

1. Especificação (2 valores)

Considere a seguinte função que, dado um número inteiro x não negativo calcula a sua raiz quadrada inteira (i.e., o maior número inteiro r tal que $r*r \leq x$). Por exemplo, `intSqrt (25) = 5` e `intSqrt (35) = 5`.

Complete a especificação da função fornecendo uma pré e pós condições apropriadas.

```
int intSqrt (int x) {  
    // Pre: ...  
    int r=0, p=1, i=1;  
    while (p<=x){  
        r+=1; i+=2; p+=i;  
    }  
    // Pos: r*r <= x && ...  
    return r ;  
}
```

2. Correção (6 valores)

Escreva um invariante e um variante que permitam provar a **correção total** da função da Questão 1.

3. Complexidade de algoritmos recursivos (4 valores)

A função `int subsetsum (int x, int v[], int N)` definida abaixo testa se existe um subconjunto dos elementos do array v cuja soma seja x .

Apresente e resolva uma recorrência que traduza o número de acessos ao array no pior caso (comece por identificar esse caso).

```
int subsetsum (int x, int v[], int N){  
    if (x==0) return 1;  
    if (N==0) return 0;  
    return (subsetsum (x,      v+1, N-1) ||
```

```
subsetsum (x-v[0], v+1, N-1));  
}.
```

4. Complexidade algoritmos iterativos (8 valores)

A função `inc` recebe como argumento uma string de dígitos (que representa um número) e adiciona-lhe 1, devolvendo 1 se ocorreu um overflow ou 0 noutro caso. Por exemplo, se `s="23499"` o resultado de invocarmos `inc(s,5)` é 0 e `s` passa a conter a string "23500".

```
int inc (char s[], int N){  
    int i=N-1;  
    while (i>=0 && s[i] =='9')  
        s[i--] = '0';  
    if (i<0) return 1;  
    s[i] = s[i] + 1;  
    return 0;  
}
```

1. Considerando o custo desta função como o número de caracteres de `s` que são alterados, identifique o pior caso da execução da função e, para esse caso, indique qual o seu custo.
2. Calcule ainda o custo médio desta função.
3. Usando a função de potencial $\phi(s) = (\text{soma dos dígitos de } s) / 9$, calcule o custo amortizado da função `inc`.