# SSC0721 – Teste e inspeção de software Teste Estrutural

Prof. Marcio E. Delamaro

delamaro@icmc.usp.br

 Teste estrutural utiliza o código do programa para derivar requisitos de teste

- Teste estrutural utiliza o código do programa para derivar requisitos de teste
- Por isso requer conhecimento da linguagem de programação e obviamente do programa implementado

- Teste estrutural utiliza o código do programa para derivar requisitos de teste
- Por isso requer conhecimento da linguagem de programação e obviamente do programa implementado
- De qualquer forma, o conhecimento da especificação é utilizado

- Teste estrutural utiliza o código do programa para derivar requisitos de teste
- Por isso requer conhecimento da linguagem de programação e obviamente do programa implementado
- De qualquer forma, o conhecimento da especificação é utilizado
- Apropriado principalmente para o teste de unidade

# Tipos de critérios

- Baseados na complexidade
- No fluxo de controle
- No fluxo de dados

## Grafo de fluxo de controle (GFC)

- Grafo de programa
- É uma forma de abstrair a estrutura de uma unidade do programa
- Uma função, procedimento ou método
- Grafo: vértices e arestas

## GFC – definição

- Vértices são formados por blocos indivisíveis de código
  - Cada instrução é executada em seqüência. Uma vez que a primeira instrução seja executada, todas as demais são executadas também. Não existe, desvio para o meio do bloco.
- Arestas representam a possível transferência da execução entre um bloco e outro.
- Existem um único nó que é chamado de nó de entrada, que corresponde ao bloco da primeira instrução da unidade
- Podem existir diversos nós de saída, ou seja, nós que não têm sucessores

## GFC – exemplo

The program determines if a given identifier is valid or not in a variant of Pascal language, called Silly Pascal. A valid identifier must begin with a letter and contain only letters or digits. Moreover, it has at least one and no more than six character length.

Exemplos de identificadores:

```
abc12 (valid);
cont*1 (invalid); 1soma (invalid); a123456 (invalid)
```

## GFC – exemplo

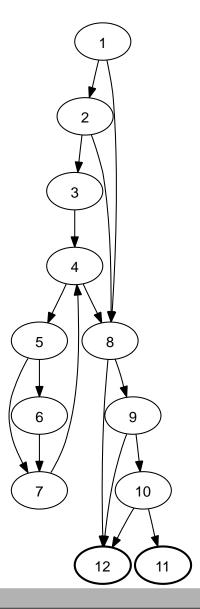
```
public boolean validateIdentifier(String s) {
       char achar;
       boolean valid_id = false;
       if (s.length() > 0) {
          achar = s.charAt(0);
          valid_id = valid_s(achar);
          if (s.length() > 1) {
             achar = s.charAt(1);
             int i = 1;
             while (i < s.length() - 1) {
                achar = s.charAt(i);
                if (!valid_f(achar))
                   valid id = false;
                i++;
       if (valid_id_k & (s.length() >= 1) & (s.length() < 6))
          return true;
       else
          return false;
```

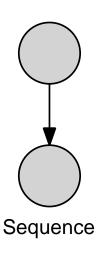
#### GFC - blocos

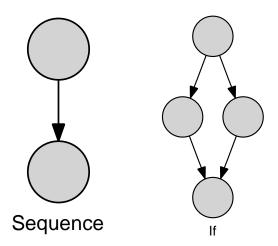
```
public boolean validateIdentifier(String s) {
       char achar:
/*01*/ boolean valid_id = false;
/*01*/ if (s.length() > 0) {
/*02*/ achar = s.charAt(0);
/*02*/ valid_id = valid_s(achar);
/*02*/ if (s.length() > 1) {
/* 03*/
             achar = s.charAt(1);
/* 03*/
            int i = 1;
/* 04*/
            while (i < s.length() - 1) {
/* 05*/
                achar = s.charAt(i);
/* 05*/
                if (!valid_f(achar))
/* 06*/
                 valid id = false;
/* 07*/
               i++;
              /* 08 */
                              /* 09*/
                                                   /* 10*/
       if (valid_id && (s.length() >= 1) && (s.length() < 6))
/* 11*/ return true;
       else
/* 12 */ return false;
```

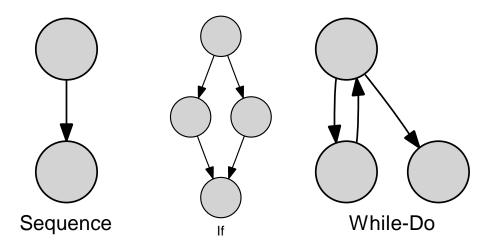
## GFC – o grafo

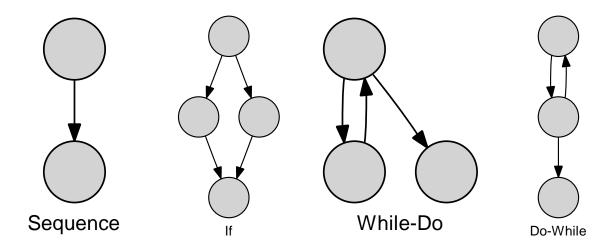
```
public boolean validateIdentifier(String s) {
      char achar;
/*01*/ boolean valid_id = false;
/*01*/ if (s.length() > 0) {
/*02*/ achar = s.charAt(0);
/* 02 */ valid_id = valid_s (achar);
/*02*/ if (s.length() > 1) {
/* 03*/
            achar = s.charAt(1);
/*03*/ int i = 1;
/* 04*/
       while (i < s.length() - 1) {
/* 05*/
            achar = s.charAt(i);
/* 05*/
        if (!valid_f(achar))
/* 06*/
                valid_id = false;
/* 07*/
              i ++;
             /* 08*/
                      /* 09*/
                                                /* 10*/
       if (valid_id && (s.length() >= 1) && (s.length() < 6))
/* 11*/
         return true;
      else
/* 12 */ return false;
```

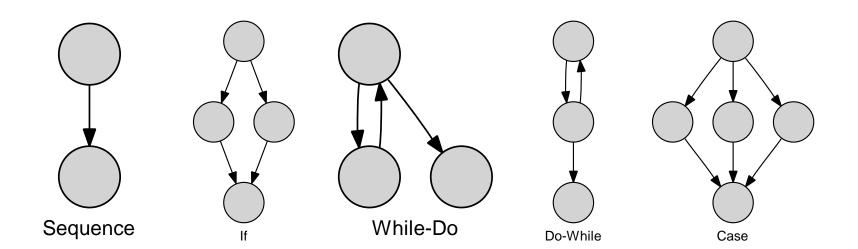










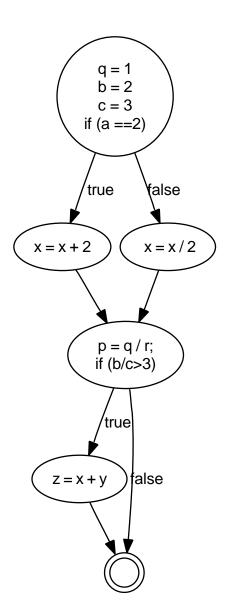


## Mais exemplo

```
1 q = 1;
b = 2;
3 \quad C = 3;
4 if (a ==2) {
x = x + 2;
6 } else {
7 	 x = x / 2;
9 p = q / r;
10 if (b/c>3) {
11 Z = X + Y;
12 }
```

## Mais exemplo

```
1 q = 1;
b = 2;
3 \quad C = 3;
4 if (a ==2) {
x = x + 2;
6 } else {
7 	 x = x / 2;
9 p = q / r;
10 if (b/c>3) {
11 Z = X + Y;
12 }
```



## Mais exemplo – Bubble Sort

```
public class Sort {
      public void bolha(int[] a, int size) {
2
         int i, j, aux;
3
         for (i = 0; i < size; i++) {
             for (j = size - 1; j > i; j--) {
                if (a[j-1] > a[j]) {
6
                   aux = a[j - 1];
                   a[j - 1] = a[j];
8
                   a[i] = aux;
10
11
12
```

## Mais exemplo – Bubble Sort

```
3, 4.1
   public class Sort {
                                                         4.2
       public void bolha(int[] a, int size) {
2
          int i, j, aux;
          for (i = 0; i < size; i++) {
             for (j = size - 1; j > i; j--) {
                 if (a[j-1] > a[j]) {
6
                                                     5.2
                    aux = a[j - 1];
                    a[j - 1] = a[j];
                    a[j] = aux;
                                                            4.3
10
11
                                                 7, 8, 9
12
                                                     5.3
```

## Exercícios (1)

```
void insercao(int a[], int size) {
15
             int i, j, aux;
16
            for (i = 1; i < size; i++) {
17
                 aux = a[i];
18
                 j = i - 1;
19
                 while (j >= 0 \&\& a[j] >= aux) {
20
                     a[j + 1] = a[j];
21
                     j --;
22
23
                 a[j + 1] = aux;
24
25
26
```

## Exercícios (2)

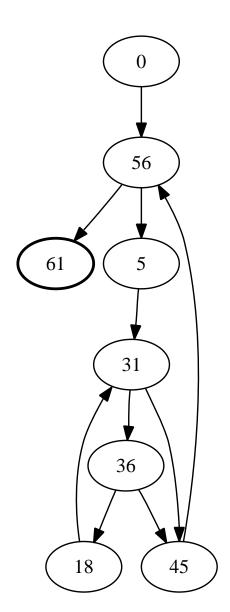
```
28
          public static void heapsort(int n, double ra[]) {
29
              int 1, j, ir, i;
30
              double rra;
31
32
              I = (n >> 1) + 1;
33
              ir = n;
34
              for (;;) {
35
                  if (| > 1) {
36
                      rra = ra[--1];
37
                  } else {
38
                      rra = ra[ir];
39
                      ra[ir] = ra[1];
40
                      if (--ir == 1) {
41
                          ra[1] = rra;
42
                          return;
43
44
45
                  i = 1;
46
                  j = 1 << 1;
47
                  while (j <= ir) {
48
                      if (j < ir && ra[j] < ra[j + 1]) {
49
                          ++ j ;
50
51
                      if (rra < ra[j]) {</pre>
52
                          ra[i] = ra[j];
53
                          j += (i = j);
54
                      } else {
55
                          i = ir + 1;
56
57
58
                  ra[i] = rra;
59
60
```

## Exercícios (3)

```
62
         void quicksort(int a[], int lo0, int hi0) {
63
             int lo = lo0;
64
             int hi = hi0;
65
             int mid;
66
67
              // pause for redraw
68
             if (hi0 > lo0) {
69
                  mid = a[(lo0 + hi0) / 2];
70
71
                  while (lo <= hi) {</pre>
72
                      while ((lo < hi0) \&\& (a[lo] < mid))
73
                          ++10;
74
75
                      while ((hi > lo0) && (a[hi] > mid))
76
                          —hi;
77
78
                      if (lo <= hi) {
79
                          swap(a, lo, hi);
80
                          ++10;
81
                          —hi;
82
83
84
85
                  if (lo0 < hi)
86
                      quicksort(a, lo0, hi);
87
88
                  if (lo < hi0)
89
                      quicksort(a, lo, hi0);
90
91
92
```

# Solução (1)

```
void insercao(int a[], int size) {
  int i, j, aux;
  for (i = 1; i < size; i++) {
    aux = a[i];
    j = i - 1;
    while (j >= 0 && a[j] >= aux) {
        a[j + 1] = a[j];
        j ---;
    }
    a[j + 1] = aux;
}
```

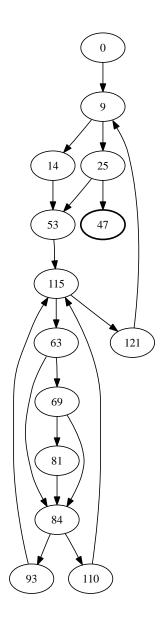


## Solução (2)

28

58

```
public static void heapsort(int n, double ra[]) {
    int 1, j, ir, i;
    double rra;
    I = (n >> 1) + 1;
    ir = n;
    for (;;) {
        if (1 > 1) {
            rra = ra[--1];
        } else {
            rra = ra[ir];
            ra[ir] = ra[1];
            if (--ir == 1) {
                 ra[1] = rra;
                 return;
        i = 1;
        j = 1 << 1;
        while (j <= ir) {</pre>
            if (j < ir && ra[j] < ra[j + 1]) {</pre>
                 ++j;
            if (rra < ra[j]) {</pre>
                 ra[i] = ra[j];
                 j += (i = j);
            } else {
                 j = ir + 1;
        ra[i] = rra;
```



# Solução (3)

64 65 66

67

86

39

70

**7**2

73

74 75

76

77

**7**8

79

30

32 33

34

35

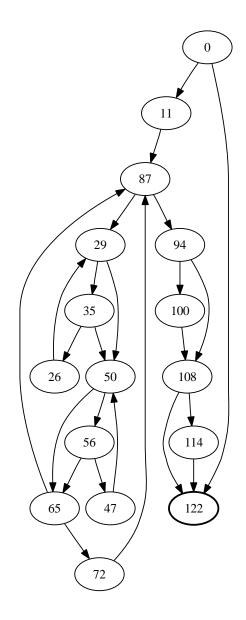
36

37

38

90

```
void quicksort(int a[], int lo0, int hi0) {
    int lo = lo0;
    int hi = hi0;
    int mid;
    // pause for redraw
    if (hi0 > lo0) {
        mid = a[(lo0 + hi0) / 2];
        while (lo <= hi) {</pre>
            while ((lo < hi0) && (a[lo] < mid))
                ++10;
            while ((hi > lo0) && (a[hi] > mid))
                —hi;
            if (lo <= hi) {
                swap(a, lo, hi);
                ++lo;
                —hi;
        if (lo0 < hi)
            quicksort(a, lo0, hi);
        if (lo < hi0)
            quicksort(a, lo, hi0);
```



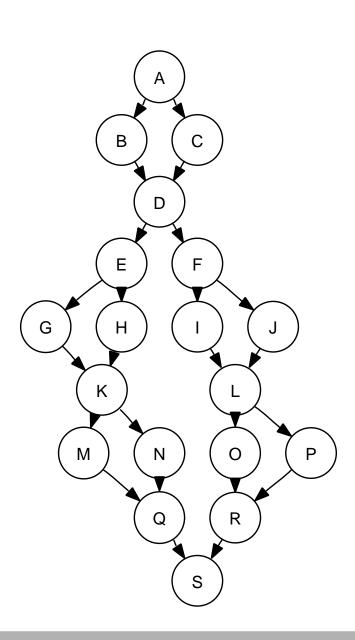
## Algumas definições

- Caminho: sequência de vértices conectados por arestas
- Caminho completo: caminho que inicia no nó de entrada e termina em um nó de saída
  - Representa uma execução da unidade
- Caminho livre de laço: caminho em que um nó não se repete
  - Possivelmente o primeiro e o último

## Complexidade Ciclomática

- É uma medida de complexidade de código que é baseada no GFC
- Ela indica também o número de caminhos independentes (sem laço) que existem no grafo
- Por isso pode ser usada para selecionar casos de teste (caminhos)
- Cálculo:
  - C = arestas vértices + 2
  - C = p + 1, onde p é o número de nós com decisão binária

## Complexidade Ciclomática



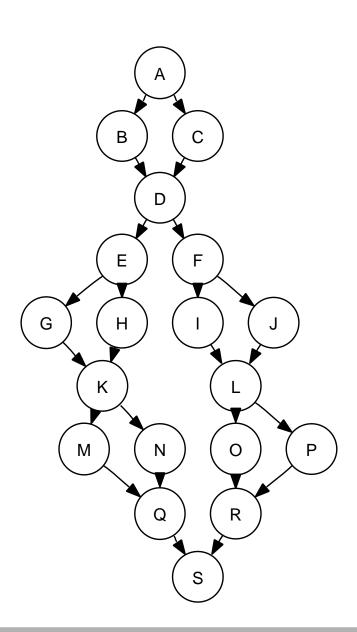
$$C = 24 - 19 + 2 = 7$$

$$C = 6 + 1 = 7$$

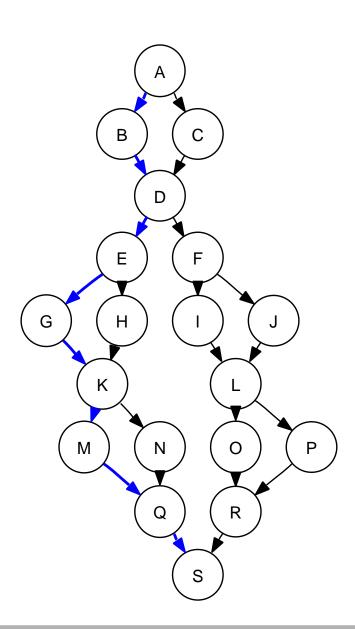
 Nesse grafo podemos identificar 7 caminhos "básicos" como descrito a seguir

#### Teste de caminhos básicos

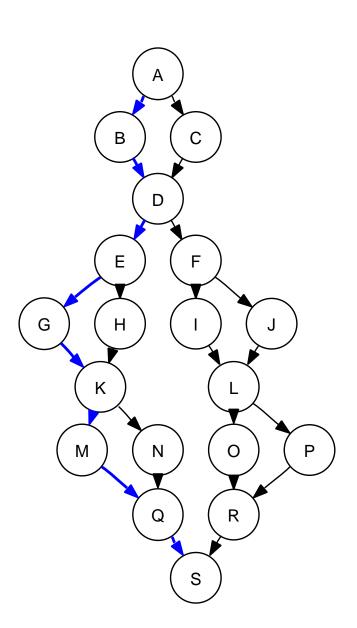
- Construir o GFC para o módulo do produto em teste.
- Calcular a Complexidade Ciclomática (C).
- Selecionar um conjunto de C caminhos básicos.
- Criar um caso de teste para cada caminho básico.
- Executar os casos de testes.



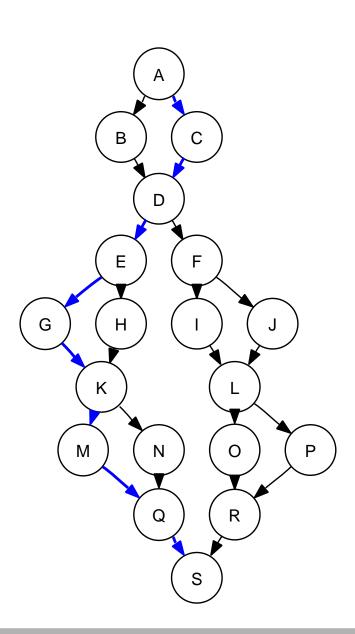
- Escolha um caminho básico. Esse caminho pode ser:
  - Caminho mais comum.
  - Caminho mais crítico.
  - Caminho mais importante do ponto de vista de teste.



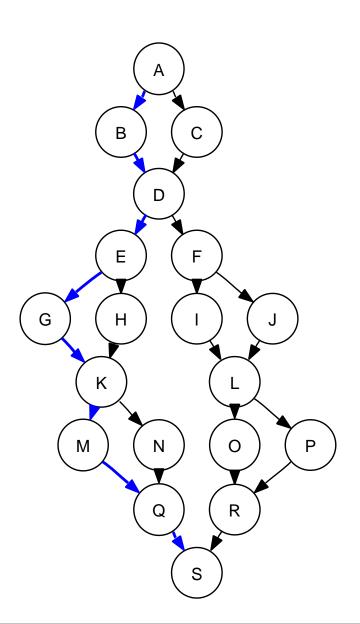
- Escolha um caminho básico. Esse caminho pode ser:
  - Caminho mais comum.
  - Caminho mais crítico.
  - Caminho mais importante do ponto de vista de teste.
- Caminho 1: ABDEGKMQS



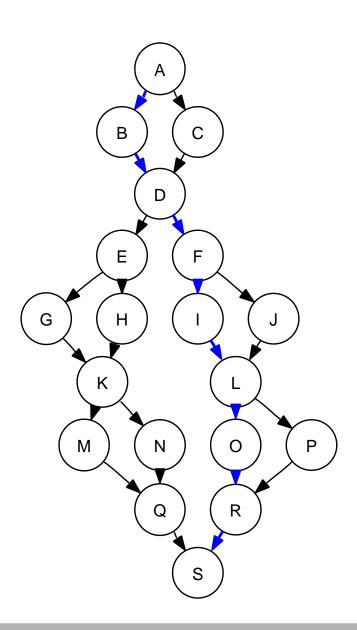
 Altere a saída só do primeiro comando de decisão



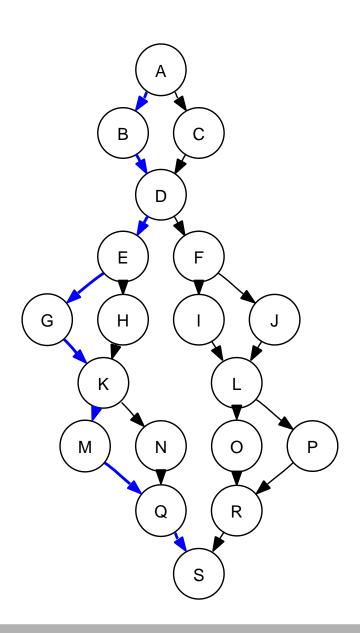
- Altere a saída só do primeiro comando de decisão
- Caminho 2: ACDEGKMQS



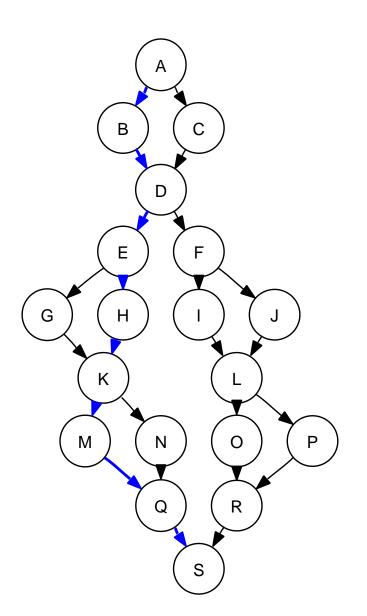
- Altere a saída só do primeiro comando de decisão
- Caminho 2: ACDEGKMQS
- Alterar a saída do segundo comando de decisão.



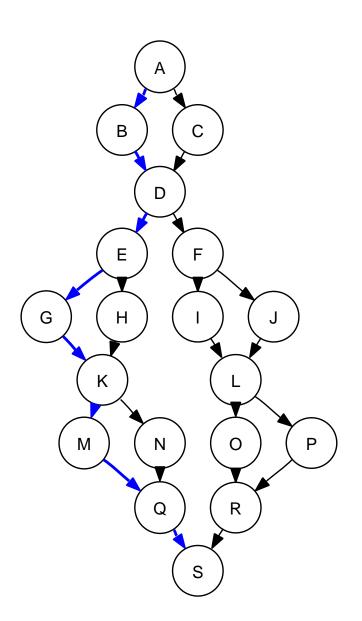
- Altere a saída só do primeiro comando de decisão
- Caminho 2: ACDEGKMQS
- Alterar a saída do segundo comando de decisão.
- Caminho 3: ABDFILORS



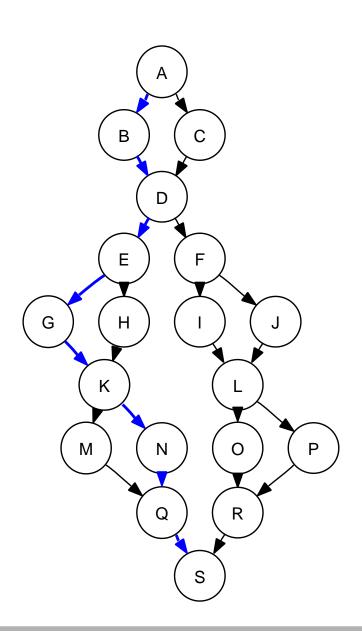
- Altere a saída só do primeiro comando de decisão
- Caminho 2: ACDEGKMQS
- Alterar a saída do segundo comando de decisão.
- Caminho 3: ABDFILORS
- Alterar a saída do terceiro comando de decisão.



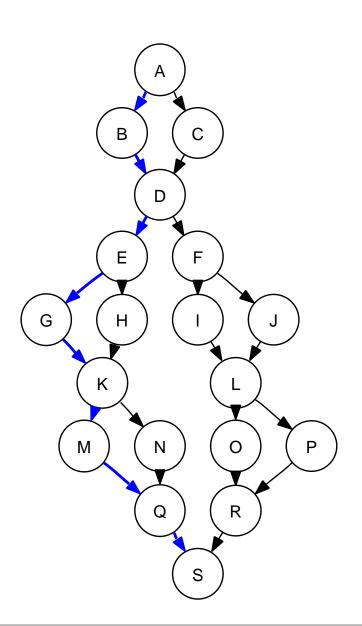
- Altere a saída só do primeiro comando de decisão
- Caminho 2: ACDEGKMQS
- Alterar a saída do segundo comando de decisão.
- Caminho 3: ABDFILORS
- Alterar a saída do terceiro comando de decisão.
- Caminho 4: ABDEHKMQS



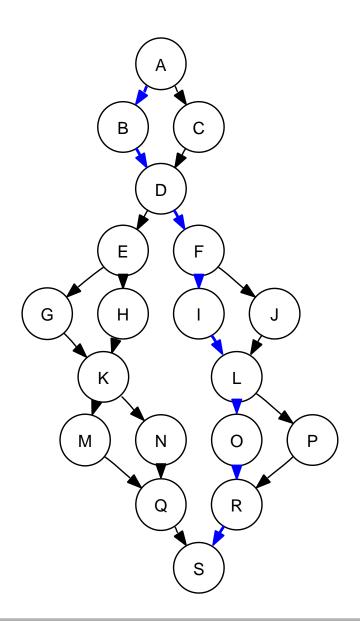
- Altere a saída só do primeiro comando de decisão
- Caminho 2: ACDEGKMQS
- Alterar a saída do segundo comando de decisão.
- Caminho 3: ABDFILORS
- Alterar a saída do terceiro comando de decisão.
- Caminho 4: ABDEHKMQS
- Alterar a saída do quarto comando de decisão.



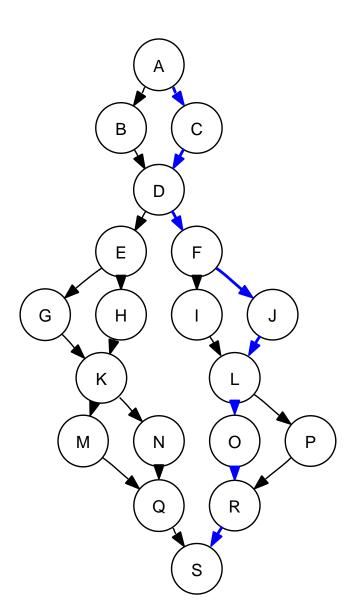
- Altere a saída só do primeiro comando de decisão
- Caminho 2: ACDEGKMQS
- Alterar a saída do segundo comando de decisão.
- Caminho 3: ABDFILORS
- Alterar a saída do terceiro comando de decisão.
- Caminho 4: ABDEHKMQS
- Alterar a saída do quarto comando de decisão.
- Caminho 5: ABDEGKNQS



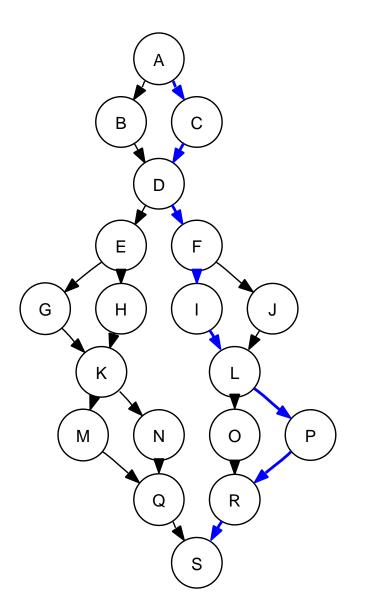
 Todos os comandos de decisão do caminho base foram modificados



- Todos os comandos de decisão do caminho base foram modificados
- Fazer o mesmo para o caminho 3 (o 2 já foi tratado)

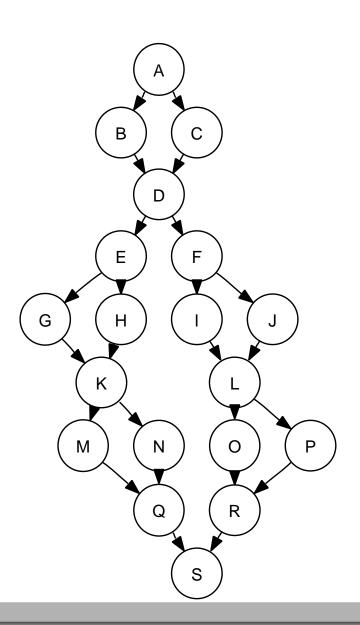


- Todos os comandos de decisão do caminho base foram modificados
- Fazer o mesmo para o caminho 3 (o 2 já foi tratado)
- Caminho 6: ACDFJLORS



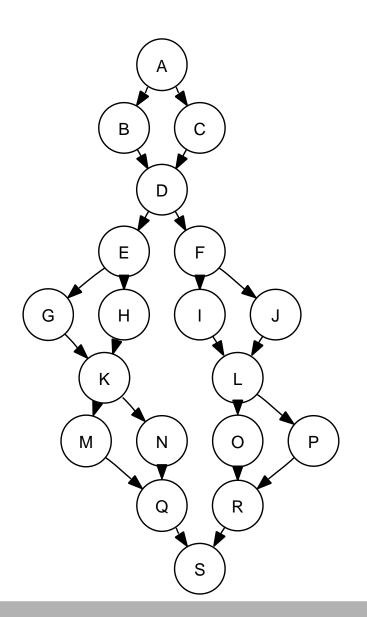
- Todos os comandos de decisão do caminho base foram modificados
- Fazer o mesmo para o caminho 3 (o 2 já foi tratado)
- Caminho 6: ACDFJLORS
- Caminho 7: ACDFILPRS

# Requisitos de teste



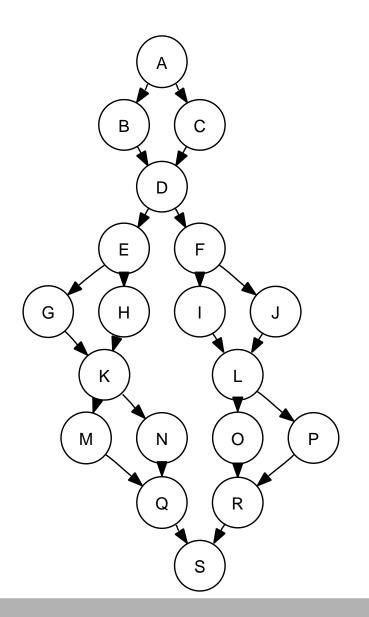
- Requisitos de testes derivado pelo critério.
  - ABDEGKMQS
  - ACDEGKMQS
  - ABDFILORS
  - ABDEHKMQS
  - ABDEGKNQS
  - **.** ACDFJLORS
  - ACDFILPRS

## Requisitos de teste



- Requisitos de testes derivado pelo critério.
  - ABDEGKMQS
  - ACDEGKMQS
  - ABDFILORS
  - ABDEHKMQS
  - ABDEGKNQS
  - ACDFJLORS
  - ACDFILPRS
- Conjunto criado não é único.

# Requisitos de teste

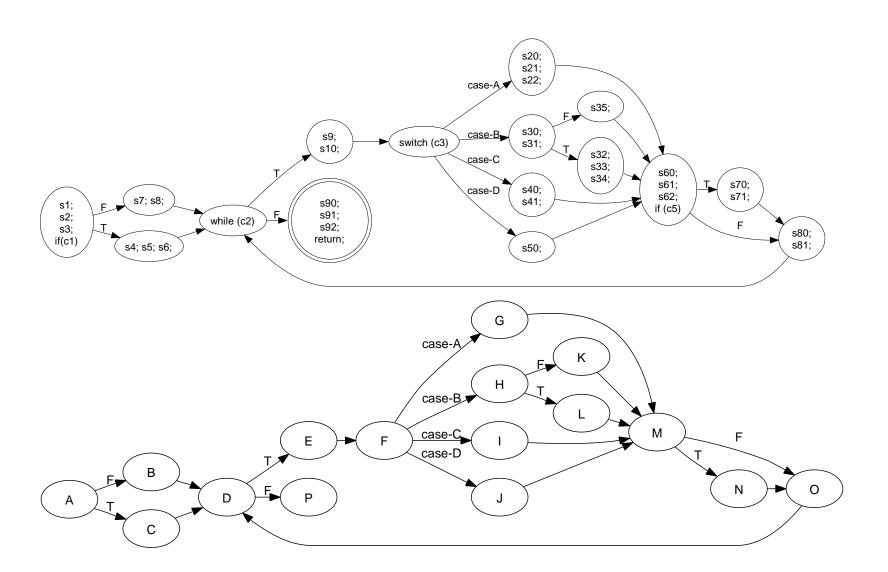


- Requisitos de testes derivado pelo critério.
  - ABDEGKMQS
  - ACDEGKMQS
  - ABDFILORS
  - ABDEHKMQS
  - ABDEGKNQS
  - ACDFJLORS
  - ACDFILPRS
- Conjunto criado não é único.
- Propriedade: o conjunto de teste que exercita os caminhos básicos também exercita todos-nós e todosarcos do programa.

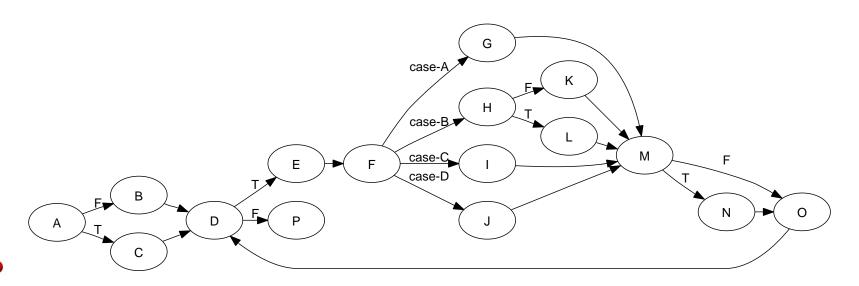
### Exercício

```
1
    boolean evaluateBuySell (TickerSymbol ts) {
2
    s1;
                                                             25
                                                                               s35;
3
    s2;
                                                             26
4
    s3;
                                                             27
                                                                            break: // End of Case_B
    if (c1) {s4; s5; s6;}
                                                             28
                                                                        case—C:
5
                                                             29
6
    else {s7; s8;}
                                                                            s40;
7
                                                             30
    while (c2) {
                                                                            s41:
                                                             31
8
       s9;
                                                                            break: // End of Case_C
                                                             32
       s10;
                                                                        case-D:
0
                                                             33
       switch (c3) {
                                                                            s50;
                                                             34
                                                                            break; // End of Case-D
          case—A:
2
                                                             35
                                                                        } // End Switch
             s20:
3
                                                             36
             s21;
                                                                        s60;
                                                             37
             s22;
                                                                        s61:
5
                                                             38
             break; // End of Case_A
                                                                        s62;
6
                                                             39
                                                                        if (c5) {s70; s71; }
          case—B:
                                                             40
             s30;
                                                                        s80:
8
             s31;
                                                             41
                                                                        s81:
             if (c4) {
                                                             42
                                                                  } // End While
                                                             43
                 s32;
                                                                  s90;
                 s33;
                                                             44
                                                                  s91;
                 s34;
                                                             45
                                                                  s92;
                                                             46
                                                                  return result;
             else {
```

# Solução – GFC



# Solução – complexidade



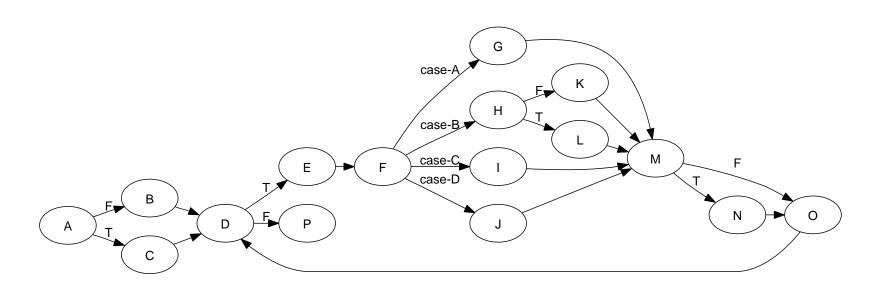
Cálculo da complexidade ciclomática para o GFC acima:

$$C = arcos - nós + 2$$

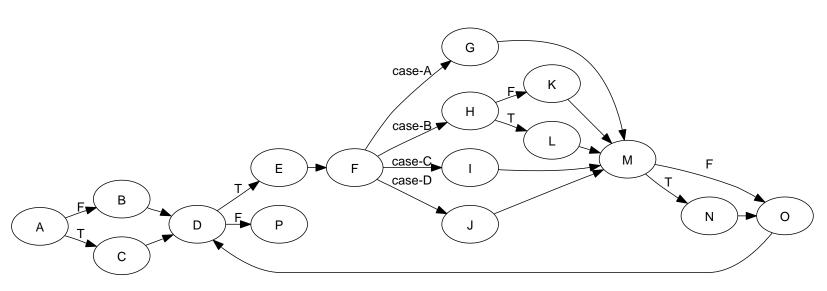
$$C = 22-16+2$$

$$C = 8$$

# Solução – requisitos



# Solução – requisitos



- 1. ABDP
- 3. ABDEFGMODP
- 5. ABDEFIMODP
- 7. ABDEFGMNODP 8. ABDEFHLMODP

- 2. ACDP
- 4. ABDEFHKMODP
- 6. ABDEFJMODP

# Solução – casos de teste

- 1. ABDP
- 2. ACDP
- 3. ABDEFGMODP
- 4. ABDEFHKMODP

- 5. ABDEFIMODP 6. ABDEFJMODP 7. ABDEFHLMODP
- 8. ABDEFIMNODP

Caso Teste	C1	C2	<b>C</b> 3	C4	C5
1	False	False	N/A	N/A	N/A
2	True	False	N/A	N/A	N/A
3	False	True	Α	N/A	False
4	False	True	В	False	False
5	False	True	С	N/A	False
6	False	True	D	N/A	False
7	False	True	Α	N/A	True
8	False	True	В	True	False

### Exercício

- Mostre que se o GFC tem mais do que um nó de saída, a fórmula C = arestas - nós + 2 pode dar um resultado incorreto
- Sugira uma outra forma de computar o valor da CC para esses casos

 Um dos problemas no teste estrutural, em geral, é a executabilidade

- Um dos problemas no teste estrutural, em geral, é a executabilidade
- Um caminho  $\pi$  é dito não executável quando não existe um dado de entrada que faça com que esse caminho seja executado

- Um dos problemas no teste estrutural, em geral, é a executabilidade
- Um caminho  $\pi$  é dito não executável quando não existe um dado de entrada que faça com que esse caminho seja executado
- Ao se determinarem os requisitos de teste é impossível determinar se são executáveis ou não

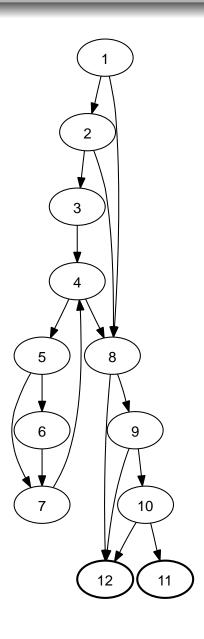
- Um dos problemas no teste estrutural, em geral, é a executabilidade
- Um caminho  $\pi$  é dito não executável quando não existe um dado de entrada que faça com que esse caminho seja executado
- Ao se determinarem os requisitos de teste é impossível determinar se são executáveis ou não
- Esse é um problema provado indecidível

- Um dos problemas no teste estrutural, em geral, é a executabilidade
- Um caminho  $\pi$  é dito não executável quando não existe um dado de entrada que faça com que esse caminho seja executado
- Ao se determinarem os requisitos de teste é impossível determinar se são executáveis ou não
- Esse é um problema provado indecidível
- É um problema para a automatização da atividade de teste

# Critérios de Rapps-Weyuker

- Proposto na década de 1980
- Estabelece precisamente os requisitos de teste
- Inclui também critérios de fluxo de dados
- Todos-nós: requer que todos os vértices sejam executados pelo menos uma vez
  - Equivale a executar cada comando um vez
- Todas-aresta: requer que todas as arestas sejam executadas pelo menos uma vez
  - Equivale a dizer que todos os desvios devem ser executados pelo menos uma vez
- Todos-caminhos: requer que todos os possíveis caminhos do grafo sejam executados pelo menos uma vez

## Todos-nós, Todos-arcos



- Todos-nós
  - (1 #@, Inválido) executa nós (1,2,3,4,5,6,7,4,8,12)
  - (i, Válido) executa nós (1,2,8,9,10,11)
- $T_{all-nodes} = \{(1 \text{ #@, Inválido}),(i, Válido)\} \text{ \'e}$  todos-nós-adequado.
- Não é todos-arcos-adequate: arestas (1,8), (5,7), (9,12) and (10,12) não são executadas por nenhum caso de teste em  $T_{all-nodes}$ .
- **■** Edge (9, 12) é não executável
- $T_{all-edges} = T_{all-nodes} \cup \{(A1b2C3d, Inválido), ("", Inválido) \}$  é todas-arestas-adequado.

# Observações

- Apesar de muito simples, critérios são efetivos, em particular o todas-arestas
- Maioria dos projetos de software não alcança esse nível mínimo de cobertura
- Diversas ferramentas de teste de apoio a esses critérios

#### A ferramenta JaBUTi

- http://incubadora.fapesp.br/projects/jabuti/
- Jabuti-bin.zip possui tudo que precisa para executar a ferramenta
- java -cp Jabuti-bin.zip br.jabuti.gui.JabutiGUI
- Programa "dot" (GraphViz) deve estar instalado em:
  - \Arquivos de programas\ATT\GraphViz\bin\dot.exe
  - /usr/bin/dot
- Se não estiver o programa pede o endereço do programa, quando for feita a visualização do grafo