

1)

V

F

V

V

F

V

2) $n! > 2^n = 2^{(n+1)} = (3/2)^n > n \cdot n^{(2)} + 5n^{(3)} = n^{(3)} = n^{(3)} + \log(n) > 4^{(\log(n))} = n^{(2)} > n \log(n) > n = 42 = \text{raiz de } n = \log(n)$

3) Ele faz duas iterações que terminam com s tendo o valor de todos os números de 1 a n somados. A complexidade é n^2 . Sim, é possível melhorar o código diminuindo a complexidade para n:

```
for(i = 1; i <= n; i++) {  
    s = s + i;  
}
```

4) A complexidade é da ordem de n^2 , com n sendo o tamanho das palavras (caso tenham o mesmo tamanho). O que o código faz é verificar se ambas as palavras compartilham as mesmas letras. Sim, existe um modo de melhorar a complexidade do código, mas só encontrei um interferindo na ordem n, então não é muito relevante. Mas é basicamente adicionando um contador no código e posteriormente verificando se este tem o mesmo valor do tamanho da palavra, acabando com o último for:

```
int i, j, cont;  
char s1[] = "roma";  
char s2[] = "amor";  
if (strlen(s1) != strlen(s2)) {  
    return 0;  
}  
for (i = 0; i < strlen(s1); i++) {  
    for (j = 0; j < strlen(s2); j++) {  
        if (s1[i] == s2[j]) {  
            s2[j] = ' ';  
            cont++;  
            break;  
        }  
    }  
}
```

```
    }  
}  
if (cont == strlen(s2)){  
    return 0;  
}
```

5) O código serve para verificar se o número n é primo. É da ordem de n .

6) Sejam $T1(n) = 100 \cdot n + 15$, $T2(n) = 10 \cdot n^2 + 2 \cdot n$ e $T3(n) = 0,5 \cdot n^3 + n^2 + 3$ as equações que descrevem a complexidade de tempo dos algoritmos Alg1, Alg2 e Alg3, respectivamente, para entradas de tamanho n . A respeito da ordem de complexidade desses algoritmos, pode-se concluir que:

A complexidade de $T1$ é da ordem n , de $T2$ da ordem n^2 e $T3$ da ordem n^3 . Isso se dá ao fato que são as variáveis com maior grandeza nas equações.