

Algoritmos e Complexidade

LEI/LCC (2º ano)

3ª Ficha Prática

O objectivo desta ficha é a escrita de variantes e invariantes que permitam provar a correcção (total) de algoritmos que envolvam ciclos.

1. Para cada um dos programas seguintes determine um variante e um invariante que lhe permita (apenas) provar a terminação dos ciclos em causa. Determine ainda a pré-condição necessária a que o ciclo termine de facto.

```
(a) WHILE (I < N) DO
    BEGIN I:=I+1; S:=S*2
    END

(b) R:=X;
    Q:=0;
    WHILE (Y <= R) DO
    BEGIN R:=R-Y; Q:=Q+1
    END

(c) RES := 0;
    WHILE (Y>0) DO
    BEGIN RES := RES + X;
        Y = Y-1
    END

(d) RES := 0;
    WHILE (Y>0) DO
    BEGIN IF (Y % 2 != 0) THEN
        BEGIN Y := Y - 1;
            RES := RES + X
        END
        X := X*2;
        Y := Y/2
    END

(e) Min = A[1][1];
    I := 1;
    WHILE (I<=N) DO
    BEGIN J := 1;
        WHILE (J<=N) DO
        BEGIN IF (Min > A[I][J])
            THEN Min := A[I][J]
            J := J + 1
        END;
        I := I+1
    END

(f) Min = A[1][1];
    I := 1; J:= 2
    WHILE (I<=N) DO
    BEGIN IF (Min > A[I][J])
        THEN Min := A[I][J]
        J := J + 1;
        IF (J > N) THEN
        BEGIN J := 1; I:= I+1
        END
    END
END
```

2. Determine as condições de verificação necessárias para provar a correcção total dos seguintes algoritmos anotados.

(a) // $x \geq 0 \ \&\& \ y > 0$
r := x;
// $x \geq 0 \ \&\& \ y > 0 \ \&\& \ r == x$
WHILE ($r \geq y$) DO
 // $r \geq 0 \ \&\& (\exists q \geq 0 : q * y + r = x)$; r
 r := r - y;
// $0 \leq r < y \ \&\& (\exists q \geq 0 : q * y + r = x)$

(b) // $n \geq 0$
k = 1; i=0;
// $n > 0 \ \&\& k = 1$
WHILE ($i < n$) DO
BEGIN // $i \leq n$ 0 $\&\& k = i!$; n-i
 i:=i+1; k:=k*i
END
// $k = n!$

(c) // $n > 0$
i = n-1; k = 0;
// $n > 0 \ \&\& i = n-1 \ \&\& k = 0$
WHILE ($i > 0$) DO
BEGIN // $i \geq 0 \ \&\& k < n$; i
 IF ($a[i] < a[i-1]$) THEN
 BEGIN t:=a[i]; a[i]:=a[i-1]; a[i-1]:=t;
 k=k+1
 END;
 i:=i-1;
 END
END
// $k < n$