Ch2 代码单元测试

一、判断是非并改正错误

- 1. 单元测试的最终目的是满足期望的覆盖准则。(×)(解释:..是揭示缺陷)
- 2. 数据驱动测试脚本将测试数据与测试逻辑分离。(√)(补充说明:各个测试工具的参数 化功能就是数据驱动技术的具体实现)
- 3. 参数化测试是一种数据驱动的测试技术。(↓)
- 4. 单元测试用例的执行速度快。(√)
- 5. 需要使用外部资源且执行时间过长的测试可以认定为不是一个单元测试。(√)
- 6. 符合判定-条件测试思想的测试用例集合一定可以发现布尔操作符使用错误的缺陷。(×)测试集合的测试用例若是同真同假,则无法揭示布尔操作符使用错误。
- 7. 若覆盖准则 C 包含(subsume)覆盖准则 C2,则说明满足 C2 的测试集合也满足 C1。
- 8. 变异体(Mutant)被杀死(kill)是指至少存在一个测试用例,使变异体产生与原代码不相同的运行结果。(√)
- 10. 单元测试是验证单元的功能是否满足用户需求测试过程。(×) 单元测试是验证单元的功能是否满足其设计功能特性 补充说明:是否满足用户需求是系统测试的职责)

二、单项选择(每题有且仅有一个答案)

1. 代码如**错误!未找到引用源。**所示,对于测试集合{(<u>*8613012345678</u>",true)}, 其判定 覆盖度为(A)

```
public boolean q2(String phone){
    if (phone == null)
        return false;
    if ((phone.length() == 13) && (phone.startsWith("86")))
        return true
    return false;
}
```

图 1

A. 0%; B. 50%; C. 80%; D. 100%;

1

解释:因为第一个判定只测了假,第二个判定只测了真。判定覆盖要求判定的真假都要测到

2. 若图 2 是**错误!未找到引用源。**的一个一阶变异,则测试输入集合{N=1, N=2}的变异得分为(D)

图 2

A . 0; B. 0.25; C. 0.5; D. 1;

解释: N=1, 正确代码不输出任何信息, 变异体有信息输出, 变异体被杀

N=2, 正确代码和变异体输出相同信息, 变异体存活

但是,由于只有 1 个变异体,且变异体在 N=1 时被杀、且变异体不等价于原代码,变异得分 = D/D+L=1/1+0=1 (不要被测试输入个数迷惑)

3. (这个知识点本学期没讲,可以不做)两个存在交互关系的单元 caller 和 callee 的数据流图如图 3 所示,其中,caller 的节点 7 为调用点 callsite,若已知 (m,a), (n,b)为耦合变量,下列说法正确的是(B)

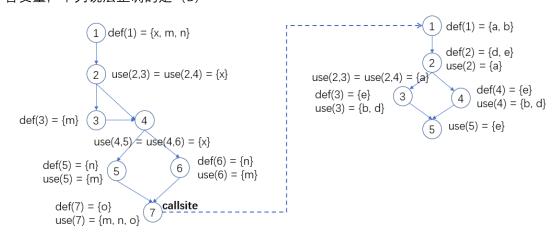


图 3

A. 耦合变量(m,a)中 m 的最后定义为 caller 的节点 3;

caller

- B. 耦合变量 (m,a) 中 a 的首次使用为 callee 的节点 2;
- C. 耦合变量 (n,b) 中 n 的最后定义为 caller 的节点 5;

callee

D. 耦合变量 (n,b) 中 b 的首次使用为 callee 的节点 3;

解释:最后定义,首次使用都是集合,因此,ACD选项答案都不完整。A 缺 caller 的节点 1, C 缺 caller 的节点 6, D 缺 callee 的节点 4

- 4. 判定覆盖不可以揭示(B)
 - A.表达式取反缺陷; B. 简单条件插入缺陷; S. 与引用缺陷; D. 或引用缺陷;
- 5. 某待测单元代码如图 4 所示,对于变量 stock 而言,其定义节点有(B)个
 - A. 0; B. 1; C. 2; D. 3;

```
public void buy(Stock stock){

List<Stock> stocks = stockMap.get(stock.getSymbol());

if(stocks != null){
    stocks.add(stock);
}else {
    stocks = new ArrayList<Stock>();
    stocks.add(stock);
    stocks.add(stock);
    stockMap.put(stock.getSymbol(),stocks);
}
```

图 4

6. 代码图 5 所示,对于测试输入集合{(8, "08:10:20PM"),(8, "08:10:20AM")}而言, 其判定覆盖度为(B)

```
public void singleChoice1(int hour, String s){

if (hour < 12 && s.charAt(8) == 'P') T |
    hour += 12;
    if (hour == 12 && s.charAt(8) == 'A') |
    hour = 0;
    System.out.println("The hour of 24 hour format is : " + hour);
}</pre>
```

图 5

A . 0%; B. 50%; C. 80%; D. 100%;

7. 下列覆盖准则中,覆盖度最高的是(D)

A. 全定义覆盖; B. 全使用覆盖; C. 全定义-使用覆盖; D. 基路径覆盖;

8. 若图 6 是图 5 的一个一阶变异,则下列测试输入中(C)可以杀死该变异体

```
public void singleChoice1Mutant(int hour, String s){
    13
                 if (hour < 12 && s.charAt(8) == 'P')
    14
                     hour += 12;
                 //Mutated if (hour == 12 && s.charAt(8) == 'A')
                 if (hour == 12 && s.charAt(8) != 'A')
                     hour = 0;
                 System.out.println("The hour of 24 hour format is : " + hour);
    19
                                    图 6
                                 B. (11, "11:10:20AM");
   A . (8, "08:10:20PM");
   C. (12, "12:10:20PM");
                               D. (13, "13:10:20AM");
   在其它情况相同的条件下,揭错能力最高的覆盖准则是(D)
   A. 语句覆盖;
                    B. 判断覆盖;
                                  C. 判定/条件覆盖; D. 多条件覆盖;
10. Junit 中的参数化测试采用的是(A)技术
   A. 数据驱动脚本; B. 线性脚本;
                                  C. 关键字驱动脚本; D. 结构化脚本;
11. 代码如图 7 所示,若满足修正的判定条件覆盖(Modified Decision-Condition Coverage,
                                           GIICEII CZ
   MC/DC),则测试用例个数最少为(C)
               if (path.getName().toLowerCase().endsWith(".pdf")
                || path.getName().toLowerCase().endsWith(".doc")
                || path.getName().toLowerCase().endsWith(".html"))
                                    图 7
                          D. 8;
            B. 2;
                  C. 4;
   A . 1;
12. 代码如图 8
                          图 所示,其
                                       public int sum(int [] x){
                                           int result = 0;
   中变量 result 的定义节点有(B)个
                                           for (int \underline{i} = 0; \underline{i} < x.length; \underline{i} + +)
                                              result = result + x[i];
     A . 1;
             B. 2; C. 3;
                          D. 4;
                                           return result;
                                       }
                                                       图 8
13. 将测试数据与测试脚本分开的脚本技术是(A)
```

A. 数据驱动脚本; B. 线性脚本; C. 关键字驱动脚本; D. 结构化脚本;

14. 在基于数据流的覆盖准则中揭错能力最高的覆盖准则是(C)

A. 所有定义; B. 所有使用; C. 所有定义-引用; D. 以上答案都不正确;

- 15. 代码如图 9 所示,正确的是(B)(早期出的题,不严谨,试卷不会出现这种问题)

 - C、interest 的使用节点 3 (是 4);
- D、interest 的定义节点 4(是 3);

```
1 public void acitonPerformed(ActionEvent event)
   double interest = balance * rate/100;
   balance +=interest;
   NumberFormat formatter
    = NumberFormat.getCurrencyInstance();
   System.out.println("balance="+formatter.format(balance));
```

图 9

- 16、(**这个知识点没讲,不考**)模拟调用被测单元的测试脚本被称为(A)
 - B、桩; C、测试模块; D、测试框架; A、驱动;

三、多项选择(每题有2个或2个以上答案)

- 1. 判定 B = $(c_1 | c_2)$ **&&** c_3 , 其中, c_1 , c_2 , c_3 分别表示条件, 若期望满足<u>修正</u>的判定/条 件覆盖,则测试输入应包括(ABCD)
 - A. [c1=true, c2=false, c3=true]; B. [c1=false, c2=false, c3=true]
 - C. [c1=false, c2=true, c3=true]; D. [c1=true, c2=false, c3=false]}

解释:按照异或算法进行计算即可

- 2. 下列关于基于变异的覆盖准则说法准确的是 (BC)
 - A. 满足弱变异覆盖的测试输入应具备可达性和可传播性;
 - B. 若测试用例满足强变异覆盖,则其一定也满足弱变异覆盖;
 - C. 若测试用例使得系统产生失效,则一定说明其满足强变异覆盖,
 - D. 若系统实际执行结果和预期结果一致,则说明测试用例满足弱变异覆盖;

解释:A 选项应该是可达性和可感染性,D 选项不一定正确,这是混淆视听的说法,弱变异 与可达性和可感染性相关,和执行结果对不对没有直接的关联。

- 3. 下列关于变异测试说法正确的是(ACD)
- A. 变异测试可用于评估测试集合的有效性;
- B. 变异得分高的测试集合,揭错能力一定强X C. 弱变异要求测试输入满足可达性和可感染性;() 1: 12: 14 C2: 17 C3: 15
- D. 满足强变异覆盖的测试用例的揭结能力比满足弱变异覆盖的测试集合揭错能力强;
- 4. 判定 B = (y % 400 == 0) || ((y % 4 != 0) && (y % 100 == 0)), 其满足判定/条 件覆盖的测试输入集合为 (ABCD)

```
B. y = 2000; C. y=2002;
a) y = 1900;
                                           D. y = 2004;
```

5. 判定 $B = c_1 \& \& (c_2 \mid c_3)$, 其中, c_1, c_2, c_3 分别表示条件, 若期望 c_1 独立影响 B 的结果, 则测试输入值可以为 (ABC)

```
\{[c1 = true, c2 = true, c3 = true], [c1 = false, c2 = true, c3 = true]\}
\{[c1 = true, c2=true, c3=false], [c1 = false, c2=true, c3=false]\}
{[ c1 = true, c2=false, c3=true], [ c1 = false, c2=false, c3=true]}
```

D. {[c1 = true, c2=false, c3=false], [c1 = false, c2=false, c3=false]}

6. 代码如右图所示,(ABCD)是变量 response 的使用节点

- A. cin>>response;
- response = toupper(response);
- if(response == 'L');
- D else if(response != 'Y');

```
while (! done)
    char response;
    int guess;
    bool found = false;
    int lo=1, hi=100;
    while (! found && (lo <= hi))
         guess = ( 10 + hi )/2;
count << "Is it" << guess <<"(L/H/Y):"<<endl;</pre>
         cin >> response;
         response = toupper(response);
         if (response == 'L')
              lo = guess + 1;
          else if (response == 'H')
              hi = guess - 1;
         else if (response !='Y')
cout << "What?Try again..."<<endl;
              found = true;
    }
                                C2 = T
```

7. 为了满足修正的分支条件覆盖,对于 (!found && (lo<=hi)) 应选择 (ACD) 测试用例

```
A. found = T, (lo \le hi) = T: B found = T, (lo \le hi) = F;
```

$$-B$$
 found = T, (lo<=hi)=F:

C found = F, (lo<=hi)=T;

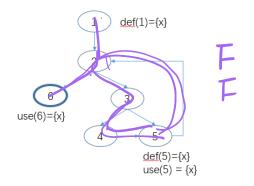
 \square found = F, (lo<=hi)=F;

8. 有数据流图如右图所示,对于变量 x 而言,路径集

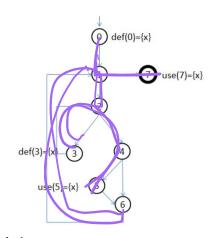
合 (ABCD) 满足 x 的全使用覆盖

A. [1, 2, 6] B. [1, 2, 3, 4, 5]

C. [5, 2, 6] D. [5, 2, 3, 4, 5]



- 9. 某数据流图如右图所示,其中标注了有关变量 x 的 定义和使用情况,若满足变量 x 的全使用覆盖,则需 要包含的路径有 (ABCD)
 - A. [0, 1, 7]
 - B. [0, 1, 2, 4, 5]
 - C . [3, 2, 4, 5]
 - D. [3, 2, 4, 6, 1, 7]



A .@BeforeAll; B. @BeforeEach;

C. @AfterEach; D. @AfterAll;

```
@BeforeAll
public void initAll() { System.out.println("Before all tests"); }

@BeforeEach
void init() { System.out.println("Before each test"); }

@Test
void testDemoMethod1() { System.out.println("The 1st test"); }

@Test
void testDemoMethod2() { System.out.println("The 2nd test"); }

@AfterEach
void tearDown() { System.out.println("After each test"); }

@AfterAll
void tearAll() { System.out.println("After all tests"); }
```

四、问答题

- 1、给定一个长度为 5 且不为 null 的正整数数组,其中每个正整数的取值范围为 [1,1000000000], miniMaxSum(int[] array)方法计算数组中任意 4 个元素之和的最小值和 最大值,并以字符串的形式返回以空格分割的最小值和最大值。例如,输入: arr = [3,2,1,5,4],返回: 10 14。因在数组[3,2,1,5,4]任意 4 个元素有(3,1,5,4),(3,2,5,4),(3,2,1,4),(3,2,1,5)和(2,1,5,4),其中,和最小的是(3,2,1,4)相加的结果为: 3+2+1+4=10,和最大的是(3,2,5,4)相加的结果为: 3+2+5+4=14。代码如图 10 所示。
- 1) 代码中存在1处缺陷,请指出该处缺陷。(5分)
- 2) 构造 miniMaxSum 的控制流图 (Control Flow Graph, CFG) (5分);
- 3) 根据 CFG 计算相应的基路径 (Prime Path) 集合 (15分)。
- 4) 是否存在测试输入集合满足基路径覆盖并简要说明理由(5分)。

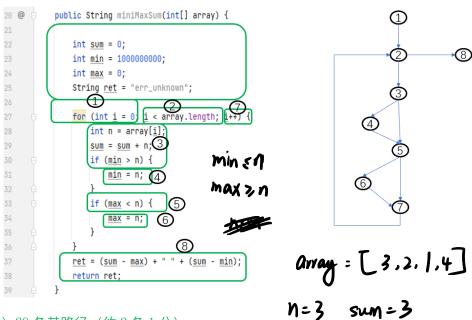
```
public String miniMaxSum(int[] array) {
                        int \underline{sum} = 0;
                        int min = 1000000000;
                        int max = 0;
                        String ret = "err_unknown";
                        for (int \underline{i} = 0; \underline{i} < array.length; \underline{i}++) {
                              int n = array[i];
29
                              sum = sum + n;
                              if (<u>min</u> > n) {
                                    \underline{\min} = n;
                              if (\underline{max} < n) {
                                    \underline{\text{max}} = n;
                        \underline{ret} = (\underline{sum} - \underline{max}) + " " + (\underline{sum} - \underline{min});
                        return ret;
39
```

1) sum 类型不正确,在运算过程中会溢出



图 10

2) 控制流图如图所示, 0.5分/边

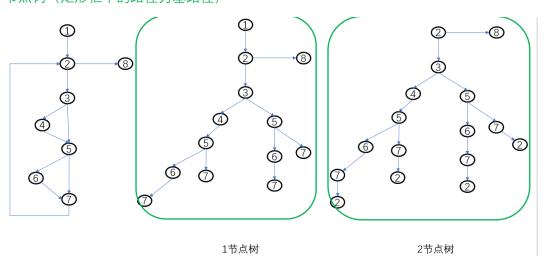


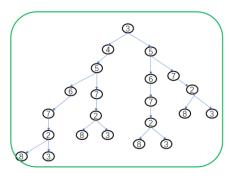
3) 29 条基路径(约2条1分)

枚举法/暴力法(矩形框中为基路径)

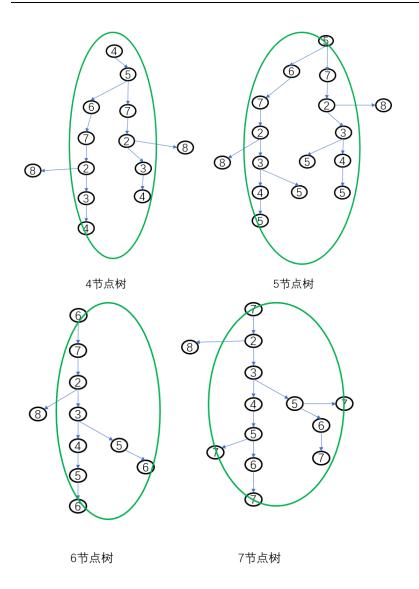
length	0	1	2	3	4	5	6_
	1	1,2	1,2,8	1,2,3,4	1,2,3,4,5	1,2,3,4,5,6	1,2,3,4,5,6,7
	2	2,3	1,2,3	1,2,3,5	1,2,3,5,6	1,2,3,4,5,7	2,3,4,5,6,7,2
	3	2,8	2,3,4	2,3,4,5	1,2,3,5,7	1,2,3,5,6,7	3,4,5,6,7,2,8
	4	3,4	2,3,5	2,3,5,6	2,3,4,5,6	2,3,4,5,6,7	3,4,5,6,7,2,3
	5	3,5	3,4,5	2,3,5,7	2,3,4,5,7	2,3,4,5,7,2	4,5,6,7,2,3,4
	6	4,5	3,5,6	3,4,5,6	2,3,5,6,7	2,3,5,6,7,2	5,6,7,2,3,4,5
	7	5,6	3,5,7	3,4,5,7	2,3,5,7,2	3,4,5,6,7,2	6,7,2,3,4,5,6
	8	5,7	4,5,6	3,5,6,7	3,4,5,6,7	3,4,5,7,2,8	7,2,3,4,5,6,7
		6,7	4,5,7	3,5,7,2	3,4,5,7,2	3,4,5,7,2,3	
		7,2	5,6,7	4,5,6,7	3,5,6,7,2	3,5,6,7,2,8	
			5,7,2	4,5,7,2	3,5,7,2,8	3,5,6,7,2,3	
			6,7,2	5,6,7,2	3,5,7,2,3	4,5,6,7,2,8	
			7,2,8	5,7,2,8	4,5,6,7,2	4,5,6,7,2,3	
			7,2,3	5,7,2,3	4,5,7,2,8	4,5,7,2,3,4	
				6,7,2,8	4,5,7,2,3	5,6,7,2,3,4	
				6,7,2,3	5,6,7,2,8	5,6,7,2,3,5	
				7,2,3,4	5,6,7,2,3	5,7,2,3,4,5	
				7,2,3,5	5,7,2,3,4	6,7,2,3,5,6	
					5,7,2,3,5	6,7,2,3,4,5	
					6,7,2,3,5	7,2,3,4,5,6	
					6,7,2,3,4	7,2,3,4,5,7	
					7,2,3,4,5	7,2,3,5,6,7	
					7,2,3,5,6		
					7,2,3,5,7		

节点树 (矩形框中的路径为基路径)





3节点树



- 4) 不存在。因为,对于基路径 1, 2, 3, 5, 7 而言,访问该基路径需要的约束条件为! (min>n) &&! (max<n),根据程序逻辑可知,1, 2, 3, 5, 7 必是数组第一个元素产生的访问路径,由此带入 min 和 max 的初始值:!(10000000000>n) &&!(0<n),得 n > 10000000000 && n < 0,可知该约束不可满足,故此不存在可以覆盖 1, 2, 3, 5, 7 的测试输入,因而,不存在满足基路径覆盖的测试输入集合。(结论 1 分,原因陈述 4 分)还有一个原因,在给定的输入条件下,1-2-9 也走不到
- 2、类 Quadratic 计算一元二次方程 $ax^2+bx+c=0$ 的根,代码如图 11 所示,图 12 是方法 solve 的一个变异体,请回答下列问题
- 1) 构造 solve 的控制流图 (Control Flow Graph, CFG) (5分);
- 2) 根据 solve 的 CFG 计算相应的基路径 (Prime Path) 集合 (5分)。

- 3) 如果存在,设计测试用例集合 ts1 使其满足基路径覆盖 (5分)。
- 4) 构造 solve 和 calroots 的数据流图(10分)
- 5) 设计满足全耦合定义使用覆盖的测试集合 ts2(10分)
- 6) 计算 ts2 的变异得分. (5 分)

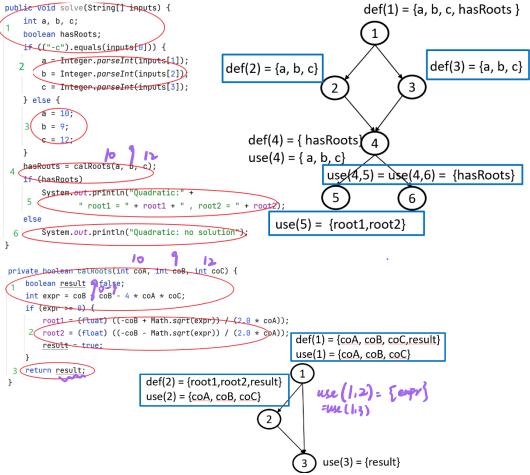
```
public class Quadratic {
 2
 3
           private float root1, root2;
                                                             (D
 4
           public void solve(String[] inputs) {
 5 @
 6
               int a, b, c;
               boolean hasRoots;
                if (("-c").equals(inputs[0])) {
9
                   a = Integer.parseInt(inputs[1]);
                   b = Integer.parseInt(inputs[2]);
                   c = Integer.parseInt(inputs[3]);
                } else {
                   a = 10;
                    b = 9;
14
                    c = 12;
16
                hasRoots = calRoots(a, b, c)
                if (hasRoots)
                    System.out.println("Quadratic:" +
19
                            " root1 = " + root1 + "
                                                     , root2 = " + root2);
21
                else
                   System.out.println("Quadratic: no solution"
24
25
           private boolean calRoots(int coA, int coB, int coC) {
                boolean result = false;
                int expr = coB * coB - 4 * coA * coC;
27
               if (expr >= 0) {
28
                   root1 = (float) ((-coB + Math.sqrt(expr)) / (2.0 * coA));
                   root2 = (float) ((-coB - Math.sqrt(expr)) / (2.0 * coA));
30
                    result = true;
32
33
               return result;
34
35
```

图 11

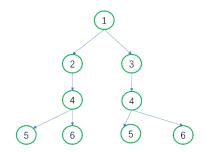
```
5 @
           public void solve(String[] inputs) {
6
               int a, b, c;
7
               boolean hasRoots;
8
                if (("-c").equals(inputs[0])) {
9
                   a = Integer.parseInt(inputs[1]);
                    b = Integer.parseInt(inputs[2]);
                   c = Integer.parseInt(inputs[3]);
                } else {
                   a = 10;
                   b = 9;
                    c = 12;
               hasRoots = calRoots(a, c, b);//mutant
17
18
                if (hasRoots)
19
                    System.out.println("Quadratic:" +
                            " root1 = " + root1 + " , root2 = " + root2);
                    System.out.println("Quadratic: no solution");
```

图 12

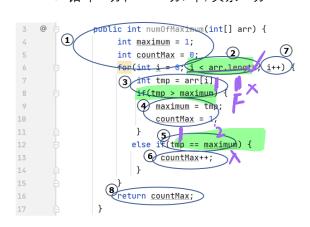
1) solve的CFG和4) DFG

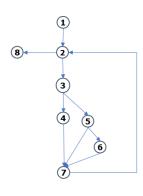


2) solve 的 prime path:4条,如图



- 3) 由于1,3,4,5是不可达路径,不存在满足基路径覆盖的测试集合
- 5) ts2 (-c, 1, 2, 1) (-q)
- 6) 变异得分为1, 因为 (-c, 1, 2, 1) 可以杀死变异体
- 3、numOfMaximum 方法输出给定正整数数组中最大值的个数。例如,输入[3,2,4,4],numOfMaximum 输出 2,其代码如图 13 所示。
- 1) 构造 numOfMaximum 的控制流图 (Control Flow Graph, CFG) (5分);
- 2) 根据 CFG, 计算相应的基路径 (Prime Path) 集合 (15分)。
- 3) 构造 numOfMaximum 的数据流图 (Data Flow Graph, DFG) (5分)

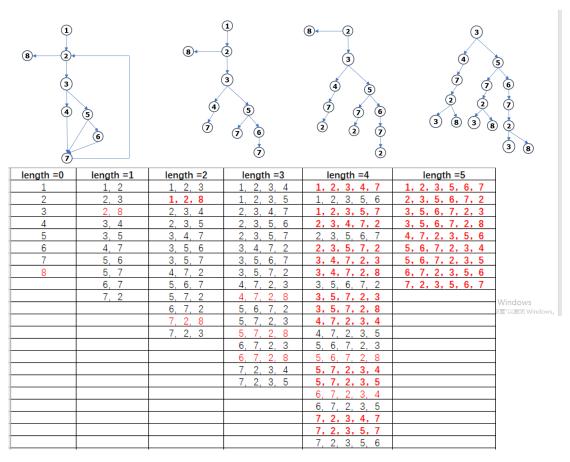




第一种方法: 枚举型 (过程每个长度2分,基路径集合5分)

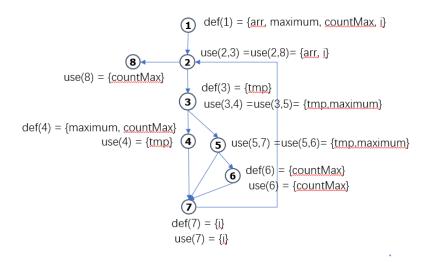
图中红色粗体为基路径, 共23条

第二种方法: 节点树(过程除1节点树1分, 其余每棵树1.5, 基路径集合5分)



- 1 节点树中包含的基路径= $\{(1,2,8),(1,2,3,4,7),(1,2,3,5,7),(1,2,3,5,6,7)\}$
- 2 节点树中包含的基路径={(2,3,4,7,2),(2,3,5,7,2),(2,3,5,6,7,2)}
- 3 节点树中包含的基路径={(3,4,7,2,3), (3,4,7,2,8), (3,5,7,2,3), (3,5,7,2,8), (3,5,6,7,2,3), (3,5,6,7,2,8)}
- 4 节点树中包含的基路径={(4,7,2,3,4), (4,7,2,3,5,6)}
- 5 节点树中包含的基路径={(5,7,2,3,4),(5,7,2,3,5),(5,6,7,2,3,4),(5,6,7,2,3,5)}
- 6 节点树中包含的基路径={(6,7,2,3,5,6)}
- 7 节点树中包含的基路径={ (7, 2, 3, 4, 7), (7, 2, 3, 5, 7), (7, 2, 3, 5, 6, 7) }

3, DFG,



Mutant ID	Mutated Position	Mutated code (original code→mutated code)
M_1	Line 5	countMax = 0 → countMax = 1
M_2	Line 8	tmp > maximum → tmp >= maximum
M ₃	Line 8	tmp > maximum -> tmp < maximum

1) 满足判定覆盖,如下表所示(过程3分,结论2分)

arr = [1,2,1]	i < arr.length	tmp > maximum	tmp== maximum
1	T	F	T
2	T	T	NA
1	T	F	F
	F	NA	NA

2) 变异得分(三个变异体运行结果1分/个, 变异得分2分)

arr = [1,2,1]	输出
Р	1
M1	1
M2	1
M3	2



由于输出相同,测试用例(arr=[1,2,1], expect result = 1)不能杀死 m1, m2, 且 m1, m2 与源代码不等价,所以,ms = $1/(1+2) \approx 0.33$

- 5、下图是 findVal() 和其一个变异体代码如图所示,请回答:
- 1) 如果可能,给出一个测试输入强杀死 m (5分):第一个元素相同

(12) 1

2) 如果可能,给出一个测试输入<mark>弱杀死 m</mark> (5 分): 任意一个,只要不是 Null

```
[11] 2
```

```
1 //Effects: If numbers null throw NullPointerException
1 //Effects: If numbers null throw NullPointerException
                                                            2 // else return LAST occurrence of yal in numbers[]
2 // else return LAST occurrence of val in numbers[]
                                                            3 // If yal not in numbers[] return -1
3 // If yal not in numbers[] return -1
                                                            4 public static int findVal (int numbers[], int val)
4 public static int findVal (int numbers[], int val)
                                                            5 □{
                                                            6
                                                                   int findVal = -1;
6
       int findVal = -1;
                                                                   for (int i=(0+1); i<numbers.length; i++) //(mutant)
       for (int i=0; i<numbers.length; i++)</pre>
                                                                  if (numbers [i] == val)
                                                           . 8
8
       if (numbers [i] == val)
                                                            9
                                                                    findVal = i:
9
         findVal = i:
                                                           10
                                                                   return (findVal);
10
       return (findVal);
11 L
```

- 6、给出一个 32 位的有符号整数, reverse(int x)将这个整数中每位上的数字进行反转,例 如输入 123, 输出 321; 输入 120, 输出 21; 输入 -123, 输出-321; reverse(int x)的代码如图 15 所示,请回答:
- 1) 构造 reverse 方法的控制流图 (Control Flow Graph, CFG) (5分)
- 2) 根据 CFG, 计算相应的基路径 (Prime Path) 集合 (10分)

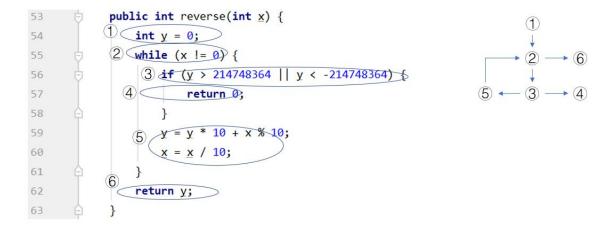


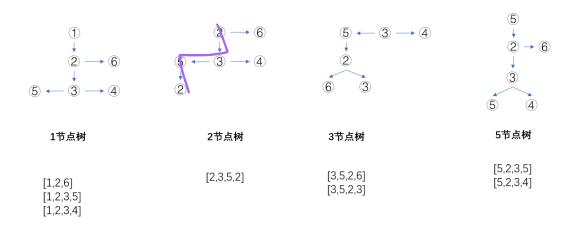
图 15

暴力法: 过程 (1分, 1分, 2分, 2分), 结果 4分, 错一个扣 0.5分

length = 0	length =1	length = 2	length =3
1	1, 2	1, 2, 3	1, 2, 3, 4
2	2, 3	1, 2, 6	1, 2, 3, 5
3	2, 6	2, 3, 4	2, 3, 5, 2
4	3, 4	2, 3, 5	3, 5, 2, 6
5	3, 5	3, 5, 2	3, 5, 2, 3
6	5, 2	5, 2, 6	5, 2, 3, 5
		5, 2, 3	5, 2, 3, 4

prime path = $\{[1,2,6], [1,2,3,4], [1,2,3,5], [2,3,5,2], [3,5,2,6], [3,5,2,3], [5,2,3,5], [5,3,2,4]\}$

节点树法:过程(1.5分/节点树,结果4分,错一个扣0.5分)



7、图中的 if 语句是某点火系统采用二级发射方案的控制条件,其中 done 是布尔变量表示点火准备就绪,(x,y,z)代表火箭的笛卡尔系坐标为整型变量,current= $\{East, West, South, North\}$ 是枚举变量代表方向,请计算其满足修正的判断条件覆盖(MC/DC)的测试集合并给出相应的过程(10 分)

解题方法不止一种,满足要求过程正确即可。参考答案使用的是异或法

评分标准:独立影响整个分支结果的计算,2分/变量,测试集合2分

令布尔变量 b1 表示 x<y, b2 表示 z*z<=y, b3 表示 current == Direction. South,则 if 中的逻辑表达式可表示为:

done && ((b1 && b2) || b3)

$$B_{done} = B_{done=true} \oplus B_{done=false} = ((b1 \&\& b2) \mid \mid b3) \oplus false = ((b1 \&\& b2) \mid \mid b3)$$

$$B_{b1} = B_{b1=\mathrm{true}} \oplus B_{b1=\mathrm{false}} = (done \&\& (b2 \mid \mid b3)) \oplus (done \&\& b3) = done \&\& b2 \&\& !b3$$

$$B_{b2} = B_{b2=true} \oplus B_{b2=false} = (done && (b1 | | b3)) \oplus (done && b3) = done && b1 && !b3$$

$$B_{b3} = B_{b3=\mathrm{true}} \bigoplus B_{b3=\mathrm{false}} = \underline{\mathtt{done}} \ \bigoplus \ (\mathtt{done} \ \&\& \ (\mathtt{b1} \ \&\& \ \mathtt{b2})) = \ (\mathtt{done} \ \&\& \ !\mathtt{b1}) \ || \ (\mathtt{done} \ \&\& \ !\mathtt{b2}) \ ||$$

因此, done 决定整个判定的测试输入为(t,t,t,-)和(f,t,t,-)(4种组合任取一种)

- b1 决定整个判定的测试输入为(t,t,t,f)(t,f,t,f)
- b2 决定整个判定的测试输入为(t,t,t,f)(t,t,f,f)
- b3 决定整个判定的测试输入为(t,f,-,t)(t,f,-,f)/(t,-,f,t)(t,-,f,f)(8 种组合任取一种)

答案不唯一, 其中(t,t,t,f)(t,f,t,f),(t,t,f,f)是必须的,给出一种参考答案

done \mathbb{R} : (t, t, t, f), (f, t, t, t)

b1 取: (t, t, t, f), (t,f,t,f)

b2 取: (t, t, t, f), (t,t,f,f)

b3 取: (t, t, f, t), (t, t, f, f)

得: (t, t, t, f), (f, t, t, t), (t, f, t, f), (t, t, f, f), (t, t, f, t) 为满足 mc/dc 覆盖的输入

集合,取 x, y, z 值满足相应的要求,最终的测试集合为

done	x <y< th=""><th>z*z<=y</th><th>current=="South"</th><th>Test Input</th><th>Expected Result</th></y<>	z*z<=y	current=="South"	Test Input	Expected Result
t	t	t	f	done=true, x=10, y=15, z=3,current=East,	t
f	t	t	t	done=false, x=10, y=15, z=3,current=South,	f
t	f	t	f	done=true, x=16, y=15, z=3,current=East,	f
t	t	f	f	done=true, x=10, y=15, z=4,current=East,	f
t	t	f	t	done=true, x=10, y=15, z=4,current=South,	t

8、代码如错误!未找到引用源。所示,请回答:

1) 构造 Sort 方法的控制流图 (Control Flow Graph, CFG) (5分);

(注意节点 8 在代码中没有标识, 但是根据代码的语义存在, 表示 while 循环体的下一条语

- 句,这里表示的是方法结束,必须加上!!! 否则, CFG 有错)
- 2) 根据 CFG, 计算相应的基路径 (Prime Path) 集合 (5分)。(略)

