

Números NIM-Parte I

Vamos falar um pouco sobre o jogo NIM e algumas aplicações, além de algumas variações do jogo. Separaremos o estudo dos Números NIM em 3 partes. Vejamos o objetivo de cada Parte:

1. **Parte I:** Introduzir os conceitos iniciais de números NIM, com ênfase na aplicação, sem muita base matemática, objetivando ver o mais rápido possível algumas aplicações
2. **Parte II:** Fortalecer a base matemática para prosseguir os estudos sobre NIM e ver algumas variações mais complexas do jogo
3. **Parte III:** Aplicar as ideias aprendidas nas partes anteriores para resolver problemas computacionais e matemáticos sobre números NIM.

- **O jogo NIM:** O jogo NIM é jogado por dois jogadores e consiste basicamente de n montes de pedras, onde cada monte possui $a_1, a_2, a_3, \dots, a_n$ pedras. Cada jogador pode, em sua rodada, escolher um monte de pedras e retirar quantas pedras desejar. Quem retira a última pedra ganha o jogo. Você também pode ler esse: [link](#).

- **Operador Xor:** O operador XOR será representado por “ \wedge ”. Ele satisfaz:

$$F \wedge F = F$$

$$V \wedge F = V$$

$$F \wedge V = V$$

$$F \wedge F = 0$$

Ou seja, ele assume valor verdade, se as duas variáveis forem distintas.

Você pode encontrar um pouco mais sobre o operador XOR [aqui](#).

Além disso, você pode resolver o seguinte problema neste [link](#).

Vamos aplicar o operador XOR em alguns exemplos:

Exemplo 1: Calcular $5 \wedge 3$

Solução: O primeiro passo é converter os números para a base 2:

$$5 = (101)_2 \text{ e } 3 = (11)_2.$$

Aplicando o XOR, teremos:

$$\begin{array}{r} 101 \\ \wedge 11 \\ \hline 110 \end{array}$$

Veja que iniciamos da direita pra esquerda, $1 \wedge 1 = 0$, depois $0 \wedge 1 = 1$ e $1 \wedge 1 = 1$.

Exemplo 2: Calcular $7 \wedge 4$

$$\textbf{Solução: } 7 = (111)_2 \text{ e } 4 = (100)_2$$

Aplicando o XOR, teremos:

$$\begin{array}{r} 111 \\ \wedge 100 \\ \hline 011 \end{array}$$

Ou seja, quando for fazer Xor com inteiros, você deve sempre transformar os inteiros pra base 2, depois aplicar o xor em cada coluna.

- **A estratégia vencedora:** Uma configuração $(a_1, a_2, a_3, \dots, a_n)$, ou seja, n montes com $a_1, a_2, a_3, \dots, a_n$ pedras é perdedora, se e somente se, $a_1 \wedge a_2 \wedge a_3 \wedge \dots \wedge a_n$ é zero. Você pode encontrar uma prova para isso, além de muito mais informações sobre teoria dos

jogos no seguinte [link](#).

- **Uma explicação informal:**

1. Note que de posições perdedoras (XOR total da configuração é zero), ao modificarmos qualquer monte de pedras, iremos fazer o XOR total virar diferente de zero, portanto “entregaremos” uma posição vencedora.
2. Note que de posições vencedoras sempre é possível “entregar” uma perdedora, pois imagine que estamos numa posição vencedora. Logo, o XOR total não é zero. Portanto, existe alguma coluna que possui um número 1 como resposta. Tome a coluna mais à esquerda. Daí, mude o valor de algum 1 dessa coluna para 0, e então podemos ir “arrumando” todos os números à direita dessa coluna, trocando 1 por 0, ou 0 por 1 quando necessário...A ideia é que $2^n > 2^0 + 2^1 + \dots + 2^{n-1}$. (Exercício:Entender a explicação, ou procurar na internet e entender o por que a estratégia funciona)

- **Misere NIM:** Misere NIM é uma pequena variação do NIM tradicional. A grande diferença é que no Misere NIM, o último jogador que retira pedra é o perdedor.
- **Estratégia:** Se o início do jogo é formado por vários montes com exatamente 1 pedra, teremos que se houver um número par de montes, o jogador 1 é quem tem a estratégia vencedora, e se houver um número ímpar de montes, o jogador 2 é quem tem a estratégia vencedora. Se no início houver algum monte com mais de uma pedra, teremos que uma configuração $(a_1, a_2, a_3, \dots, a_n)$ é perdedora, se e somente se, $a_1 \wedge a_2 \wedge a_3 \wedge \dots \wedge a_n$ é zero. (Exercício:Provar que essa estratégia funciona, ou encontrar e entender alguma solução na internet...OBS:Existe a solução no seguinte [link](#).)

Aplicações:

Problema 1. (NIM) Crie um programa que leia um inteiro k. Depois leia k inteiros

$a_1, a_2, a_3, \dots, a_k$ e diga se quem tem a estratégia vencedora é o primeiro ou o segundo jogador.

Link para o problema:

<http://acm.mipt.ru/judge/problems.pl?problem=100&lang=en>

Problema 2. (Jogos)

<http://www.codechef.com/problems/RESN04#>

Problema 3.(MISERE NIM)

<http://www.spoj.com/problems/MMMGAME/>

Problema 4.(MISERE NIM)

<http://acm.mipt.ru/judge/problems.pl?problem=103&CGISESSID=6a967c679207f463295b609dfa198f10>

Soluções:

Problema 1:

```
#include<stdio.h>
```

```
int main()
```

```
{
```

```
    int n;
```

```
    scanf("%d",&n);
```

```
    int soma=0;
```

```
    for (int i=1;i<=n;i++)
```

```
    {
```

```
        int a;
```

```
        scanf("%d",&a);
```

```
        soma^=a;
```

```

    }
    if (soma==0) printf("Second wins.\n");
    else printf("First wins.\n");
    return 0;
}

```

Problema 2:

```

#include<stdio.h>
int main()
{
    int t;
    scanf("%d",&t);
    for (int i=1;i<=t;i++)
    {
        int n;
        int soma=0;
        scanf("%d",&n);
        for (int j=1;j<=n;j++)
        {
            int a;
            scanf("%d",&a);
            soma+=a/(j);
        }
        if(soma%2==1) printf("ALICE\n");
        else printf("BOB\n");
    }
    return 0;
}

```

Problema 3:

```

#include<stdio.h>
int main()
{
    int t;
    scanf("%d",&t);
    for (int i=1;i<=t;i++)
    {
        int n;
        scanf("%d",&n);
        int soma=0;
        int maior=0;
        for (int j=1;j<=n;j++)
        {
            int a;
            scanf("%d",&a);
            if (a>maior) maior=a;
            soma=soma^a;
        }
        if (maior==1)

```

```
        {
            if (soma==0) printf("John\n");
            else printf("Brother\n");
        }
    else{
        if (soma==0) printf("Brother\n");
        else printf("John\n");
    }
}
return 0;
}
```

Problema 4: É exatamente igual ao problema 3.