EXERCÍCIOS

Função de complexidade: f(n) = 2(n - 1).

3-

Х					
		Χ			
	Х				
				Χ	
			Χ		
				Χ	

4-

Х	Х	Х	Х	Х	Х	Х
		Х	Х	Χ	Χ	Χ
	Х	Х	Х	Χ	Χ	Χ
					Χ	Χ
				Χ	Χ	Χ
					Χ	Χ

5-

X	Х						
Χ	Χ	Х	Χ				
Χ	Χ	Χ					
Х	Χ	Х	Χ	Χ	Χ	Χ	
Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ		
Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	

```
6- a) c = 3 e m = 1
b) c = 3 e m = 1
c) Não existe par (c, m) para n \ge m, |3n2 + 5n + 1| \ge c \times |n.3| seja verdadeira.
7- a) c1 = 3, c2 = 4 e m = 5.2
b) Não existe par (c2, m) tal que para n \ge m, |3n2 + 5n + 1| \le c2 \times |n| seja verdadeira.
c) Não existe par (c1, m) tal que para n \ge m, |3n2 + 5n + 1| \ge c1 \times |n3| seja verdadeira.
8- a) Melhor caso: função f(n) = 1 e complexidade 1.
Pior caso: função f(n) = 1+(n-2) e complexidade n.
   b) Melhor caso: função f(n) = 2 + (n-2) e complexidade n.
Pior caso: função f(n) = 2 + 2x(n-2) e complexidade n.
9- for(int i= 0; i< n; i++)
  {
    for(int j= 2; j< n; j++)
    {
      contador++;
    }
    if(array[i] > 10)
      contador2++;
      contador3++;
    }
  }
```

Melhor caso=> função: $f(n)= n^* (n-2)$; complexidade: n^2 .

Pior caso=> função: f(n)=2*n*((n-2)); complexidade: n^2 .

10- A solução de ordenar e realizar pesquisas binárias é mais eficiente, pois ao realizar n pequisas, o custo da pesquisa sequencial será de $n * n = n^2$; já o da ordenação+pesquisa binária será de

(n*lg(n)) + n*(lg(n) = n*lg(n). n^2 tem custo maior que n*lg(n).