1.1

```
c exerc1.c > 😭 main()
     #include <stdio.h>
     #include <stdlib.h>
     #include <string.h>
     #include "conta.c"
     int main(){
         ContaBancaria *c = (ContaBancaria*)malloc(sizeof(ContaBancaria));
         int numero;
         double saque, deposito;
         char titular[100];
         scanf("%s", &titular);
         scanf("%d", &numero);
         criarConta(c, numero, titular);
         scanf("%lf", &deposito);
         depositar(c, deposito);
         scanf("%lf", &saque);
         sacar(c, saque);
         printf("Seu saldo é: R$%.2lf\n", consultarSaldo(c));
         imprimirInfo(c);
         free(c);
         return 0;
23
PROBLEMS OUTPUT DEBUG CONSOLE TERMINAL
[lucascosta@fedora roteiro_2]$ ./teste
Lucas
10
758.60
100.10
Seu saldo é: R$658.50
Titular = Lucas - Número da Conta = 10 - Saldo = R$658.50
[lucascosta@fedora roteiro_2]$ [
```

```
| Stringfortate | Stringfortat
```

## 1.2

```
| Temping | Temp
```

```
C catalogo. > © Imprimicatalogo(catalogoProdutos*)

| finclude <Stdib.h>
| finclude <Tatalogo.h*
| void criarCatalogo(CatalogoProdutos *c, char *nome, double preco, int quantidade) (
| c->total = 0;
| void adicionnerProduto(CatalogoProdutos *c, char *nome, double preco, int quantidade) (
| strcpy(c->produtos[c-total].nome, nome);
| c->produtos[c-total].preco = preco;
| c->produtos[c-total].preco = preco;
| c->produtos[c-total].preco = preco;
| c->produtos[c-total].quantidade;
| c->produtos[c-total].preco = preco;
| c->produtos[c-total].preco
```

- 2.1 A partir do n >= 64, a ordenação por inserção é pior do que a por intercalação.
- 2.2 Pelo o resultado da desigualdade, temos que para o algoritmo com tempos de execução de 100n² funcione mais rápido o n deverá ser menor que 1/50.
- 2.3 Dizemos que g(n) é O(f(n)) quando g(n) é dominada assintoticamente por f(n), com n tendendo ao infinito.
- 2.4 Quando g(n) é dominada inferiormente por f(n), com n tendendo ao infinito.
- 2.5 A expressão se contradiz, pois "O" é usado para denotar o limite superior em questão de análise de complexidade, sendo assim dizer "é no mínimo O(n²)" não faz sentido.
- 2.6 A partir da resolução da igualdade das expressões, temos as raízes 12 e 35, interpretamos como um intervalo que dentro dele o algoritmo A é mais rápido, mas fora desse intervalo o B é mais rápido.
- 2.7 O pior caso é  $O(n^3)$ , no momento em que os três laços são percorridos.
- 2.8 Temos que a complexidade é constante pelo fato que em todos os casos o algoritmo faz n-1 comparações, mesmo o maior elemento estando nas primeiras posições ou em qualquer outra, em todos os casos ele vai percorrer o vetor inteiro, fazendo n-1 comparações, para confirmar o maior elemento, portanto a afirmação é válida.