไฟแถว 0 คอลัมน์ 1 >>> ได้ new state เป็น 0010



เมื่อเช็ค forloop ใน พบว่า newstate ไม่มีอยู่ใน graph จึงเชื่อม temp กับ newstate เข้าด้วยกัน

Add newstate เข้าไปใน ArrayList AI

สมาชิก AL = { "1111" , "0001" , "0010" }



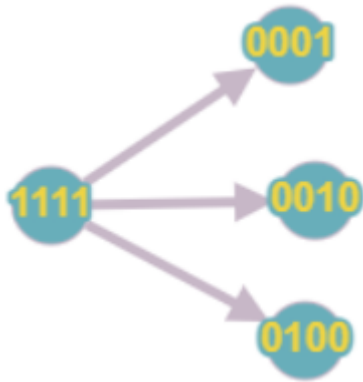
for loop นอกกรอบที่ 3 toggle ไฟแถว 1 คอลัมน์ 0 >>> ได้ new state เป็น 0100



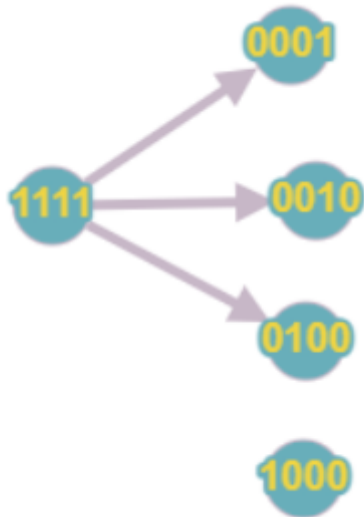
เมื่อเช็ค forloop ในพบว่า newstate ไม่มีอยู่ใน graph จึงเชื่อม temp กับ newstate เข้าด้วยกัน

Add newstate เข้าไปใน ArrayList AI

สมาชิก AL = { "1111" , "0001" , "0010" , "0100" }



for loop นอกกรอบที่ 4 toggle ไฟแถว 1 คอลัมน์ 1 >>> ได้ new state เป็น 1000



เมื่อเช็ค forloop ในพบว่า newstate ไม่มีอยู่ใน graph จึงเชื่อม temp กับ newstate เข้าด้วยกัน

Add newstate เข้าไปใน ArrayList AI

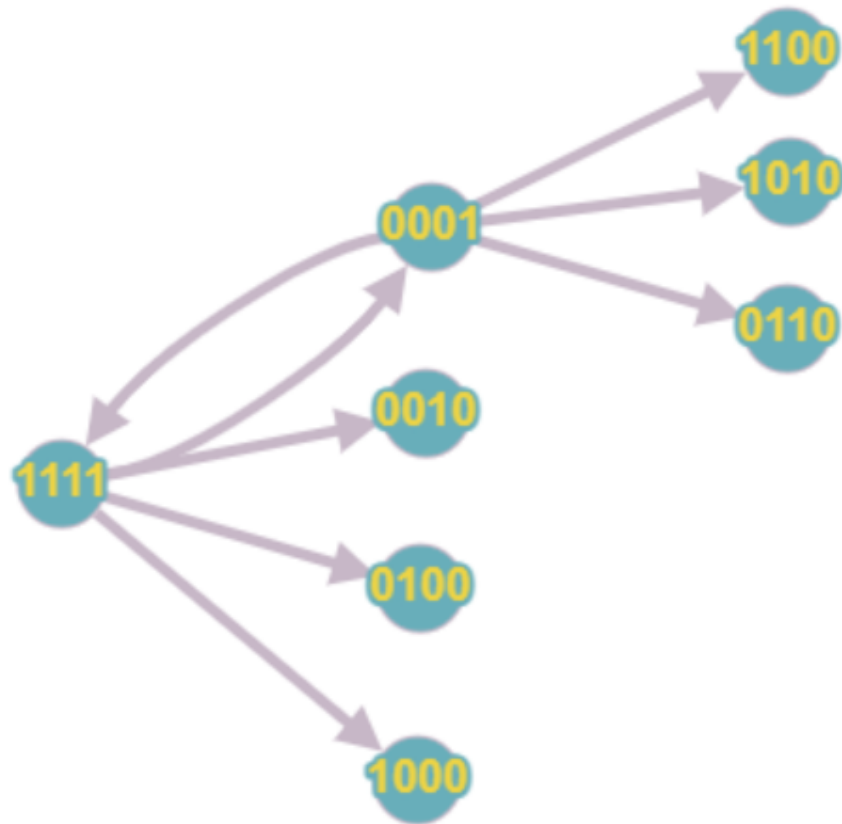
สมาชิก AL = { "1111" , "0001" , "0010" , "0100" , "1000" }



While loop รอบที่ 2 $i = 1$

Temp = A1.get(1) ดังนั้น temp = "0001"

ทำแบบเดียวกับการกระบวนการทำงานต้น เมื่อ toggle ไฟทั้ง 4 ดวง จะได้ state
"1111", "1100", "1010", "0110"



สมาชิก AL = { "1111", "0001", "0010", "0100", "1000", "1100", "1010", "0110" }

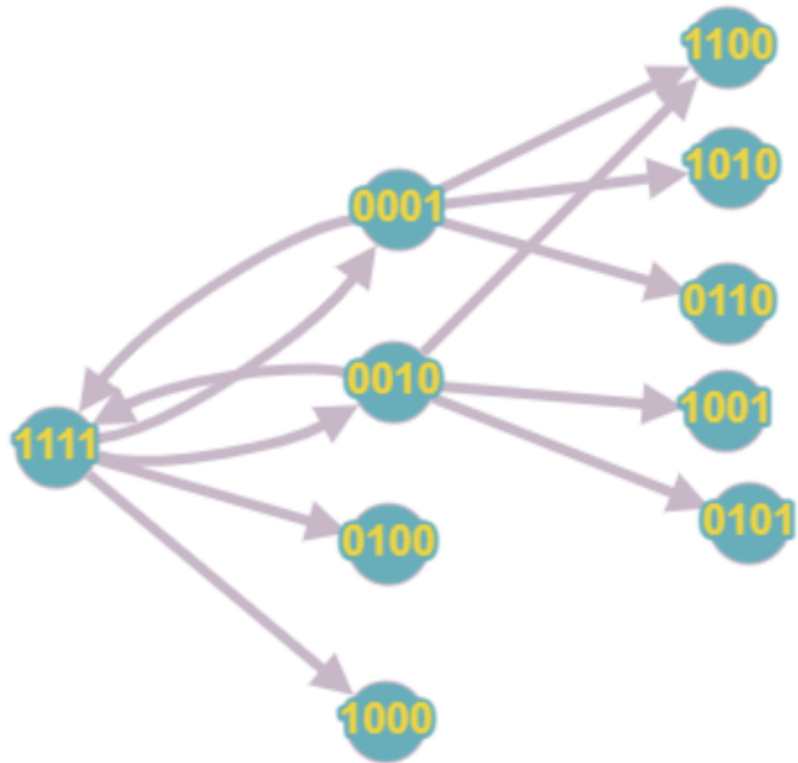
สีฟ้าแทน state ปัจจุบันที่จะ toggle ต่อไป

สีส้มแทน state ใหม่ที่เกิดขึ้นจากการ toggle state ปัจจุบัน ที่ไม่ซ้ำกับ graph

While loop รอบที่ 3 $i = 2$

Temp = Al.get(2) ดังนั้น temp = "0010"

ทำแบบเดียวกับการกระบวนการทำงานข้างต้น เมื่อ toggle ไฟทั้ง 4 ดวง จะได้ state
"1111", "1100", "1001", "0101"



สมาชิก AL = { "1111", "0001", "0010", "0100", "1000", "1100", "1010",
"0110", "1001", "0101" }

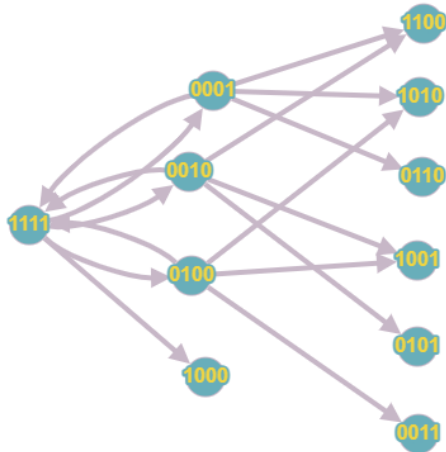
สีฟ้าแทน state ปัจจุบันที่จะ toggle ต่อไป

สีส้มแทน state ใหม่ที่เกิดขึ้นจากการ toggle state ปัจจุบัน ที่ไม่ซ้ำกับ graph

While loop รอบที่ 4 $i = 3$

Temp = Al.get(2) ดังนั้น temp = "0100"

ทำแบบเดียวกับการกระบวนกรข้างต้น เมื่อ toggle ไฟทั้ง 4 ดวง จะได้ state
"1111","1010","1001","0011"



สมาชิก AL = { "1111" , "0001" , "0010" , "0100" , "1000" , "1100" , "1010" ,
"0110","1001","0101","0011" }

สีฟ้าแทน state ปัจจุบันที่จะ toggle ต่อไป

สีส้มแทน state ใหม่ที่เกิดขึ้นจากการ toggle state ปัจจุบัน ที่ไม่ซ้ำกับ graph

While loop รอบที่ 5 $i = 4$

Temp = Al.get(4) ดังนั้น temp = "1000"

ทำแบบเดียวกับการกระบวนกรข้างต้น เมื่อ toggle ไฟทั้ง 4 ดวง จะได้ state
"1111","0110","0101","0011"



สมาชิก AL = { "1111" , "0001" , "0010" , "0100" , "1000" , "1100" , "1010" ,
"0110" , "1001" , "0101" , "0011" }

สีฟ้าแทน state ปัจจุบันที่จะ toggle ต่อไป

สีส้มแทน state ใหม่ที่เกิดขึ้นจากการ toggle state ปัจจุบัน ที่ไม่ซ้ำกับ graph

While loop รอบที่ 6 i = 5

Temp = AL.get(5) ดังนั้น temp = "1100"

ทำแบบเดียวกับการกระบวนกรข้างต้น เมื่อ toggle ไฟทั้ง 4 ดวง จะได้ state
"0010" , "0001" , "1011" , "0111"

หลังจากนี้ขอใช้ simple graph แทน edge ขาไปและขากลับเพื่อไม่ให้ edge วงไปวนมา และ
ป้องกันความสับสน



สมาชิก AL = { "1111" , "0001" , "0010" , "0100" , "1000" , "1100" , "1010" ,
"0110" , "1001" , "0101" , "0011" , "0111" , "1011" }

While loop รอบที่ 7 i = 6

Temp = AL.get(6) ดังนั้น temp = "1010"

ทำแบบเดียวกับการกระบวนกรข้างต้น เมื่อ toggle ไฟทั้ง 4 ดวง จะได้ state
"0001" , "0100" , "0111" , "1101"

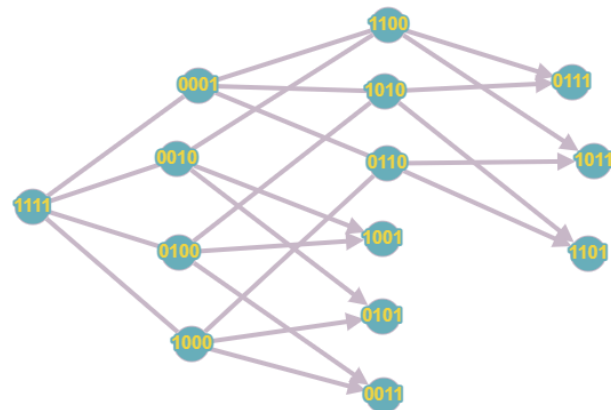


สมาชิก AL = { "1111" , "0001" , "0010" , "0100" , "1000" , "1100" , "1010" ,
"0110" , "1001" , "0101" , "0011" , "0111" , "1011" , "1101" }

While loop รอบที่ 8 i = 7

Temp = Al.get(7) ดังนั้น temp = "0110"

ทำแบบเดียวกับการกระบวนกรข้างต้น เมื่อ toggle ไฟทั้ง 4 ดวง จะได้ state
"0001" , "1000" , "1101" , "1011"

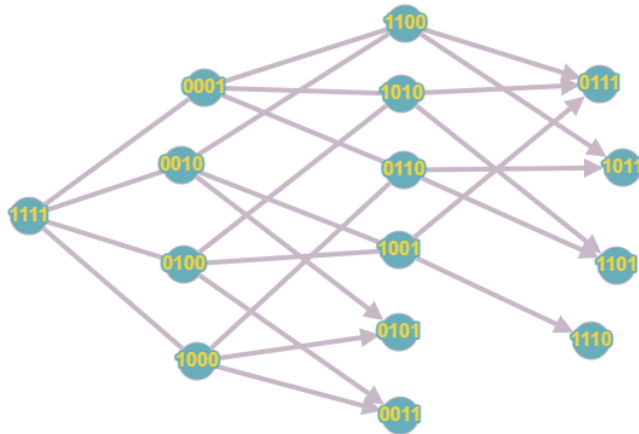


สมาชิก AL = { "1111" , "0001" , "0010" , "0100" , "1000" , "1100" , "1010" ,
"0110" , "1001" , "0101" , "0011" , "0111" , "1011" , "1101" }

While loop รอบที่ 9 i = 8

Temp = Al.get(8) ดังนั้น temp = "1001"

ทำแบบเดียวกับการกระบวนกรข้างต้น เมื่อ toggle ไฟทั้ง 4 ดวง จะได้ state
"0010" , "0100" , "0111" , "1110"

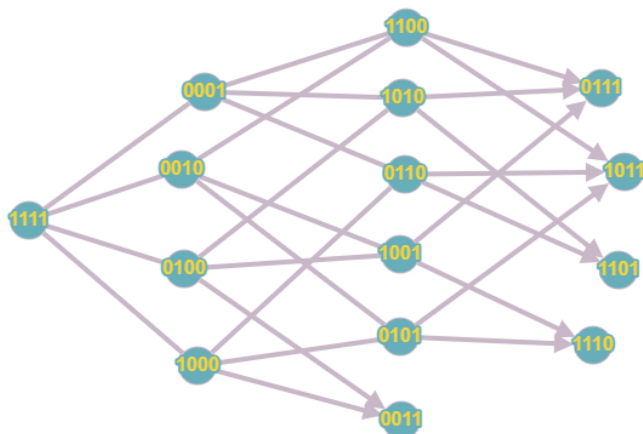


สมาชิก AL = { "1111" , "0001" , "0010" , "0100" , "1000" , "1100" , "1010" ,
 "0110" , "1001" , "0101" , "0011" , "0111" , "1011" , "1101" , "1110" }

While loop รอบที่ 10 i = 9

Temp = Al.get(9) ดังนั้น temp = "0101"

ทำแบบเดียวกับการกระบวนกรข้างต้น เมื่อ toggle ไฟทั้ง 4 ดวง จะได้ state
 "0010" , "1000" , "1011" , "1110"

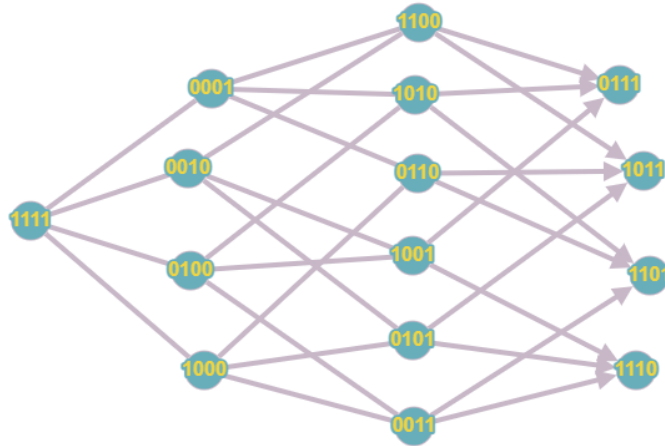


สมาชิก AL = { "1111" , "0001" , "0010" , "0100" , "1000" , "1100" , "1010" ,
 "0110" , "1001" , "0101" , "0011" , "0111" , "1011" , "1101" , "1110" }

While loop รอบที่ 11 $i = 10$

Temp = Al.get(10) ดังนั้น temp = "0011"

ทำแบบเดียวกับการกระบวนกรข้างต้น เมื่อ toggle ไฟทั้ง 4 ดวง จะได้ state
"0100","1000","1101","1110"

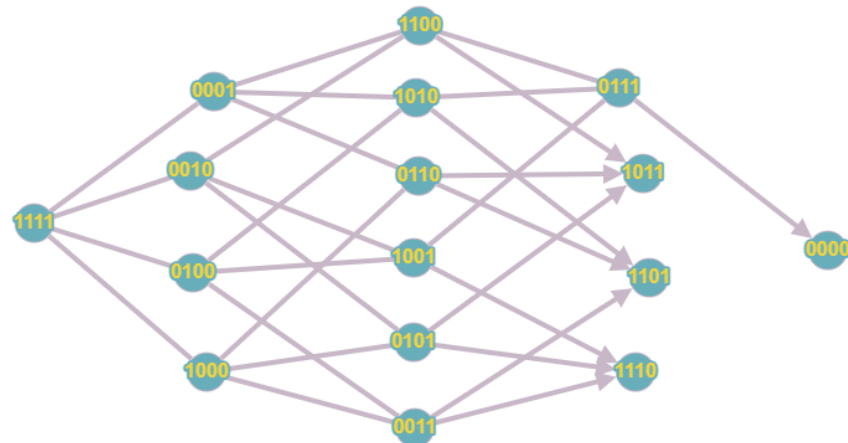


สมาชิก AL = { "1111", "0001", "0010", "0100", "1000", "1100", "1010",
"0110", "1001", "0101", "0011", "0111", "1011", "1101", "1110" }

While loop รอบที่ 12 $i = 11$

Temp = Al.get(11) ดังนั้น temp = "0111"

ทำแบบเดียวกับการกระบวนกรข้างต้น เมื่อ toggle ไฟทั้ง 4 ดวง จะได้ state
"1100","1010","1001","0000"

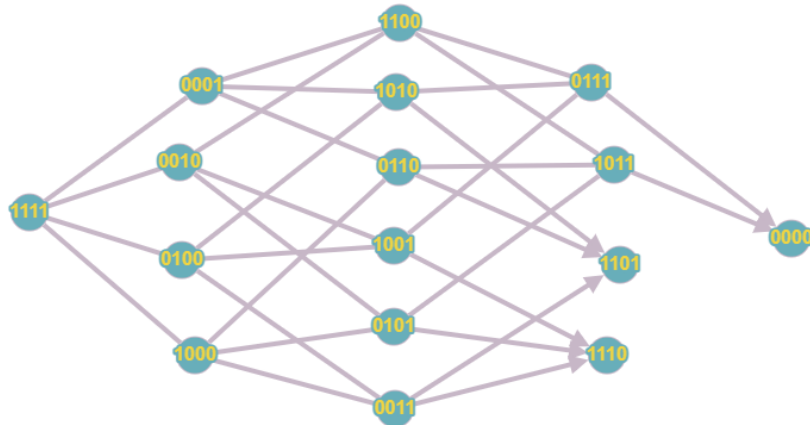


สมาชิก AL = { "1111", "0001", "0010", "0100", "1000", "1100", "1010",
"0110", "1001", "0101", "0011", "0111", "1011", "1101", "1110", "0000" }

While loop รอบที่ 13 $i = 12$

Temp = Al.get(12) ดังนั้น temp = "1011"

ทำแบบเดียวกับการกระบวนกรข้างต้น เมื่อ toggle ไฟทั้ง 4 ดวง จะได้ state
"1100","0110","0101","0000"

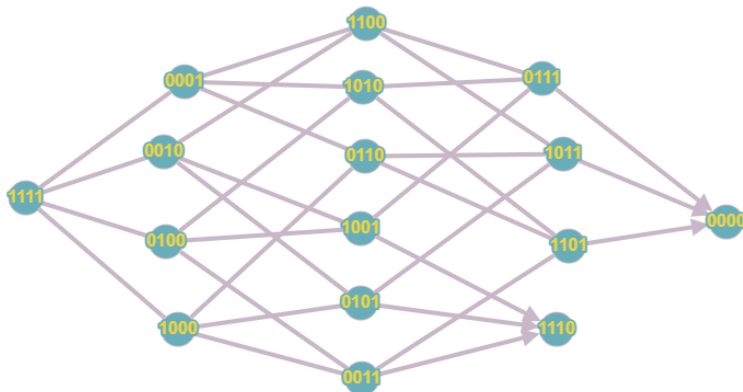


สมาชิก AL = { "1111", "0001", "0010", "0100", "1000", "1100", "1010",
"0110", "1001", "0101", "0011", "0111", "1011", "1101", "1110", "0000" }

While loop รอบที่ 14 $i = 13$

Temp = Al.get(13) ดังนั้น temp = "1101"

ทำแบบเดียวกับการกระบวนกรข้างต้น เมื่อ toggle ไฟทั้ง 4 ดวง จะได้ state
"1010","0110","0011","0000"

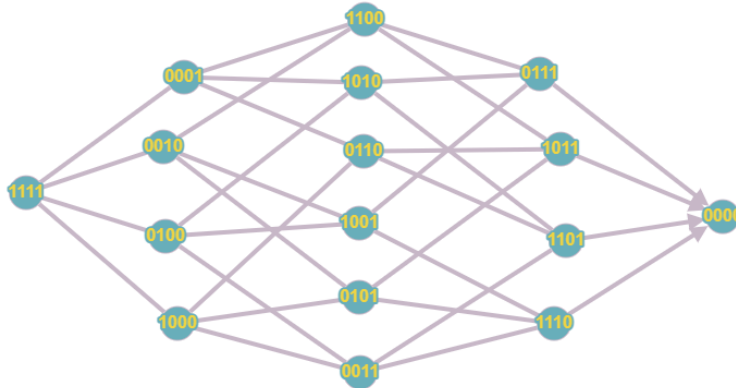


สมาชิก AL = { "1111", "0001", "0010", "0100", "1000", "1100", "1010",
"0110", "1001", "0101", "0011", "0111", "1011", "1101", "1110", "0000" }

While loop รอบที่ 15 $i = 14$

Temp = Al.get(12) ดังนั้น temp = "1110"

ทำแบบเดียวกับการกระบวนกรข้างต้น เมื่อ toggle ไฟทั้ง 4 ดวง จะได้ state
"1001","0101","0011","0000"

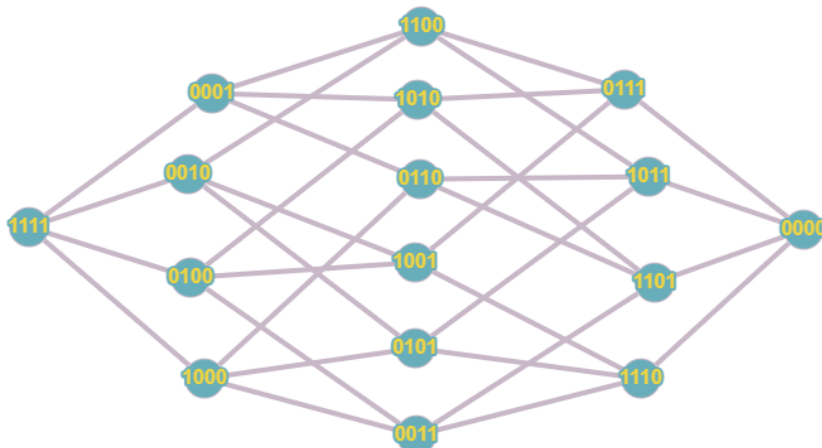


สมาชิก AL = { "1111", "0001", "0010", "0100", "1000", "1100", "1010",
"0110","1001","0101","0011","0111","1011","1101","1110","0000" }

While loop รอบที่ 16 $i = 15$

Temp = Al.get(15) ดังนั้น temp = "0000"

ทำแบบเดียวกับการกระบวนกรข้างต้น เมื่อ toggle ไฟทั้ง 4 ดวง จะได้ state
"0111","1011","1101","1110"



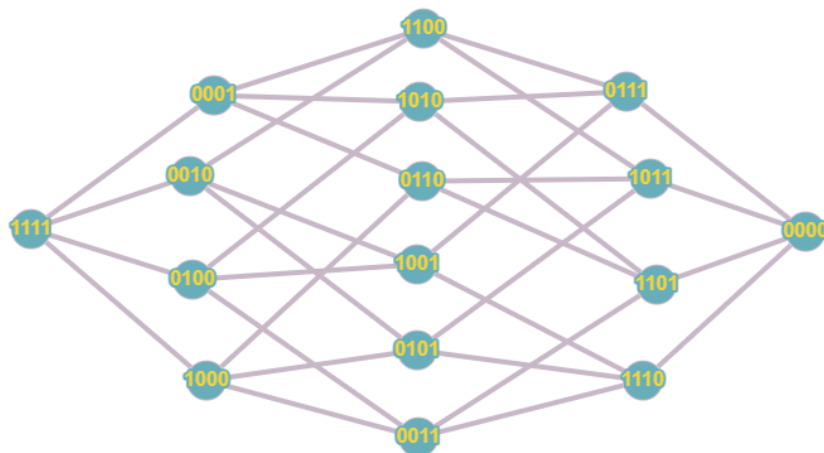
สมาชิก AL = { "1111", "0001", "0010", "0100", "1000", "1100", "1010",
"0110","1001","0101","0011","0111","1011","1101","1110","0000" }

While loop รอบที่ 17 i = 16

จะพบว่า เงื่อนไข $i < A1.size()$ เป็น false จึงหลุดออกจาก while loop แล้วรันไปเรื่อย ๆ จนถึง code ด้านล่าง

```
}
if (!G.containsVertex(finish)) {
    System.out.println("Cannot solve");
} else {
    sol = shortestPath.getPath(initial, finish).getVertexList();
    showsol(sol);
}
}
```

Graph สุดท้ายที่ได้จะเป็นรูปแบบนี้โดย undirect graph แทนรูปแบบที่ว่า state แต่ละ state สามารถเปิดปิดไฟเพื่อไปอีก state ได้ทั้งขาไปและขากลับ สาเหตุที่ทำแบบนี้เพื่อลดความสับสนจากการดู edge ที่วกไปวนมา แต่ในตัวโปรแกรมจริงจะเป็น direct graph



Graph Demo1

จาก graph จะเห็นว่ามี node ที่มี state ที่ไฟดับทั้งหมด (“0000”) อยู่ดังนั้นเราจึงสามารถหา shortest path ได้ โดยเงื่อนไขที่ได้จาก G.containvertex(finish) จะ return true ดังนั้น !G.containvertex(finish) เป็น false โปรแกรมจะไม่ทำงานใน scope if แต่ทำงานใน else แล้วเริ่มหา shortest path

```
>>> Move 1 : turn on row 1, col 1
States in bits = 1000
      | col 0 | col 1
row 0 |   1   |   0
row 1 |   0   |   0

>>> Move 2 : turn off row 1, col 0
States in bits = 0011
      | col 0 | col 1
row 0 |   0   |   0
row 1 |   1   |   1

>>> Move 3 : turn off row 0, col 1
States in bits = 1110
      | col 0 | col 1
row 0 |   1   |   1
row 1 |   1   |   0

>>> Move 4 : turn on row 0, col 0
States in bits = 0000
      | col 0 | col 1
row 0 |   0   |   0
row 1 |   0   |   0
```

Demo2

While loop รอบ 1 $i = 0$

เมื่อเริ่มโปรแกรม initial state คือ 1111 และถูก add เข้าไปใน ArrayList AL

สมาชิก AL = {"1111"}

Temp = AL.get(0) ก็คือ temp = "1111"

ใน while loop เริ่มเช็ค state "1111"

จากนั้นเข้า for loop นอกกรอบที่ 1 toggle ไฟแถว 0 คอลัมน์ 0 >>> ได้ new state เป็น 0110



เมื่อเช็ค forloop ในพบว่า newstate ไม่มีอยู่ใน graph จึงเชื่อม temp กับ newstate เข้าด้วยกัน

Add newstate เข้าไปใน ArrayList AL

สมาชิก AL = {"1111", "0110"}



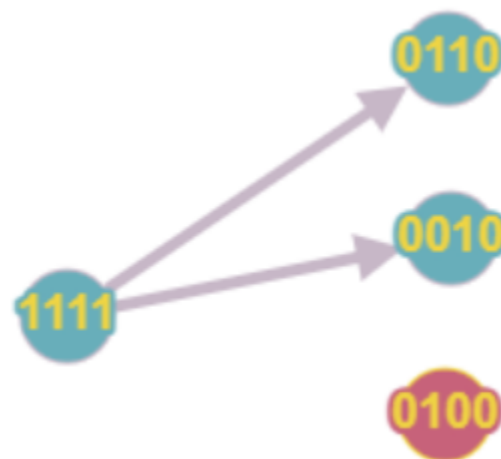
for loop นอกกรอบที่ 2 toggle ไฟแถว 0 คอลัมน์ 1 >>> ได้ new state เป็น 0010



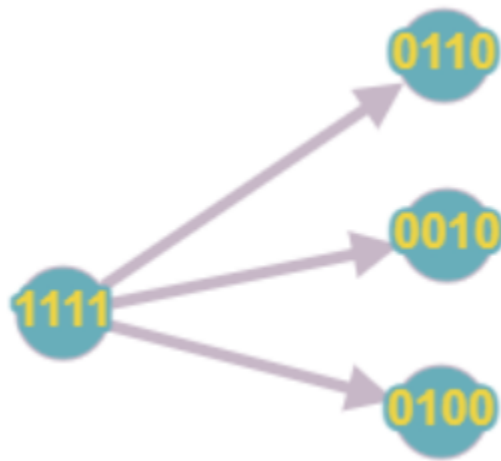
เมื่อเช็ค forloop ในพบว่า newstate ไม่มีอยู่ใน graph จึงเชื่อม temp กับ newstate เข้าด้วยกัน
Add newstate เข้าไปใน ArrayList AI
สมาชิก AL = { "1111" , "0110","0010" }



for loop นอกกรอบที่ 3 toggle ไฟแถว 1 คอลัม 0 >>> ได้ new state เป็น 0100



เมื่อเช็ค forloop ในพบว่า newstate ไม่มีอยู่ใน graph จึงเชื่อม temp กับ newstate เข้าด้วยกัน
Add newstate เข้าไปใน ArrayList AI
สมาชิก AL = { "1111" , "0110","0010","0100" }



for loop นอกกรอบที่ 4 toggle ไฟแถว 1 คอลัมน์ 1 >>> ได้ new state เป็น 1000



เมื่อเช็ค forloop ในพบว่า newstate ไม่มีอยู่ใน graph จึงเชื่อม temp กับ newstate เข้าด้วยกัน

Add newstate เข้าไปใน ArrayList AI

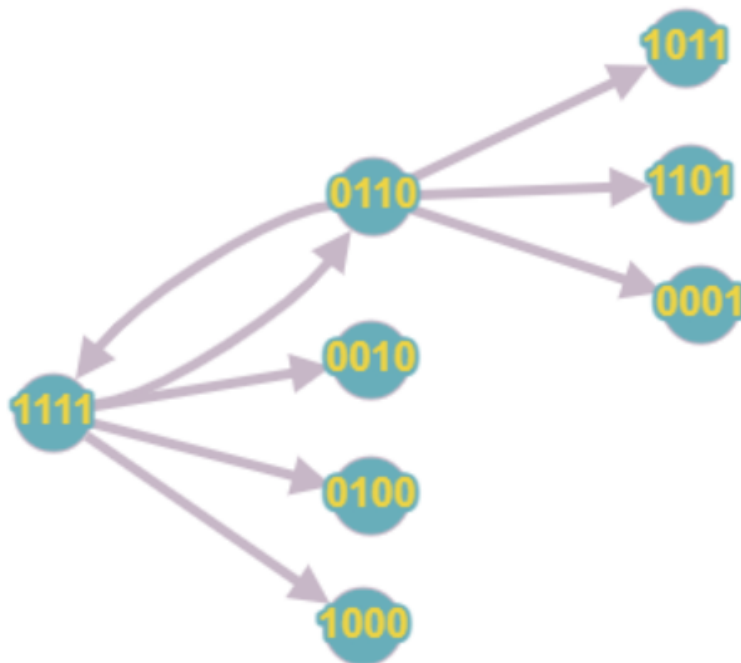
สมาชิก AL = { "1111" , "0110", "0010", "0100", "1000" }



While loop รอบที่ 2 $i = 1$

Temp = Al.get(1) ดังนั้น temp = "0001"

ทำแบบเดียวกับการกระบวนกรข้างต้น เมื่อ toggle ไฟทั้ง 4 ดวง จะได้ state
 "1111", "1011", "1101", "0001"

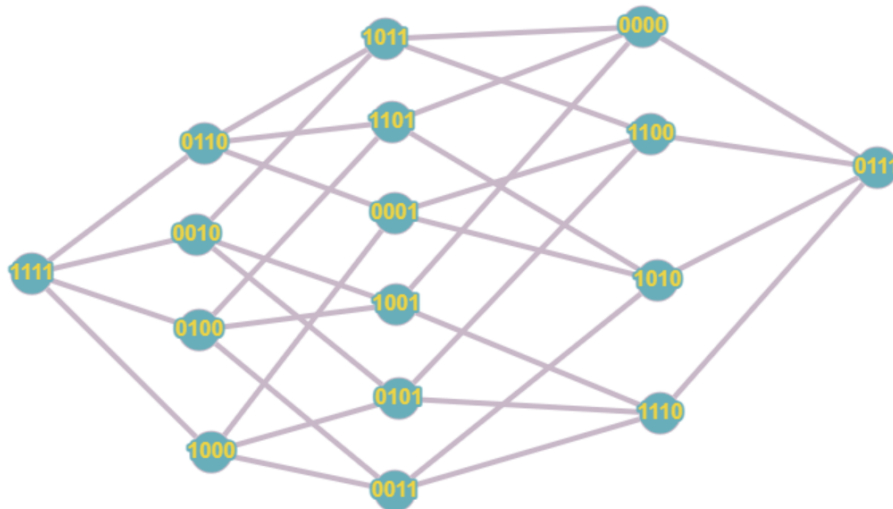


สมาชิก AL = { "1111", "0110", "0010", "0100", "1000", "1011", "1101", "0001" }

สีฟ้าแทน state ปัจจุบันที่จะ toggle ต่อไป

สีส้มแทน state ใหม่ที่เกิดขึ้นจากการ toggle state ปัจจุบัน ที่ไม่ซ้ำกับ graph

จากนั้นก็ทำแบบนี้ไปเรื่อย ๆ แบบเดียวกับ Demo1 จนกว่าจะหลุดออกจาก while loop และ graph สุดท้ายที่ได้จะเป็นรูปแบบนี้โดย undirect graph แทนรูปแบบที่ว่า state แต่ละ state สามารถเปิดปิดไฟเพื่อไปอีก state ได้ทั้งขาไปและขากลับ สาเหตุที่ทำแบบนี้เพื่อลดความสับสนจากการดู edge ที่วกไปวนมาและโปรแกรมแต่ละ node จะเก็บตัวแปรไว้มากกว่านี้แต่เพื่อความเข้าใจง่ายจึงใช้ตัวแทนของแต่ละ node เป็น state ของไฟ



Graph Demo2

จะเห็นว่ามี node ที่มี state ที่ไฟดับทั้งหมด (“0000”) อยู่ ดังนั้น เราจึงสามารถหา shortest path ได้

```
>>> Move 1 : turn on row 0, col 0
States in bits = 0110
      | col 0 | col 1 |
row 0 |  0x  |   1   |
row 1 |   1   |   0   |

>>> Move 2 : turn on row 1, col 0
States in bits = 1101
      | col 0 | col 1 |
row 0 |  1x  |   1   |
row 1 |   0   |   1   |

>>> Move 3 : turn on row 0, col 1
States in bits = 0000
      | col 0 | col 1 |
row 0 |  0x  |   0   |
row 1 |   0   |   0   |
```


Graph Algorithm

เราเลือกใช้ Dijkstra Algorithm ในการหาเส้นทางที่สั้นที่สุดจาก state ไฟตั้งต้น จนถึง state ที่ไฟดับทั้งหมด Dijkstra Algorithm นั้นสามารถใช้ได้กับทั้ง weighted และ unweighted graph การทำงานของ Dijkstra ใน unweighted graph จะทำงานคล้ายกับ Breath first search เหตุผลที่ใช้คือ ในอนาคตหากเราต้องการเอา code ปัจจุบันไป implement หรือต่อยอด ไปเป็น weighted graph code ในปัจจุบันก็ยังสามารถทำงานได้ในกรณีที่ไม่มี negative cycle

เปรียบเทียบ Demo 3,4,5

```
>>> Move 1 : turn off row 0, col 1
States in bits = 111111010
      | col 0 | col 1 | col 2
row 0 |   1   |   1   |   1
row 1 |   1   |   1   |   1
row 2 |   0   |   1   |  0x

>>> Move 2 : turn on row 2, col 1
States in bits = 111101101
      | col 0 | col 1 | col 2
row 0 |   1   |   1   |   1
row 1 |   1   |   0   |   1
row 2 |   1   |   0   |  1x

>>> Move 3 : turn on row 0, col 2
States in bits = 100100101
      | col 0 | col 1 | col 2
row 0 |   1   |   0   |   0
row 1 |   1   |   0   |   0
row 2 |   1   |   0   |  1x

>>> Move 4 : turn on row 2, col 2
States in bits = 100110100
      | col 0 | col 1 | col 2
row 0 |   1   |   0   |   0
row 1 |   1   |   1   |   0
row 2 |   1   |   0   |  0x

>>> Move 5 : turn on row 1, col 0
States in bits = 000000000
      | col 0 | col 1 | col 2
row 0 |   0   |   0   |   0
row 1 |   0   |   0   |   0
row 2 |   0   |   0   |  0x
```

Demo3 : no breaklight

```
>>> Move 1 : turn on row 1, col 0
States in bits = 100011110
      | col 0 | col 1 | col 2
row 0 |   1   |   0   |   0
row 1 |   0   |   1   |   1
row 2 |   1   |   1   |   0

>>> Move 2 : turn on row 1, col 2
States in bits = 101000111
      | col 0 | col 1 | col 2
row 0 |   1   |   0   |   1
row 1 |   0   |   0   |   0
row 2 |   1   |   1   |   1

>>> Move 3 : turn off row 0, col 1
States in bits = 010010111
      | col 0 | col 1 | col 2
row 0 |   0   |   1   |   0
row 1 |   0   |   1   |   0
row 2 |   1   |   1   |   1

>>> Move 4 : turn on row 2, col 2
States in bits = 010011100
      | col 0 | col 1 | col 2
row 0 |   0   |   1   |   0
row 1 |   0   |   1   |   1
row 2 |   1   |   0   |   0

>>> Move 5 : turn on row 1, col 1
States in bits = 000100110
      | col 0 | col 1 | col 2
row 0 |   0   |   0   |   0
row 1 |   1   |   0   |   0
row 2 |   1   |   1   |   0

>>> Move 6 : turn on row 2, col 0
States in bits = 000000000
      | col 0 | col 1 | col 2
row 0 |   0   |   0   |   0
row 1 |   0   |   0   |   0
```

Demo4 : breaklight

```

States in bits = 000101010
      | col 0 | col 1 | col 2
row 0 |   0   |   0   |   0
row 1 |   1   |   0   |   1
row 2 |   0   |   1   |   0

*****

Set broken light (Y/N) ?
Y
Enter row of broken light (0 - 2) =
0
Enter col of broken light (0 - 2) =
1
States in bits = 000101010
      | col 0 | col 1 | col 2
row 0 |   0   |  0x   |   0
row 1 |   1   |   0   |   1
row 2 |   0   |   1   |   0

*****

Cannot solve

```

Demo5 : breaklight

หลังจากในแต่ละ demo ได้สร้าง graph เสร็จเรียบร้อยแล้ว ทางคณะผู้จัดทำจึงสร้าง function ข้างล่างเพื่อเปรียบเทียบความแตกต่างระหว่าง demo3,4,5

```

int round = 1;
for (Light vertex : G.vertexSet()) {

    System.out.printf("  %s  ", vertex.getpresentconverse());
    if (round == 7) {
        System.out.println("");
        round = 0;
    }

    round++;
}

```

Function นี้มีเพื่อแสดงค่า state ที่เก็บไว้ในทุก ๆ node เพื่อนำ output มาเปรียบเทียบกับ

- All state from demo3

000101010	110001010	111111010	011100010	100011110	010010000	001110011
000001100	000111101	000100001	001011010	101000010	010111110	100110000
111010011	110101100	110011101	110000001	100110010	011001110	101000000
110100011	111011100	111101101	111110001	111010110	001011000	010111011
011000100	011110101	011101001	110100100	101000111	100111000	100001001
100010101	011001001	010110110	010000111	010011011	001010101	001100100
001111000	000011011	000000111	000110110	010010010	101101110	011100000
000000011	001111100	001001101	001010001	001110110	111111000	100011011
101100100	101010101	101001001	000000100	011100111	010011000	010101001
010110101	101101001	100010110	100100111	100111011	111110101	111000100
111011000	110111011	110100111	110010110	000000110	110001000	101101011
100010100	100100101	100111001	001110100	010010111	011101000	011011001
011000101	100011001	101100110	101010111	101001011	110000101	110110100
110101000	111001011	111010111	111100110	101101100	110001111	111110000
111100001	111011101	000000001	001111110	001001111	001010011	010011101
010101100	010110000	011010011	011001111	111111101	111111011	110000010
110110011	110101111	101100001	101010000	101001100	100101111	100110011
100000010	011101111	011011110	011000010	010100001	010111101	010001100
001000010	001011110	001101111	000010000	110100110	000101000	011001011
010110100	010000101	010011001	111010100	100110111	101001000	101111001
101100101	010111001	011000110	011110111	011101011	000100101	000010100
000001000	001101011	001110111	001000110	011001100	000101111	001010000
001100001	001111101	110100001	111011110	111101111	111110011	100111101
100001100	100010000	101110011	101011111	101011110	001011101	000100010
000010011	000001111	011000001	011110000	011101100	010001111	010010011
010100010	101001111	101111110	101100010	100000001	100011101	100101100
111100010	111111110	111001111	110110000	010111100	001011111	000100000
000010001	000001101	111010001	110101110	110011111	110000011	101001101
101111100	101100000	100000011	100011111	100101110	000101101	001010010
001100011	001111111	010110001	010000000	010011100	011111111	011100011
011010010	100111111	100001110	100010010	101110001	101101101	101011100
110010010	110001110	110111111	111000000	100110101	101001010	101111011
101100111	110101001	110011000	110000100	111100111	111111011	111001010
000100111	000010110	000001010	001101001	001110101	001000100	010001010
010010110	010100111	011011000	111011011	111101010	111110110	110010101
110001001	110111000	101110110	001111011	001001010	001010110	000110101
000101001	000011000	011010110	011001010	011111011	010000100	101011000
101000100	101110101	100001010	111101001	011100101	010011010	010101011
010110111	001111001	001001000	001010100	000110111	000101011	000011010
111110111	111000110	111011010	110111001	110100101	110010100	101011010
101000110	101110111	100001000	000001011	000111010	000100110	001000101
001011001	001101000	010100110	010111010	010001011	011110100	100101000
100110100	100000101	101111010	110011001	100010011	100100010	100111110
101011101	101000001	101110000	110111110	110100010	110010011	111101100
000110000	000101100	000011101	001100010	010000001	111001100	111010000
111100001	110011110	101111101	011110011	101000101	100111010	100001011
100010111	111011001	111101000	111110100	110010111	110001011	110111010
001010111	001100110	001111010	000011001	000000101	000110100	011111010
011100110	011010111	010101000	110101011	110011010	110000110	111100101
111111001	111100100	100000110	100011010	100101011	101010111	010001000
010010100	010100101	011011010	000111001	010110011	010000010	010011110
011111101	011100001	011010000	000011110	000000010	000110011	001001100
110010000	110001100	110111101	111000010	100100001	001101100	001110000
001000001	000111110	011011101	101010011	011000011	011110010	011101110
010001101	010010001	010100000	001101110	001110010	001000011	000111100
111110000	011111100	111001101	110110010	101010001	000011100	000000000
000110001	001001110	010101101	100100011	100000100	100011000	100101001
101010110	110110101	000111011	111000111	101100011	101010010	101001110
100101101	100110001	100000000	111001110	111010010	111100011	110011100
001000000	001011100	001101101	000010010	011110001	110111100	110100000
110010001	111101110	100001101	010000011	010100100	010111000	010001001
011110110	000010101	110011011	001100111	011010100	011001000	011111001
010000110	001100101	111101011	000010111	100001111	101110100	101101000
101011001	100100110	111000101	001001011	110110111	010101111	011011111
101111111						

- All state from demo4

000101010	110001010	111111010	011100010	100011110	010010000	001110011
000001100	000111101	000111011	001011010	101000010	010111110	100110000
111010011	110101100	110011101	110011011	100110010	011001110	101000000
110100011	111011100	111101101	111101011	111010110	001011000	010111011
011000100	011110101	011110011	110100100	101000111	100111000	100001001
100001111	011001001	010110110	010000111	010000001	001010101	001100100
001100010	000011011	000011101	000101100	010010010	101101110	011100000
000000011	001111100	001001101	001001011	001110110	111111000	100011011
101100100	101010101	101010011	000000100	011100111	010011000	010101001
010101111	011010001	100010110	100100111	100100001	111110101	111000100
111000010	110111011	110111101	110001100	000000110	110001000	101101011
100010100	100100101	100100011	001110100	010010111	011101000	011011001
011011111	100011001	101100110	101010111	101010001	110000101	110110100
110110010	011101011	111001101	111111100	101101100	110001111	111110000
111000001	111000111	000000001	001111110	001001111	001001001	010011101
010101100	010101010	011010011	011010101	011100100	111111101	110000010
110110011	110110101	101100001	101010000	101010110	100101111	100101001
100011000	011101111	011011110	011011000	010100001	010100111	010010110
001000010	001000100	001110101	000001010	110100110	000101000	011001011
010110100	010000101	010000011	111010100	100110111	101001000	101111001
101111111	010111001	011000110	011110111	011110001	000100101	000010100
000010010	001110101	001101101	001011100	011001100	000101111	001010000
001100001	001100111	110100001	111011110	111101111	111101001	100111101
100001100	100001010	101110011	101110101	101000100	001011101	000100010
000010011	000010101	011000001	011110000	011110110	010001111	010001001
010111000	101001111	101111110	101111000	100000001	100000111	100110110
111100010	111100100	111010101	110101010	010111100	001011111	000100000
000010001	000010111	111010001	110101110	110011111	110011001	101001101
101111100	101111010	100000011	100000101	100110100	000101101	001010010
001100011	001100101	010110001	010000000	010000110	011111111	011111001
011001000	100111111	100001110	100001000	101110001	101110111	101000110
110010010	110010100	110100101	111011010	100110101	101001010	101111011
101111101	110101001	110011000	110011110	111100111	111100001	111010000
000100111	000010110	000010000	001101001	001101111	001011110	010001010
010001100	010111101	011000010	111011011	111101010	111101100	110010101
110010011	110100010	101110110	101110000	101000001	100111110	011111000
011111110	011001111	010110000	001010011	100011100	111111111	110000000
110110001	110110111	001110001	000001110	000111111	000111001	011101101
011011100	011011010	010100011	010100101	010010100	110001101	111110010
111000011	111000101	100010001	100100000	100100110	101011111	101011001
101101000	010011111	010101110	010101000	011010001	011010111	011100110
000110010	000110100	000000101	001111010	010010101	011101010	011011011
011011101	000001001	000111000	000111110	001000111	001000001	001110000
110000111	110110110	110110000	111001001	111001111	111111110	100101010
100101100	100011101	101100010	001111011	001001010	001001100	000110101
000110011	000000010	011010110	011010000	011100001	010011110	101011000
101011110	101101111	100010000	111110011	011100101	010011010	010101011
010101101	001111001	001001000	001001110	000110111	000110001	000000000
111110111	111000110	111000000	110111001	110111111	110001110	101011010
101011100	101101101	100010010	000001011	000111010	000111100	001000101
001000011	001110010	010100110	010100000	010010001	011101110	100101000
100101110	100011111	101100000	110000011	100010011	100100010	100100101
101011101	101011011	101101010	110111110	110111000	110001001	111110110
000110000	000110110	000000111	001111000	010011011	111001100	111001010
111111011	110000100	101100111	011101001	101000101	100111010	100001011
100001101	111011001	111101000	111101110	110010111	110010001	110100000
001010111	001100110	001100000	000011001	000011111	000101110	011111010
011111100	011001101	010110010	110101011	110011010	110011100	111100101
111100011	111010010	100000110	100000000	100110001	101001110	010001000
010001110	010111111	011000000	000100011	010110011	010000010	010000100
011111101	011111011	011001010	000011110	000011000	000101001	001010110
110010000	110010110	110100111	111011000	100111011	001101100	001101010
001011011	000100100	011000111	101001001	011000011	011110010	011110100
010001101	010001011	010111010	001101110	001101000	001011001	000100110
111100000	111100110	111010111	110101000	101001011	000011100	000011010
000101011	001010100	010110111	100111001	100000100	100000010	100110011
101001100	110101111	000100001	111011101	101100011	101010010	101010100
100101101	100101011	100011010	111001110	111001000	111111101	110000110
001000000	001000110	001110111	000001000	011101011	110111100	110111010
110001011	111110100	100010111	010011001	010100100	010100010	010010011
011101100	000001111	110000001	001111101	011010100	011010010	011100011
010011100	001111111	111110001	000001101	100010101	101110100	101110010
101000011	100111100	111011111	001010001	110101101	010110101	011000101
101100101	100111100	111011111	001010001	110101101	010110101	011000101

- All state from demo5

```
000101010 110001010 010000010 011100010 100011110 010010000 001110011
000001100 000111101 000100001 100100010 101000010 010111110 100110000
111010011 110101100 110011101 110000001 001001010 110110110 000111000
011011011 010100100 010010101 010001001 111010110 001011000 010111011
011000100 011110101 011101001 110100100 101000111 100111000 100001001
100010101 011001001 010110110 010000111 010011011 001010101 001100100
001111000 000011011 000000111 000110110 111101010 000010110 110011000
101111011 100000100 100110101 100101001 001110110 111111000 100011011
101100100 101010101 101001001 000000100 011100111 010011000 010101001
010110101 101101001 100010110 100100111 100111011 111110101 111000100
111011000 110111011 110100111 110010110 101111110 011110000 000010011
001101100 001011101 001000001 100001100 111101111 110010000 110100001
110111101 001100001 000011110 000101111 000110011 011111101 011001100
011010000 010110011 010101111 010011110 101101100 110001111 111110000
111000001 111011101 000000001 001111110 001001111 001010011 010011101
010101100 010110000 011010011 011001111 011111110 111111101 110000010
110110011 110101111 101100001 101010000 101001100 100101111 100110011
100000010 011101111 011011110 011000010 010100001 010111101 010001100
001000010 001011110 001101111 000010000 111001100 111100001 000110000
000011101 110111110 110010011 101011101 101110000 100010011 100001111
100111110 001010000 001111101 111011110 111110011 100111101 100010000
101110011 101101111 101011110 000100010 000001111 011000001 011101100
010001111 010010011 010100010 101001111 101100010 100000001 100011101
100101100 111100010 111111110 111001111 110110000 101011000 101110101
011010110 011111011 000110101 000011000 001111011 001100111 001010110
100101010 100000111 111001001 111100100 110000111 110011011 110101010
001000111 001101010 000001001 000010101 000100100 011101010 011110110
011000111 010111000 101001010 101100111 110101001 110000100 111100111
111111011 111001010 000100111 000001010 001101001 001110101 001000100
010001010 010010110 010100111 011011000 111011011 111111010 110010101
110001001 110111000 101110110 101101010 101011011 100100100 011111000
011100100 011010101 010101010 001001001 111000111 000111011 110110101
101010110 100011000 001011011 111010101 100110110 101111000 000101001
011001010 010000100 101000100 100001010 111101001 101010011 011011101
000111110 001110000 100100001 111000010 110001100 001001100 000000010
011100001 101000001 110100010 111101100 000101100 001100010 010000001
111010000 110011110 101111101 011110011 Cannot solve
```

จาก output ดังกล่าวที่ Demo5 นั้น แสดงคำว่า Cannot solve นั้นเป็นเพราะว่า graph ที่เราสร้างมานั้นไม่มี node ที่ contain state ที่ไฟดับทั้งหมดไว้ (“000000000”) ซึ่งต่างจาก demo 3,4 ที่ว่าใน graph นั้น contain node ที่ไฟดับทั้งหมดไว้ โดย code ที่ทางคณะผู้จัดทำได้เขียนไว้เพื่อตรวจสอบว่ามี node นั้นหรือไม่คือ code ด้านล่าง

```
}
if (!G.containsVertex(finish)) {
    System.out.println("Cannot solve");
} else {
    sol = shortestPath.getPath(initial, finish).getVertexList();
    showsol(sol);
}
}
```

คำสั่ง `G.containsVertex(finish)` มีเพื่อเช็ค看在 graph ของเรานั้นมี node ที่มี state ที่ไฟดับทั้งหมดไหม ถ้ามีก็จะ return ออก มาเป็น true แล้วก็จะไม่ทำงานใน scope ของ if นั้น แล้วทำการหา shortest path ใน scope ของ else แต่ถ้าไม่มีก็จะเข้าไปทำงานใน scope ของ if แล้ว print “cannot solve” ซึ่งหมายความว่า puzzle light out จาก initial state นั้น ๆ ไม่สามารถแก้ได้นั่นเอง

Asymptotic runtime ของโปรแกรม

```
32 public void Start() {
33     ShortestPathAlgorithm<Light, DefaultEdge> shortestPath = null;
34     shortestPath = new DijkstraShortestPath<>(G);
35     List<Light> sol = new ArrayList<>();
36     ArrayList<Light> AL = new ArrayList<>();
37     Light temp;
38     int i = 0;
39     AL.add(initial);
40     while (i < AL.size()) {
41         temp = AL.get(i);
42         if (!G.containsVertex(temp)) {
43             G.addVertex(temp);
44         }
45         for (int j = 0; j < allnum; j++) {
46             String newstate = Totoggle(temp, j);
47             boolean have = false;
48             for (Light vertex : G.vertexSet()) {
49                 if (vertex.getpresent().equals(newstate)) {
50                     vertex.setprevious(temp.getpresent(), j);
51                     G.addEdge(temp, vertex);
52                     have = true;
53                 }
54             }
55             if (!have) {
56                 Light newLight = new Light(newstate);
57                 G.addVertex(newLight);
58                 AL.add(newLight);
59                 G.addEdge(temp, newLight);
60             }
61         }
62         i++;
63     }
64     if (!G.containsVertex(finish)) {
65         System.out.println("Cannot solve");
66     } else {
67         sol = shortestPath.getPath(initial, finish).getVertexList();
68         showsol(sol);
69     }
70 }
71 }
```

จาก Class Game ในส่วนของฟังก์ชัน public void Start() โดย Asymptotic runtime สามารถอธิบายได้ดังนี้

1. ตรง while(i < AL.size()) จากบรรทัดที่ 40 ถึง บรรทัดที่ 63 Asymptotic runtime ของวงวนในกรณี Worst case คือโปรแกรมต้องตรวจทุกปุ่มที่เป็นไปได้ ดังนั้นวงวนนี้จึงมีค่าเป็น $O(2^n)$
2. ตรง if(!G.containsVertex(finish)) จากบรรทัดที่ 64 ถึงบรรทัดที่ 65 กรณี Worst case นั้น ถ้าไม่มีคำตอบจะทำให้วงวนนี้มีค่าเป็น $O(2^n)$
3. ตรง else จากบรรทัดที่ 66 ถึง บรรทัดที่ 69 เป็นการหา ShortestPath โดยใช้วิธีการแบบ Dijkstra ซึ่ง Asymptotic runtime จะมีค่าเป็น $O(|V| + |E|)$ โดยที่ $|V|$ คือจำนวนจุดยอดในกราฟ(V) และ $|E|$ คือจำนวนขอบ(Edge)

โดยสรุปแล้ว การจะหา Asymptotic runtime จาก Worst case ก็คือกรณีที่โปรแกรมไม่สามารถหาคำตอบได้ ซึ่งถ้าหากไม่มีคำตอบ โปรแกรมนี้จะคืนค่า Null ซึ่งจะมี Asymptotic runtime เป็น $O(2^n)$

ข้อจำกัดของโปรแกรม

โปรแกรมไม่สามารถใส่ค่าตั้งต้นได้เกิน 5 (5x5) เพราะจะเกิด “OutOfMemoryError” หรือพื้นที่ความจำระบบเต็ม เนื่องจากโดยทั่วไปตามปกติแล้ว Lights out puzzle สามารถแก้ไขได้สำหรับตารางทุกขนาด แต่ความยากในการไขปริศนาจะเพิ่มขึ้นเมื่อขนาดตารางใหญ่ขึ้น เนื่องจากการตั้งค่าสวิตช์ไฟในรูปแบบต่าง ๆ ที่เป็นไปได้หลายแบบให้แก้ไข และการค้นหาค่าที่ถูกต้องที่จะปิดไฟทั้งหมดจะยากขึ้น โดยสาเหตุนี้เป็นผลมาจากโครงสร้างทางคณิตศาสตร์ของปัญหา

บรรณานุกรม

1. Thipwriteblog. 2017. [Recap] ประเภทของอัลกอริทึม (Types of Algorithm). สืบค้น 10 มีนาคม 2566. <https://medium.com/thipwriteblog/recap-ประเภทของอัลกอริทึม-types-of-algorithm-a97b1a14044d>
2. Quora. 2027. What is the algorithm for solving lights out puzzle in minimum number of moves in Java?. สืบค้น 10 เมษายน 2566. <https://www.quora.com/What-is-the-algorithm-for-solving-lights-out-puzzle-in-minimum-number-of-moves-in-Java>
3. mathworld.wolfram. 2023. Lights Out Puzzle. สืบค้น 10 เมษายน 2566. <https://mathworld.wolfram.com/LightsOutPuzzle.html>
4. Stackexchange. 2013. Using Dijkstra's algorithm with negative edges?. สืบค้น 10 เมษายน 2566. <https://cs.stackexchange.com/questions/2482/using-dijkstras-algorithm-with-negative-edges>
5. Wikipedia. 2023. Lights Out (Game). สืบค้น 10 เมษายน 2566. [https://en.wikipedia.org/wiki/Lights_Out_\(game\)](https://en.wikipedia.org/wiki/Lights_Out_(game))
6. โอภาส เอี่ยมสิริวงศ์. 2016. โครงสร้างข้อมูล (Data Structures) เพื่อการออกแบบโปรแกรมคอมพิวเตอร์ (ฉบับปรับปรุง). ซีเอ็ดดูเคชั่น, บมจ
7. Github nnichar/Lights-Out-Puzzle สืบค้น 16 เมษายน 2566 <https://github.com/nnichar/Lights-Out-Puzzle/tree/main/src/main/java>