



Estruturas de Dados 2

03 – Complemento de 1, Complemento de 2 e Operadores *bit_a_bit*

Antonio Angelo de Souza Tartaglia
angelot@ifsp.edu.br

Estrutura de Dados 2

Operações binárias

- Representação de números negativos – operações de adição e subtração
 - A adição é a mais básica das operações aritméticas, e quase a “única” coisa que os computadores fazem. Portanto, se computadores podem somar valores, também podem subtrair, multiplicar, dividir, calcular pagamentos de boletos, calcular a rota em um GPS, guiar foguetes até Marte, etc.
 - A adição em números binários é muito semelhante à adição de números decimais. Quando somamos 245 e 673, dividimos o problema em etapas mais simples. Cada etapa requer que apenas se some um par de dígitos decimais. Assim, em $245 + 673$, o problema começaria a ser resolvido somando-se $5 + 3$, depois $4 + 7$ (vai 1), e por último $2 + 6 +$ (vem 1).

$$\begin{array}{r} 1 \\ 245 \\ + 673 \\ \hline 918 \end{array}$$



Estrutura de Dados 2

Operações binárias

- Representação de números negativos – operações de adição e subtração
 - A grande vantagem da representação de números em formato binário sobre os decimais está em sua simplicidade:

+	0	1
0	0	1
1	1	10

0 + 0 é igual a 0.
0 + 1 é igual a 1.
1 + 0 é igual a 1.
1 + 1 é igual a 1 e “vai 1”.

- Podemos reescrever a tabela de adição com zeros à esquerda, para que cada resultado seja representado por um valor de 2 *bits*:

+	0	1
0	00	01
1	01	10

Vista dessa forma, a adição de um par de números binários resulta em 2 *bits*, que são chamados *bit* de soma e *bit* de “vai um”



Estrutura de Dados 2

Operações binárias

- Representação de números negativos – operações de adição e subtração
 - Como na adição decimal, somamos dois números binários coluna por coluna, começando pelo *bit* menos significativo, na coluna mais à direita:

$$\begin{array}{r} \textcolor{red}{1} \quad \textcolor{red}{1} \\ 01100101 \\ + 10110110 \\ \hline 100011011 \end{array}$$

- Observe que, quando somamos a 3ª coluna a partir da direita, 1 é transportado para a próxima coluna. Isso acontece novamente na 6ª, 7ª e na 8ª colunas, contando a partir da direita.



Operações binárias

- Representação de números negativos – operações de adição e subtração
 - Sabemos que em C números inteiros ocupam 4 *bytes* ou 32 *bits* de memória, mas vamos ser razoáveis aqui, para uma melhor compreensão. Trabalharemos somente com valores de 1 *byte*, ou 8 *bits* (mais precisamente), afim de facilitar a compreensão e diminuir os tamanhos à representar.
 - Portanto, trabalharemos com números em representação binária, que possam variar de 0000 0000 a 1111 1111.
 - Esses valores variam de 00h a FFh em representação hexadecimal, ou de 0 a 255 em representação decimal.



Estrutura de Dados 2

Operações binárias

- Representação de números negativos – operações de adição e subtração
 - Uma adição marcha consistentemente da coluna de dígitos mais à direita, para a esquerda. Cada “vai 1” (*carry*) de uma coluna, é transportado e somado à próxima coluna. No entanto, não há “transporte” na subtração. Em vez disso, “tomamos emprestado” (*borrow*), e isso envolve um mecanismo diferente, um tipo de ida e volta um tanto confuso.
 - Por exemplo, um problema típico de subtração que usa a técnica de tomar emprestado:

$$\begin{array}{r} 253 \\ - 176 \\ \hline 77 \end{array}$$

Olhando para a coluna mais à direita, vemos que 6 é maior do que 3, então é necessário pedir emprestado da próxima coluna à esquerda, e essa coluna também precisa de um empréstimo. Então, realizando esse cálculo corretamente teremos um resultado de 77.



Estrutura de Dados 2

Operações binárias

- Representação de números negativos – operações de adição e subtração
 - Vamos usar agora uma pequena técnica que nos permite realizar a mesma subtração sem a necessidade de “pedir emprestado”. Pode parecer um truque no início, mas é um primeiro passo crucial para entender como os números negativos são armazenados nos computadores.
 - Podemos representar a subtração como uma adição à um número negativo:

$$- 176 + 253$$





Operações binárias

- Representação de números negativos – operações de adição e subtração
 - Vamos colocar mais alguns números nesta expressão – um positivo e um negativo – para que estejamos somando uma série de 4 números:

$$1000 - 176 + 253 - 1000$$

- Somando 1000 e em seguida subtraindo 1000, não fará nenhuma diferença para o resultado. Sabemos que 1000 é $999 + 1$, então em vez de começar com 1000, podemos começar com 999 e então somar 1 mais tarde. Assim, a sequência fica ainda maior, mas continua equivalente:

$$999 - 176 + 253 + 1 - 1000$$

Operações binárias

- Representação de números negativos – operações de adição e subtração
 - Trabalhando da esquerda para a direita, O primeiro passo é uma subtração: $999 - 176$. Nessa subtração não é necessário o empréstimo de nenhum dígito, então efetuar esse cálculo é fácil:

$$999 - 176 = 823$$

- Subtrair um número de uma sequência de 9s, resulta em um número chamado de complemento de nove. O complemento de nove de 176 é 823, e vice e versa, o complemento de nove de 823 é 176. O interessante é o seguinte:

Não importa qual seja o número, **calcular o complemento de nove nunca requer um empréstimo.**



Operações binárias

- Representação de números negativos – operações de adição e subtração
 - Os próximos dois passos envolvem apenas adição. Somando 253 à 823 teremos como resultado 1076:

$$1076 + 1 - 1000$$

- E, em seguida somamos 1 e subtraímos 1000:

$$1076 + 1 - 1000 = 77$$

- Que é a mesma resposta de antes, mas realizada **sem um único empréstimo** desagradável.



Operações binárias

- Representação de números negativos – operações de adição e subtração
 - Essa técnica também é usada para números binários, e na verdade, nesta notação se torna mais simples do que com números decimais.
 - O problema de subtração original foi:
 - Quando esses números são convertidos para binário, o problema se torna:

$$\begin{array}{r} 253 \\ - 176 \\ \hline ??? \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 1111 \ 1101 \\ - 1011 \ 0000 \\ \hline ???? \ ???? \end{array}$$





Operações binárias

- Representação de números negativos – operações de adição e subtração
 - Executando os mesmos passos que vimos para os decimais, mudamos os números para que o problema se torne um número negativo somado a um número positivo:

$$\begin{array}{r} -10110000 \\ -176 \end{array} + \begin{array}{r} 11111101 \\ 253 \end{array}$$

- Em seguida somamos 11111111 (que é 255 em decimal) no início e depois somar 00000001 (1 em decimal) e subtrair 100000000 (256 em decimal):

$$\begin{array}{r} 11111111 \\ 255 \end{array} - \begin{array}{r} 10110000 \\ 176 \end{array} + \begin{array}{r} 11111101 \\ 253 \end{array} + \begin{array}{r} 00000001 \\ 1 \end{array} - \begin{array}{r} 100000000 \\ 256 \end{array}$$



Operações binárias

- Representação de números negativos – operações de adição e subtração

$$\begin{array}{r} 11111111 - 10110000 + 11111101 + 00000001 - 100000000 \\ \hline 01001111 + 11111101 + 00000001 - 100000000 \end{array}$$

- Em binário, essa primeira subtração não requer transporte porque o número está sendo subtraído de 11111111
- Quando um número decimal é subtraído de uma cadeia de 9s, o resultado é chamado de complemento de 9. Com números binários, subtrair algo de uma sequência de 1s é chamado complemento de um.

Estrutura de Dados 2

Operações binárias

- Representação de números negativos – operações de adição e subtração
 - No entanto, observe que realmente não é necessário executar uma subtração para calcular o complemento de um. Observe esses dois números:

10110000

01001111

- O complemento de 10110000 é 01001111, e o complemento de 01001111 é 10110000.
- Os *bits* são apenas invertidos: cada *bit* 0 se torna 1 e cada *bit* 1 se torna 0. Por esse motivo, complemento de um muitas vezes é chamado de inverso.





Operações binárias

- Representação de números negativos – operações de adição e subtração

- O problema agora é:

$$\begin{array}{ccccccc} 01001111 & + & 11111101 & + & 00000001 & - & 100000000 \\ 79 & + & 253 & + & 1 & - & 256 \end{array}$$

- Somando os dois primeiros números:

$$\begin{array}{ccccccc} 101001100 & + & 00000001 & - & 100000000 \\ 332 & + & 1 & - & 256 \end{array}$$

- O resultado é um número de 9 *bits*, mas tudo bem, já resolveremos isso.

Estrutura de Dados 2

Operações binárias

- Representação de números negativos – operações de adição e subtração
 - Somar 1 é trivial:

$$\begin{array}{rclclcl} 101001100 & + & 00000001 & - & 100000000 \\ 332 & + & 1 & - & 256 \end{array}$$

$$\begin{array}{rcl} 101001101 & - & 100000000 \\ 333 & - & 256 \end{array}$$





Operações binárias

- Representação de números negativos – operações de adição e subtração
 - Agora tudo que resta é subtrair o equivalente binário de 256, que simplesmente descarta o *bit* mais a esquerda:

$$\begin{array}{r} 101001101 \\ 333 \end{array} - \begin{array}{r} 100000000 \\ 256 \end{array}$$

- E dessa forma, obtemos o mesmo valor que obtivemos no início quando o cálculo foi realizado com valores representados em notação de base decimal:

$$\begin{array}{r} 01001101 \\ 77 \end{array}$$



Operações binárias

- O complemento de 2
 - Vimos como valores decimais são representados em notação binária, e como efetuar somas e subtrações em números binários .

0000	0000	→	0
0000	0001	→	1
0000	0010	→	2
.....			..
1111	1111	→	255

- Mas como representar os números binários negativos no computador, se só temos posições de memória que aceitam *bits* 0 e 1?
- Não existe o conceito de sinal à frente do número binário. Para que funcione, o *bit* mais à esquerda (o mais significativo) é usado para informar o sinal (*signed*) do valor.

Operações binárias

- O complemento de 2
 - Dessa forma o valor armazenado em 1 *byte* é positivo se este *bit* mais significativo for 0, e negativo se for 1:

0000	0000	→	0
0000	0001	→	1
1000	0001	→	-1

- Por esse motivo, não é mais possível representar 256 valores (com 8 *bits*) como fizemos anteriormente (*unsigned*), e ficamos com a faixa de valores restringida de 0 à 127.



Estrutura de Dados 2

Operações binárias

- O complemento de 2
 - Só que há um problema:

$$\begin{array}{l} 0000 \ 0000 \rightarrow +0 \\ 1000 \ 0000 \rightarrow -0 \end{array}$$

- Usando esse formato, por exemplo, se fosse necessário somar +1 com -1:

$$\begin{array}{r} 0000 \ 0001 \rightarrow +1 \\ + \ 1000 \ 0001 \rightarrow -1 \\ \hline 1000 \ 0010 \rightarrow -2 \end{array}$$

- Cálculos utilizando este formato, não funcionam, e ainda ficaríamos com duas representações para o valor 0.



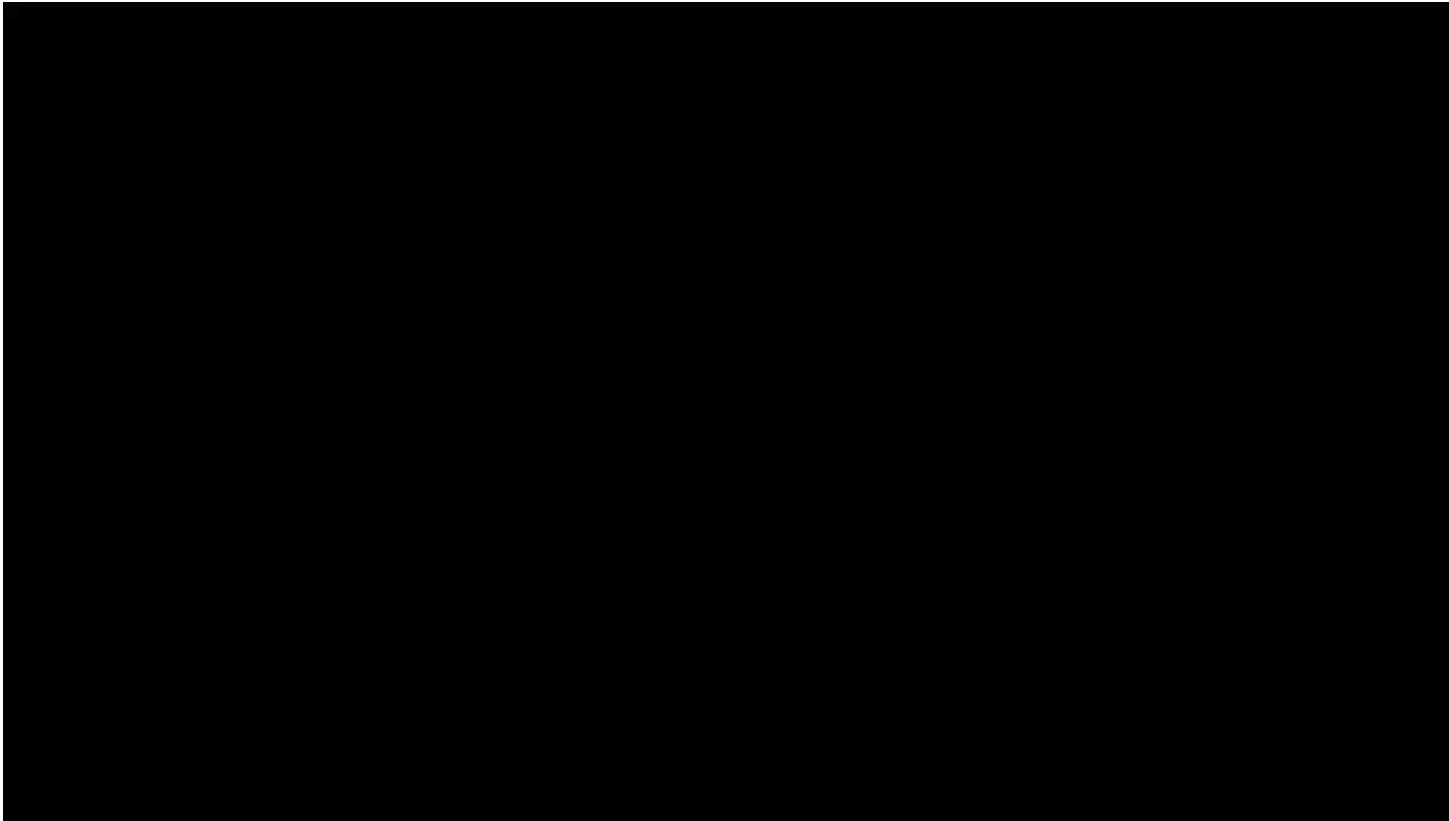
Operações binárias

- O complemento de 2
 - A partir dessa ideia, várias construções foram realizadas ao longo do tempo. As mais comuns são o complemento de 1 e o complemento de 2, sendo que esta última, foi a que realmente resolveu o problema de representação de números negativos em notação binária.
 - No complemento de 1, inverte-se todos os *bits* do valor, o que é 0 vira 1 e o que é 1 vira 0, mas somente isso não resolve o problema, pois ficaríamos com 2 representações para o valor 0.
 - Esse problema é resolvido com o método complemento de 2, que é realizado executando-se o método complemento de 1 e somando-se 1 ao resultado da inversão dos *bits*.



Operações binárias

- O complemento de 2
 - Para entender de uma forma mais fácil, temos o método do odômetro, dispositivo que registra a quilometragem de veículos:



Estrutura de Dados 2

Operações binárias

- O complemento de 2

- Em um carro zero quilômetro, seu odômetro estaria com todos os seus dígitos em 0, por exemplo:

00000000

- Agora imagine que o veículo foi utilizado e a cada quilômetro o odômetro foi incrementado em 1:

00000001 → 00000002 → 00000003 → 00000004

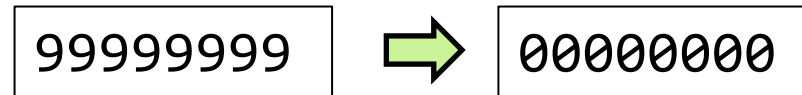
- Até

99999997 → 99999998 → 99999999 → 00000000



Operações binárias

- O complemento de 2



- O odômetro então “zera”, porque não é possível representar o valor 100000000 (9 dígitos). Ou seja, o estouro de base “sai” da possibilidade de representação (que são somente 8 posições), pois não há dígito, ou espaço, correspondente para representa-lo.



Operações binárias



- O complemento de 2
 - Agora vamos supor que um veículo zero quilômetro, foi utilizado, e assim se deslocou por 2 quilômetros:

00000001 → 00000002

- E que fosse possível, utilizando a marcha à ré, retroceder os dígitos do odômetro:

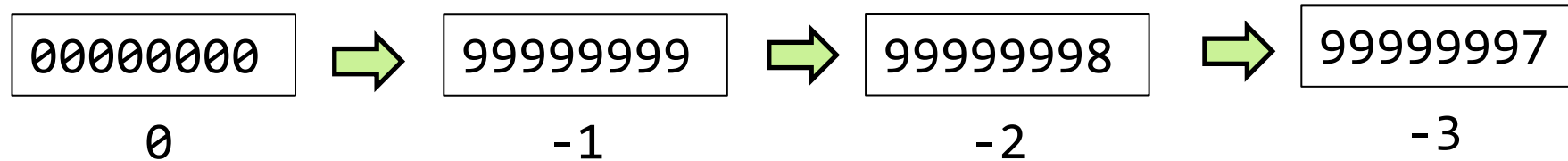
00000002 → 00000001 → 00000000

- E que aí, continuássemos andando para trás:

00000000 → 99999999 → 99999998 → 99999997

Operações binárias

- O complemento de 2
- Então podemos imaginar dessa forma:



- O complemento de 2 é exatamente isso.



Estrutura de Dados 2

Operações binárias

- O complemento de 2
 - Agora, representando essa ideia em notação binária:

0000	0010	→	2
0000	0001	→	1
0000	0000	→	0
1111	1111	→	-1
1111	1110	→	-2
1111	1101	→	-3
1111	1100	→	-4



Operações binárias



- O complemento de 2
 - Assim, para valores positivos, podemos incrementar até $0111\ 1111$, que corresponde ao valor $+127$ em notação decimal, porque esta é a última representação possível em que o *bit* mais significativo (mais a esquerda) é 0 , ou seja, este *bit* define que o valor que vem a seguir nos próximos *bits*, é positivo.
 - Dessa forma, o *bit* mais significativo é utilizado para definir o sinal (*signed*) dos valores em notação binária, e somente os 7 *bits* restantes são destinados ao armazenamento do número. Com 7 *bits* só é possível armazenar números até 127 , neste caso em que estamos trabalhando com 8 *bits*.
 - De forma análoga, o maior número negativo possível de se representar em notação binária é $1000\ 0000$, que corresponde a -128 .

Operações binárias

- O complemento de 2
 - Então para representações em notação binária, para valores de 8 *bits*, temos que o máximo valor positivo é +127 e o máximo valor negativo -128. Essa diferença se deve ao fato de o valor 0 ser tratado como positivo, e assim teremos apenas uma representação para o valor 0.
 - Com o complemento de 2, os cálculos funcionam corretamente:

$$\begin{array}{rcll} & \textcolor{red}{1} & & \\ & 0000 & 0001 & \rightarrow 1 \\ + & 1111 & 1111 & \rightarrow -1 \\ \hline & 0000 & 0000 & \rightarrow 0 \end{array}$$





Operações binárias

- O complemento de 2
- Outro exemplo: Em notação binária vamos executar o cálculo $5 - 3$. Sabemos que $5 - 3$ é igual a $5 + (-3)$ então convertemos o subtraendo (que é o valor 3) para o formato complemento de 2, invertendo todos os seus *bits* e somando 1 à inversão:

Operador de negação
(inversor), para
manipulação de *bits*.

$$\begin{array}{rcl} \sim 0000 & 0011 & \rightarrow 3 \\ \hline 1111 & 1100 & \\ + 0000 & 0001 & \rightarrow 1 \\ \hline 1111 & 1101 & \rightarrow -3 \end{array}$$

Estrutura de Dados 2

Operações binárias

- O complemento de 2
 - E ai então executamos a soma com o complemento de 2 do subtraendo (3), e executamos a soma:

$$\begin{array}{rcl} 0000 & 0101 & \rightarrow 5 \\ + & 1111 & 1101 \rightarrow -3 \\ \hline 0000 & 0010 & \rightarrow 2 \end{array}$$

- Ao nível do processador, temos instruções que são para valores com sinal (*signed*) e sem sinal (*unsigned*). O processador sempre executa uma soma. Assim, se o cálculo for uma subtração, internamente um dos valores é convertido para complemento de 2 e então uma soma é executada. Baseado nesse paralelo com o odômetro, fica mais fácil de entender como números negativos são representados em notação binária.



Tabela *Hash*

- Operadores *bit-a-bit*
- Ao contrário de muitas outras linguagens, C suporta um completo conjunto de operadores *bit-a-bit*. Uma vez que a linguagem foi projetada para substituir a linguagem *assembly*, na maioria das esferas de programação, era importante que ela tivesse a habilidade de suportar muitas das operações que naturalmente são realizadas pela linguagem *assembly*.
- Operação *bit-a-bit*, refere-se a testar, atribuir ou deslocar os *bits* efetivos em um *byte* (palavra), que correspondem aos tipos de dados `char` e `int` e suas variantes do padrão C. Essas operações são aplicadas aos *bits* individuais dos operandos.
- Operações *bit-a-bit* **não podem ser realizadas nos tipos `float`, `double`, `long double`, `void` ou outros tipos mais complexos.**



Tabela Hash

- A tabela abaixo, lista os operadores que se aplicam às operações *bit-a-bit*.
- Considere duas variáveis inteiras de *o bits* sem sinal:

- A = 0001 0001 (17 em decimal)
- B = 0110 0011 (99 em decimal)

Operador	Descrição	Exemplo	Resultado
&	AND bit-a-bit	A & B	0000 0001 (1)
	OR bit-a-bit	A B	0111 0011 (15)
^	XOR bit-a-bit	A ^ B	0111 0010 (114)
~	complemento de 1	~A	1110 1110 (238)
<<	desloca à esquerda N bits	A << 2	0100 0100 (68)
>>	desloca à direita N bits	A >> 2	0000 0100 (4)

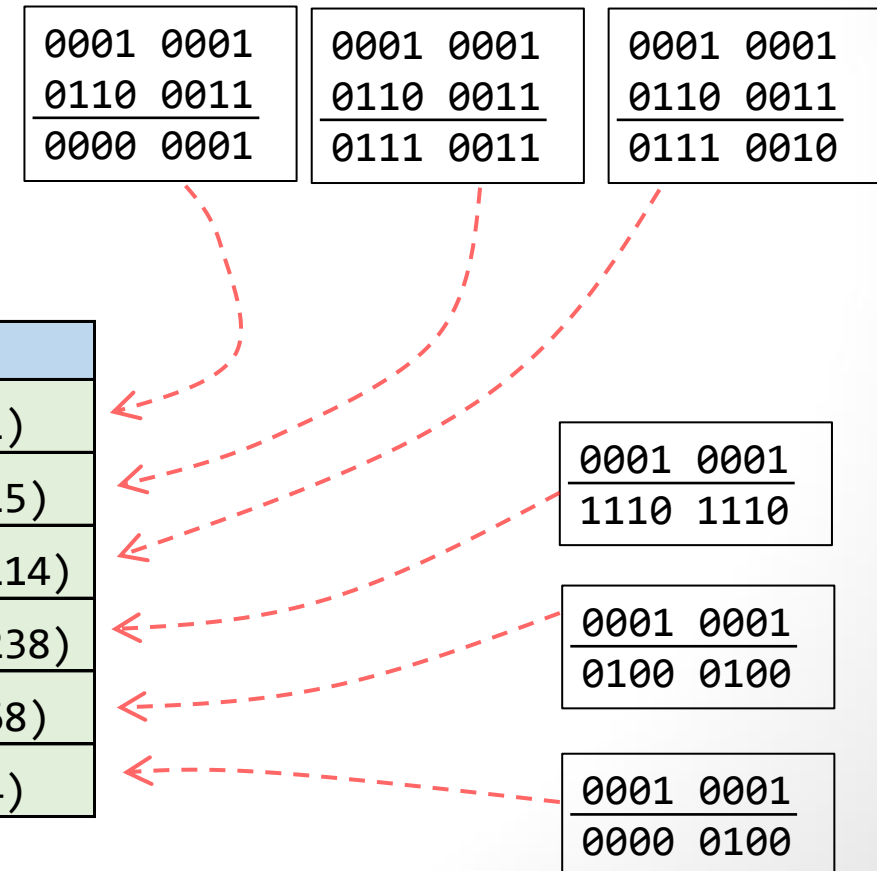


Tabela *Hash*

- Operadores *bit-a-bit*
- As operações *bit-a-bit* AND, OR e NOT (complemento de um) são governadas pela mesma tabela verdade de seus equivalentes lógicos, exceto por trabalharem *bit-a-bit*.

A	B	S
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Operação lógica
E – AND – &

A	B	S
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

Operação lógica
OU – OR – |

A	S
0	1
1	0

Operação lógica
NÃO – NOT – ~

- A operação OR exclusivo (XOR – ^), tem a tabela verdade neste formato:

A	B	S
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Tabela *Hash*

- Operadores *bit-a-bit*
- Como é possível observar na última tabela, o resultado de um OU exclusivo (XOR), é verdadeiro apenas, e, se exatamente apenas, um dos operandos for verdadeiro, caso contrário, o resultado será falso.
- Operadores *bit-a-bit* encontram aplicações mais frequentemente em “*drivers*” de dispositivos – como em roteadores, rotinas para manuseio de arquivos em disco e rotinas de impressão – porque as operações *bit-a-bit* mascaram certos *bits*, como o *bit* de paridade.

O *bit* de paridade, neste caso, confirma se o restante dos *bits* em um *byte* não se modificaram. É geralmente o *bit* mais significativo em cada *byte*.





Tabela Hash

- Operadores *bit-a-bit*
- O operador E – AND: Imagine-o como uma maneira de desligar *bits*, isto é, qualquer *bit* que é zero, em qualquer operando, faz com que o *bit* correspondente no resultado seja desligado.
- A paridade é indicada pelo oitavo *bit*, que é colocado em 0. Executando-se uma operação AND com um *byte* em que os bits de 1 a 7 contém o valor binário 1 e o oitavo bit é zero. Por exemplo, a expressão `ch & 127`, significa executar uma operação AND *bit-a-bit* de `ch` com os *bits* que compõe o valor 127. O resultado é que o oitavo bit de `ch` ficará zerado. Vamos assumir que `ch` tenha recebido o caractere “A” e que o bit de paridade tenha sido ativado:

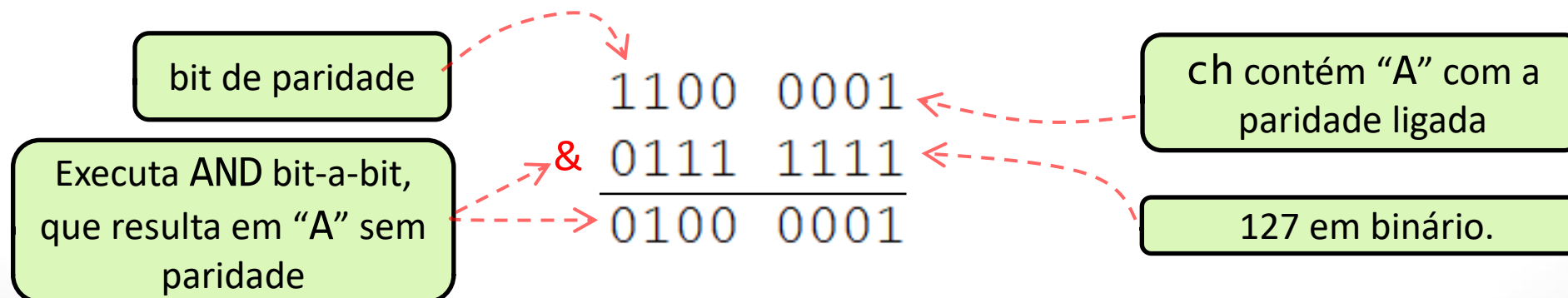




Tabela *Hash*

- Operadores *bit-a-bit*
- O operador OU – OR: pode ser empregado para ligar *bits* individuais, como por exemplo a operação a seguir, 178 | 9 (178 OU 9):

$$\begin{array}{r} 1011 \ 0010 \ (178) \\ | \ 0000 \ 1001 \ (9) \\ \hline 1011 \ 1011 \ (187) \end{array}$$

- Observe que com a utilização do operador OR, na realidade opera-se uma soma!



Tabela Hash

- Operadores *bit-a-bit*
- Um OU exclusivo - XOR: ativa um *bit* se, e somente se, os *bits* comparados forem diferentes. Por exemplo $127 \wedge 120$:

$$\begin{array}{rcl} 0111 & 1111 & (127) \\ \wedge 0111 & 1000 & (120) \\ \hline 0000 & 0111 & (7) \end{array}$$

- Lembre-se de que os operadores lógicos e relacionais ($\&\&$, $\|\$, $!$), sempre produzem um resultado que é 0 ou 1 de acordo com as expressões avaliadas, enquanto as operações similares *bit-a-bit* ($\&$, $\|\$, \sim) produzem quaisquer valores arbitrários, de acordo com a operação específica. Em outras palavras, operações *bit-a-bit* podem produzir valores diferentes de 0 e 1, mas os operadores lógicos sempre produzem 0 e 1.



Tabela *Hash*

- Operadores *bit-a-bit*
- Os operadores de deslocamento “ >> ” e “ << ”: Fazem com que todos os *bits* sejam deslocados para a direita ou esquerda, respectivamente. Um uso bastante interessante desses operadores, é a multiplicação ou divisão de um número inteiro de forma bastante rápida.
- Por exemplo, deslocar um valor um *bit* à esquerda efetivamente multiplica-o por 2. Dois deslocamentos à esquerda, multiplica-o por 4, e assim por diante:

$$\begin{array}{rcl} \ll, 1 & 0001 & 1100 & (28) \\ \hline & 0011 & 1000 & (56) \end{array}$$

- Assim como o deslocamento de um *bit* a direita efetivamente divide-o por 2, dois *bits* à direita divide por 4, e assim por diante:

$$\begin{array}{rcl} \gg, 1 & 0001 & 1100 & (28) \\ \hline & 0000 & 1110 & (14) \end{array}$$

Tabela Hash

- Operadores *bit-a-bit*
- Conforme os *bits* são deslocados para uma extremidade, zeros são adicionados na outra.
- O deslocamento, não é uma rotação, ou seja, os *bits* que saem por uma extremidade, não voltam para a outra. Os *bits* deslocados são perdidos e zeros são colocados em seu lugar.

unsigned char x;	x a cada execução	valor de x
x = 7;	0000 0111	7
x = x << 1;	0000 1110	14
x = x << 3;	0111 0000	112
x = x << 2;	1100 0000	192
x = x >> 1;	0110 0000	96
x = x >> 2;	0001 1000	24

Como cada deslocamento à esquerda, multiplica por 2, observe que se perdeu informação após a instrução `x = x << 2;`

Como cada deslocamento à direita, divide por 2, observe que divisões subsequentes não trazem de volta os *bits* anteriormente perdidos.



Estrutura de Dados 2

Tabela *Hash*

- Operadores *bit-a-bit*
- Devido à maneira como os números negativos são representados dentro do computador, deve-se tomar cuidado ao utilizar o deslocamento para multiplicação ou divisão. Um valor 1 colocado na posição do *bit* mais significativo, fará com que o computador assuma que está tratando com um número negativo.

```
//Arquivo hashTable.c - Chave: método da divisão
int chaveDivisao(int chave, int TABLE_SIZE){
    return (chave & 0x7FFFFFFF) % TABLE_SIZE;
}
```

- Por esse motivo é executada uma operação AND *bit-a-bit*. E assim, elimina-se a possibilidade de um *overflow* com a obtenção de um número negativo.

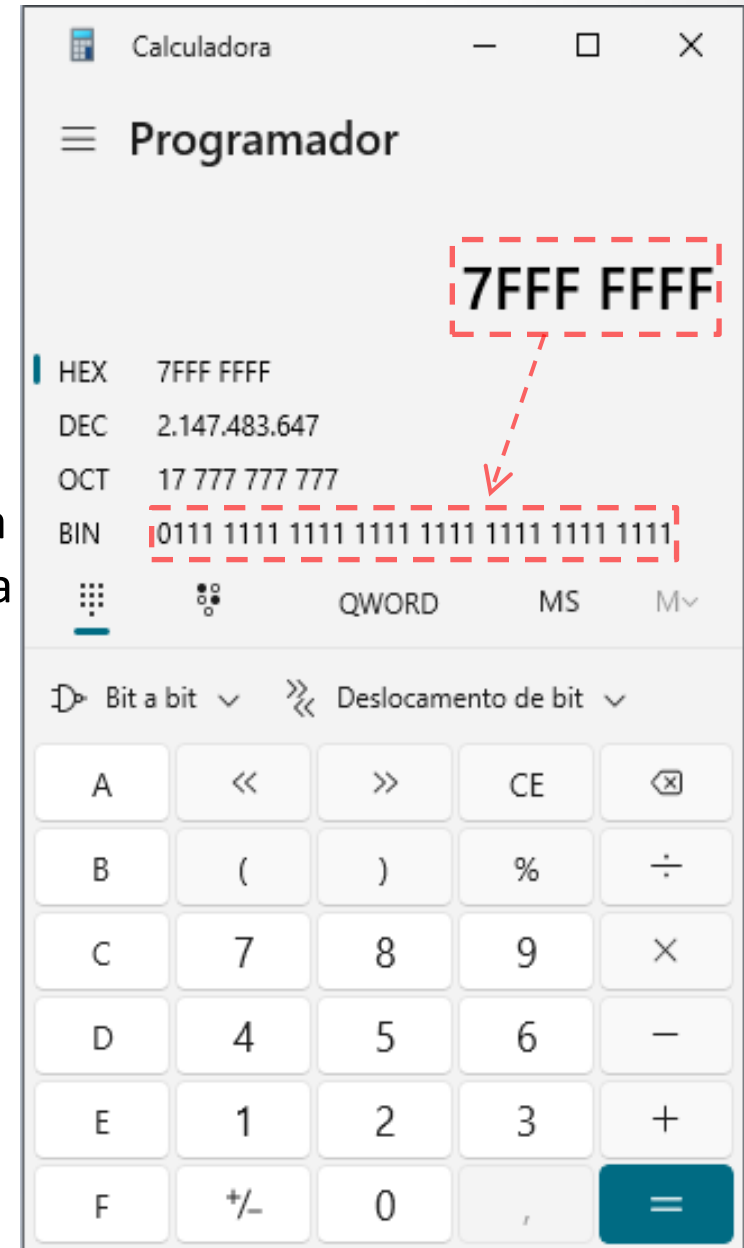




Tabela Hash

- Operadores *bit-a-bit*
- O operador NÃO – NOT, ou operador **complemento de 1**, serve basicamente para inverter os *bits*, 0s e 1s, que compõe o número:

$$\begin{array}{r} \sim \quad 0001 \ 1100 \quad (28) \\ \hline 1110 \ 0011 \quad (227) \end{array}$$

- Precedência dos operadores *bit-a-bit*:

Precedência	operador
maior	\sim
	\ll e \gg
	$\&$
	\wedge
menor	$ $