

1) V, F, F, V, V, F, V, V, F, V

2) void minMax(int *v, int ini, int fim, int *min, int *max){
 int meio, min1, max1, min2, max2;
 if (ini > fim)
 return;
 if (ini == fim)
 *min = *max = v[ini];
 else{
 meio = (ini + fim) / 2;
 minMax(v, ini, meio, &min1, &max1);
 minMax(v, meio + 1, fim, &min2, &max2);
 if (min1 <= min2)
 *min = min1;
 else
 *min = min2;
 if (max1 >= max2)
 *max = max1;
 else
 *max = max2;
 }
}

b) $T(n) = \begin{cases} O(1) & , \text{ se } n = 1 \\ 2T(n/2) + O(1), & \text{se } n > 1 \end{cases}$

3) PD é uma técnica p/ construir uma solução ótima baseada na composição das soluções ótimas de subproblemas, não necessariamente disjuntas. Desta forma, como o princípio as soluções dos subproblemas de todos os tamanhos menores podem ser necessárias

(indução forte), tais soluções são computadas uma só vez e armazenadas em uma tabela, construída de forma bottom up, normalmente (mas não exclusivamente) de forma iterativa.
Força bruta testa todas as possibilidades repetindo os cálculos:

4) $a = 4, b = 2 \quad f(n) = n^3, \quad n^{\log_b a} = n^2$

Caso 3: $f(n) = n^3 - \Omega(n^{2+1}) \quad \epsilon = 1$

$$4f(n/2) \leq cf(n) \Rightarrow 4\frac{n^3}{8} \leq cn^3 \quad \frac{n^3}{2} \leq cn^3$$

verd $\beta / c = \frac{1}{2}$

$$T(n) = \Theta(n^3)$$

