

Aula 6:

Upsolving do Warmup 2

Disciplina: Maratona de Programação 1

Profs. Edmilson Marmo e Luiz Olmes

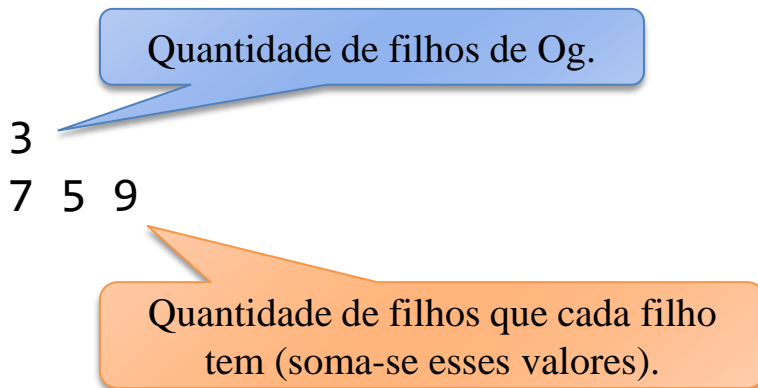
edmarmo@unifei.edu.br, olmes@unifei.edu.br



UNIFEI
UNIVERSIDADE FEDERAL DE ITAJUBÁ

Problema A: Ajudando o Og

- ▶ **Total de Submissões:** 67
- ▶ **Submissões Aceitas:** 53 (79%)
- ▶ Este problema é muito simples de ser resolvido: basta ler a entrada e somar os valores.



Problema D: Revisão

- ▶ **Total de Submissões:** 69
- ▶ **Submissões Aceitas:** 34 (49%)
- ▶ Esta é uma versão mais simples do problema “1340: Eu posso adivinhar a Estrutura de Dados”, presente na Tarefa 4.
- ▶ Basta criar uma **stack** de **int** e, a cada operação do tipo 1, realizar a inserção na pilha. Para cada operação do tipo 2, testa-se o **topo da stack** com o valor da entrada. Se forem diferentes, não é pilha.

Problema B: Erro dos Professores

- ▶ **Total de Submissões:** 124
- ▶ **Submissões Aceitas:** 22 (18%)
- ▶ Neste problema, deseja-se verificar a duplicidade de um par de caracteres. Por exemplo, “a **b****a** não veio trabalhar”.
- ▶ Para cada palavra que compõe a frase, pode-se percorrer a string testando se:
 - ▶ `str[i] == str[i + 2] && str[i + 1] == str[i + 3]`
- ▶ **Detalhe adicional:** não se deve diferenciar letras maiúsculas de minúsculas. Para isso, basta converter tudo para maiúsculas ou minúsculas. As funções `toupper` / `tolower` pertencem ao arquivo `cctype.h`.

Problema E: Relógio Binário

- ▶ **Total de Submissões:** 26
- ▶ **Submissões Aceitas:** 14 (54%)
- ▶ Para resolver este problema, é preciso separar a hora, o minuto e o segundo, convertendo-os para `int`. Depois, cada número deve ser convertido para um vetor de inteiros, contendo seis dígitos binários correspondentes ao respectivo número decimal.
- ▶ Por exemplo: 10:37:49
 - ▶ 10 → 001010
 - ▶ 37 → 100101
 - ▶ 10 → 110001

Problema E: Relógio Binário

- ▶ Para a resposta horizontal, basta colocar estes resultados em sequência, no mesmo vetor de saída:
 - ▶ 001010100101110001
- ▶ Para montar o vetor vertical, basta saltar proporcionalmente a distância de 6 elementos de cada subvetor:

```
1.  for (int j = 0, x = 0, y = 6, z = 12; j < 18; x++, y++, z++)
2.  {
3.      VER[j++] = HOR[x];
4.      VER[j++] = HOR[y];
5.      VER[j++] = HOR[z];
6.  }
```

Problema E: Relógio Binário

- ▶ Este problema também pode ser resolvido utilizando-se a classe `bitset` da biblioteca STL.
- ▶ Por exemplo, o seguinte código cria um `bitset` de 10 elementos:

```
1.  bitset<10> s;  
2.  s[1] = 1;  
3.  s[4] = 1;  
4.  s[7] = 1;  
5.  
6.  cout << s[4] << "\n"; // 1  
7.  cout << s[5] << "\n"; // 0  
8.
```

Problema E: Relógio Binário

- ▶ O exemplo anterior poderia ser construído a partir do seguinte trecho de código:

```
1.  bitset<6> bsH, bsM, bsS;  
2.  
3.  bsH = bitset<6>(10);  
4.  bsM = bitset<6>(37);  
5.  bsS = bitset<6>(49);
```


Problema F: ETs

- ▶ **Total de Submissões:** 16
- ▶ **Submissões Aceitas:** 3 (19%)
- ▶ Para resolver esse problema, é necessário identificar os pontos que são colineares entre si.
- ▶ Para saber se três pontos $[(x_1, y_1), (x_2, y_2), (x_3, y_3)]$ são colineares, deve-se verificar se o determinante da seguinte matriz é zero:

$$\det(A) = \begin{vmatrix} x_1 & y_1 & 1 \\ x_2 & y_2 & 1 \\ x_3 & y_3 & 1 \end{vmatrix} = 0$$

Problema F: ETs

- ▶ Uma vez armazenados todos os pontos em vetor de “pontos”, é preciso encontrar os coeficientes da equação geral da reta, entre dois pontos do conjunto e verificar se existem outros pontos que pertencem à mesma reta.
- ▶ Recordando que a equação da reta é dada por:

$$ax + by + c = 0$$

ou

$$(y_1 - y_2)x + (x_2 - x_1)y + (x_1y_2 - x_2y_1) = 0$$

- ▶ Assim:

1. `a = pontos[1].y - pontos[2].y;`
2. `b = pontos[2].x - pontos[1].x;`
3. `c = pontos[1].x * pontos[2].y - pontos[2].x * pontos[1].y;`

Problema F: ETs

- ▶ Para contar quantos pontos estão ao longo de uma mesma linha comum:

```
1.  cont = 0;
2.
3.  for (k = 0; k < npontos; k++)
4.  {
5.      if (a * pontos[k].x + b * pontos[k].y + c == 0)
6.      {
7.          cont++;
8.      }
9.  }
```

Problema C: Soma do Intervalo

- ▶ **Total de Submissões:** 71
- ▶ **Submissões Aceitas:** 0 (0%)
- ▶ O problema pode ser facilmente resolvido através de um **vetor de soma de prefixo**.
- ▶ Cada valor no vetor de prefixo corresponde à soma dos valores anteriores do vetor original, até a posição atual.
 - ▶ Isto é, o valor da posição k é $\text{soma}(0, k)$.

Problema C: Soma do Intervalo

- Um vetor de soma de prefixo pode ser construído em tempo $O(n)$. A partir daí, pode-se calcular qualquer valor $\text{soma}(a, b)$ em tempo $O(1)$, da seguinte maneira:
 - $\text{soma}(a, b) = \text{soma}(0, b) - \text{soma}(0, a - 1)$.
 - onde, por definição, $\text{soma}(0, -1) = 0$.

Vetor original

[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]
1	3	4	8	6	1	4	2

$\text{soma}(3, 6) = 19$

Vetor de soma de prefixo

[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]
1	4	8	16	22	23	27	29

Problema C: Soma do Intervalo

- ▶ No problema do Warmup, há um detalhe, onde a operação 2 deve inserir o elemento no início do vetor.
- ▶ Neste caso, seria necessário recomputar o vetor de soma de prefixo a cada operação 2, o que levaria a um julgamento como “**Time Limit Exceeded**”.
- ▶ Para evitar que o problema não passe por tempo, pode-se armazenar a entrada em ordem inversa e, a cada operação 2, inserir o novo elemento na última posição do vetor.
- ▶ Assim, recomputa-se apenas a última posição do vetor de soma de prefixo.
 - ▶ Atentar-se para os índices: o índice 1 é o último elemento!

Aula 6:

Upsolving do Warmup 2

Disciplina: Maratona de Programação 1

Profs. Edmilson Marmo e Luiz Olmes

edmarmo@unifei.edu.br, olmes@unifei.edu.br



UNIFEI
UNIVERSIDADE FEDERAL DE ITAJUBÁ