Ficha 1

Análise da correcção de programas imperativos

Algoritmos e Complexidade LEI / LCC / LEF

1 Especificações

1. Descreva o que faz cada uma das seguintes funções.

```
(a) int fa (int x, int y){
      // pre: True
      // pos: (m == x || m == y) && (m >= x && m >= y)
      return m;
   }
(b) int fb (int x, int y){
      // pre: x \ge 0 \&\& y \ge 0
      // pos: x % r == 0 && y % r == 0
      return r;
   }
(c) int fc (int x, int y){
      // pre: x > 0 && y > 0
      // pos: r % x == 0 && r % y == 0
      return r;
   }
(d) int fd (int a[], int N){
      // pre: N>0
      // pos: 0 <= p< N && forall_{0 <= i< N} a[p] <= a[i]
      return p;
   }
(e) int fe (int a[], int N){
      // pre: N>0
```

```
// pos: forall_{0 <= i < N} x <= a[i]
      return x;
   }
(f) int ff (int a[], int N){
      // pre: N>0
      // pos: (forall_{0 <= i< N} x <= a[i]) &&
              (exists_\{0 \le i \le N\} x == a[i])
      //
      return x;
   }
(g) int fg (int x, int a[], int N){
      // pre: N>=0
      // pos: (p == -1 && forall_\{0 \le i \le N\} a[i] != x) ||
              //
      return p;
   }
```

- 2. Escreva as pré e pós-condições para as seguintes funções.
 - (a) A função int prod (int x, int y) que calcula o produto de dois inteiros.
 - (b) A função int mdc (int x, int y) que calcula o maior divisor comum de dois números inteiros positivos.
 - (c) A função int sum (int v[], int N) que calcula a soma dos elementos de um array.
 - (d) A função int maxPOrd (int v[], int N) que calcula o comprimento do maior prefixo ordenado de um array.
 - (e) A função int is Sorted (int v[], int N) que testa se um array está ordenado por ordem crescente.

2 Correcção

1. Para cada um dos seguintes triplos de Hoare, apresente um contra-exemplo que mostre a sua **não** validade.

(a)
$$\begin{cases} True \\ \mathbf{r} = \mathbf{x} + \mathbf{y}; \\ \{r \ge x\} \end{cases}$$
(b)
$$\begin{cases} True \\ \mathbf{x} = \mathbf{x} + \mathbf{y}; \quad \mathbf{y} = \mathbf{x} - \mathbf{y}; \quad \mathbf{x} = \mathbf{x} - \mathbf{y}; \\ \{x == y\} \end{cases}$$

```
(c)  \begin{cases} True \\ x = x+y; & y = x-y; & x = x-y; \\ \{x \neq y\} \end{cases}  (d)  \begin{cases} True \\ \text{if } (x>y) & r = x-y; & \text{else } r = y-x; \\ \{r > 0\} \end{cases}  (e)  \begin{cases} True \\ \text{while } (x>0) & \{ y=y+1; & x = x-1; \} \\ \{y > x\} \end{cases}
```

- 2. Modifique a pré-condição de cada um dos triplos de Hoare da alínea anterior de forma a obter um triplo válido.
- 3. Para cada uma das 4 primeiras alíneas do exercício anterior, mostre que a alteração que propôs é de facto um triplo válido.

3 Invariantes

1. Considere as seguintes implementações de uma função que calcula o produto de dois números.

```
int mult1 (int x, int y){
                                int mult2 (int x, int y){
   // pre: x>=0
                                   // pre: x>=0
   int a, b, r;
                                   int a, b, r;
   a=x; b=y; r=0;
                                   a=x; b=y; r=0;
   while (a!=0){
                                   while (a!=0) {
                                       if (a\%2 == 1) r = r+b;
      r = r+b;
                                       a=a/2; b=b*2;
      a = a-1;
   // pos: r == x * y
                                   // pos: r == x * y
   return r;
                                   return r;
                                }
}
```

(a) Para cada um dos predicados, indique se são verdadeiros no início (Init) e preservados pelos ciclos destas duas funções.

Predicado	mult1		mult2	
	Init	Pres	Init	Pres
r == a * b				
$a \ge 0$				
$b \ge 0$				
$r \ge 0$				
a == x				
a! = 0				
b == y				
a * b == x * y				
a * b + r == x * y				

- (b) Apresente invariantes dos ciclos destas duas funções que lhe permitam provar a sua correcção (parcial).
- 2. Para cada uma das funções seguintes, indique um invariante de ciclo que lhe permita provar a correcção parcial. Em cada um dos casos, mesmo informalmente, apresente argumentos que lhe permitam demonstrar as propriedades (inicialização, preservação e utilidade) dos invariantes definidos.

Em alguns casos é ainda fornecido um link para um sitio onde pode experimentar as suas soluções.

(a) Índice do menor elemento de um array. minInd

```
int minInd (int v[], int N) {
    // pre: N>0
    int i = 1, r = 0;
    // inv: ???
    while (i<N) {
        if (v[i] < v[r]) r = i;
        i = i+1;
    }
    // pos: 0 <= r < N && forall_{0 <= k < N} v[r] <= v[k]
    return r;
}</pre>
```

(b) Menor elemento de um array. minimo

```
int minimo (int v[], int N) {
    // pre: N>0
    int i = 1, r = v[0];
    // inv: ???
    while (i!=N) {
        if (v[i] < r) r = v[i];
            i=i+1;
    }
    // pos: (forall_{0 <= k < N} r <= v[k]) &&
    // (exists_{0 <= p < N} r == v[p])
    return r;
}</pre>
```

(c) Soma dos elementos de um array. soma

```
int soma (int v[], int N) {
    // pre: N>0
    int i = 0, r = 0;
    // inv: ???
    while (i!=N) {
        r = r + v[i]; i=i+1;
    }
```

```
// pos: r == sum_{0 <= k < N} v[k]
return r;
}</pre>
```

(d) Quadrado de um número inteiro positivo. quadrado1

```
int quadrado1 (int x) {
    // pre: x>=0
    int a = x, b = x, r = 0;
    // inv: ??
    while (a!=0) {
        if (a%2 != 0) r = r + b;
            a=a/2; b=b*2;
    }
    // pos: r == x^2
    return r;
}
```

(e) Quadrado de um número inteiro positivo. quadrado2

```
int quadrado2 (int x){
    // pre: x>=0
    int r = 0, i = 0, p = 1;
    // inv: ??
    while (i<x) {
        i = i+1; r = r+p; p = p+2;
    }
    // pos: r == x^2
    return r;
}</pre>
```

(f) Tamanho do maior prefixo ordenado de um array. maxPOrd

```
int maxPOrd (int v[], int N){
    // pre: ??
    int r = 1;
    // inv: ??
    while (r < N && v[r-1] <= v[r])
        r = r+1;
    // pos: ??
    return r;
}</pre>
```

(g) Procura de um elemento num array. procura1

```
int procura1 (int x, int a[], int N){
  // pre: N>0
```

```
int p = -1, i = 0;
// inv: ??
while (p == -1 && i < N) {
    if (a[i] == x) p = i;
    i = i+1;
}
// pos: (p == -1 && forall_{0 <= k < N} a[k] != x) ||
// ( (0 <= p < N ) && x == a[p])
return p;
}</pre>
```

(h) Procura de um elemento num array ordenado. procura2

```
int procura2 (int x, int a[], int N){
    // pre: N>0 &&
    // forall_{0 < k < N-1} a[k-1] <= a[k]
    int p = -1, i = 0;
    // inv: ??
    while (p == -1 && i < N && x >= a[i]) {
        if (a[i] == x) p = i;
        i = i+1;
    }
    // pos: (p == -1 && forall_{0 <= k < N} a[k] != x) ||
    // ((0 <= p < N)) && x == a[p])
    return p;
}</pre>
```

(i) Procura (binária) de um elemento num array ordenado. procura3

```
int procura3 (int x, int a[], int N){
  // pre: N>0 &&
          forall_\{0 < k < N-1\} a[k-1] <= a[k]
  //
  int p = -1, i = 0, s = N-1, m;
  // inv: ??
  while (p == -1 \&\& i <= s) {
     m = (i+s)/2;
     if (a[m] == x) p = m;
     else if (a[m] > x) s = m-1;
     else i = m+1;
  }
  // pos: (p == -1 && forall_{0 <= k < N} a[k] != x) ||
          //
  return p;
}
```

(j) Soma dos primeiros números inteiros. triangulo1

```
int triangulo1 (int n){
        // pre: n>=0
        int r=0, i=1;
        // inv: ??
        while (i!=n+1) {
            r = r+i; i = i+1;
        // pos: r == n * (n+1) / 2;
        return r;
    }
(k) Soma dos primeiros números inteiros. triangulo2
    int triangulo2 (int n){
        // pre: n>=0
        int r=0, i=n;
        // inv: ??
        while (i>0) {
            r = r+i; i = i-1;
        // pos: r == n * (n+1) / 2;
        return r;
    }
 (1) Resto da divisão inteira. mod
    int mod (int x, int y) {
        // pre: x>=0 && y>0
        int r = x;
        while (y <= r) {
            r = r-y;
        // pos: 0 <= r < y \&\& exists_{q} x == q*y + r
        return r;
    }
(m) Valor de um polinómio num ponto.
    float valor1 (float x, float coef[], int N){
        // pre: N >= 0
        float r=0; int i=0;
        // inv: ??
        while (i<N){
           r = r + pow(x,i) * coef[i];
           i = i+1;
```

// pos: r = sum_{0<=k<N} $x^k * coef[k]$

```
return r;
}
```

(n) Valor de um polinómio num ponto.

```
float valor2 (float x, float coef[], int N){
    // pre: N >= 0
    float r=0; int i=N;
    // inv: ??
    while (i>0){
        i = i-1;
        r = (r * x) + coef[i];
    }
    // pos: r = sum_{0<=k<N} x^k * coef[k]
    return r;
}</pre>
```

3. Para cada uma das funções da alínea anterior, indique um variante de ciclo que lhe permita provar a correcção total.

Identifique as alterações (fortalecimento) a fazer aos invariantes apresentados.