Algoritmos e Complexidade LEI/LCC (2º ano)

1º Ficha Prática

O objectivo desta ficha é treinar o aluno na especificação formal da funcionalidade de programas através de contratos expressos como triplos de Hoare.

Especificação Formal de Programas

- 1. Discuta a validade dos seguintes triplos de Hoare:
 - (a) $\{J = A\}$ J := J + 1 $\{A = J + 1\}$
 - (b) $\{I = J\}\ I := J + I\ \{I > J\}$
 - (c) $\{J = A + B\}\ I := B;\ J := A\ \{J = 2 * A\}$
 - (d) $\{I > J\}\ J := I + 1;\ I := J + 1\ \{I > J\}$
 - (e) $\{I \mid = J\}$ If I > J Then M := I J Else M := J I $\{M > 0\}$
 - (f) $\{I = 3 * J\}$ If I > J Then M := I J Else M := J I $\{M 2 * J = 0\}$
 - (g) $\{X = B\}$ While X > A Do X := X 1 $\{B = A\}$
- 2. Escreva especificações (contratos para triplos de Hoare) para os seguintes programas:
 - (a) Um programa que coloca na variável Z a soma dos valores das variáveis X e Y.
 - (b) Um programa que coloca na variável Z o máximo divisor comum das variáveis X e Y.
 - (c) Um programa que coloca na variável Z o minimo múltiplo comum das variáveis X e Y.
 - (d) Um programa que recebe dois arrays A e B como parâmetros, e verifica que eles têm um elemento em comum.
 - (e) Um programa que recebe dois arrays A e B como parâmetros, e retorna o prefixo mais longo que os dois têm em comum.
 - (f) Um programa que ordena um array A.
- 3. Sejam P, Q dois predicados arbitrários, e seja S um programa arbitrário. O que significam as seguintes especificações (tendo em conta que a notação [] representa correcção total):
 - (a) $\{P\}$ S $\{\mathsf{true}\}$
 - (b) [P] S [true]
 - (c) $\{P\}$ S $\{false\}$
 - (d) [P] S [false]
 - (e) $\{false\}$ S $\{Q\}$
 - (f) [false] S[Q]
 - (g) $\{ \text{true} \} S \{ Q \}$
 - (h) [true] S[Q]
- 4. Dê, para cada programa, uma pré-condição que seja suficiente para garantir a pós-condição. Sugestão: tente encontrar a pré-condição mais fraca que permita atingir esse objectivo.

```
(a) \{?\}\ X := X + 1;\ S := S + X\ \{S > 0\}
(b) \{?\}\ Yold := Y;\ IF\ I = O\ THEN\ Y := O\ ELSE\ Y := Y/X\ \{X < Yold\}
```

5. Considere o seguinte programa, para o qual vamos utilizar a pós-condição $R < Y \land X = R + (Y * Q)$.

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

- (a) Escreva uma pré-condição para uma especificação de correcção parcial para este programa.
- (b) Escreva uma pré-condição para uma especificação de correcção total para este programa.
- 6. Considere o seguinte programa, em que L1 e L2 são variáveis boleanas, e n1 e n2 são variáveis inteiras.

```
L1 := false; L2 := false;
WHILE (N1 + N2 > 0) DO
BEGIN
   IF (L2 = false) THEN
   BEGIN
       IF (N1 > 0)
       THEN BEGIN L1 := true; N1 := N1 - 1; END
       ELSE L1 := false;
   END
   IF (L1 = false) THEN
   BEGIN
        IF (n2 > 0)
        THEN BEGIN L2 := true; N2 := N2 - 1; END
        ELSE L2 := false;
   END
   L2 := ! L2;
   L1 := ! L1;
END
```

- (a) Encontre uma pré-condição para este programa que permita garantir a pós-condição L1 = false ∨ L2 = false. Sugestão: tente encontrar a pré-condição mais fraca que permite satisfazer esse objectivo.
- (b) É possível que o ciclo não termine? Se sim, em que condições?
- (c) Suponha que este programa é codificado, e compilado, com um erro que elimina as primeiras duas atribuições (L1 := false e L2 := false). Será possível, apenas através da realização de testes ao código compilado (executando-o com valores iniciais diferentes para as quatro variáveis e observando o estado final) detectar este erro de implementação? Justifique a sua resposta.