

KIẾN TRÚC MÁY TÍNH



Tuần 7

CÁC PHÉP TOÁN SỐ HỌC BÊN TRONG MÁY TÍNH



Phép toán số học bên trong máy tính

Mục tiêu:

Hiểu được cách thức máy tính thực thi các phép toán số học sau:

- **✓Phép cộng**
- **✓Phép** trừ
- √Phép nhân
- **✓ Phép chia**

Tài liệu tham khảo:

COMPUTER ENGINEERING

Computer Organization and Design: The Hardware/Software Interface, Patterson, D. A., and J. L. Hennessy, Morgan Kaufman, Revised Fourth Edition, 2011.



Phép toán số học bên trong máy tính

- 1. Phép cộng và phép trừ
- 2. Phép nhân
- 3. Phép chia





Phép cộng

■Ví dụ: 7 + 6 (32 bit)

0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0111 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0110

0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 1101

A	В	Tổng	Nhớ
0	0	0	0
0	1	1	0
1	0	1	0
1	1	0	1

- \square Tổng quan: $a_n a_{n-1} \dots a_1 a_0 + b_n b_{n-1} \dots b_1 b_0$
 - Cộng tuần tự các bit từ trọng số thấp đến các bit có trọng số cao
 - Các bit nhớ từ phép cộng bit có trọng số thấp sẽ được cộng dồn vào phép cộng bit có trọng số cao liền kề



Phép trừ

■Ví dụ: 6 - 3 (32 bit)

0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0110 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0011

\mathcal{M}	\cap	Ω	$\alpha \alpha \alpha \alpha$	$\Delta \Delta \Delta \Delta \Delta$	Ω	Δ	0000 0011
11 11	11 1 1	и и и и		1 11 11 11 1	1 11 11 11 1		
ЛΛ	\mathcal{M}	ハハハノ		\mathcal{M}	$\mathcal{M}\mathcal{M}\mathcal{M}$		

□Tổng quan:	$a_n a_{n-1} \dots$	$a_1 a_0$	$-b_n b_n$	$a-1$ b_1	b_0
-------------	---------------------	-----------	------------	-------------	-------

- Trừ tuần tự các bit từ trọng số thấp đến các bit có trọng số cao
- Các bit mượn từ phép trừ bit có trọng số thấp sẽ được trừ dồn vào phép trừ bit có trọng số cao liền kề

A	В	Hiệu	Mượn
0	0	0	0
0	1	1	1
1	0	1	0
1	1	0	0



Phép trừ

☐ Ta có thể thực hiện phép trừ bằng phép biến đổi như sau:

$$A - B = A + (-B) = A + B\hat{u} \ 2(B) = A + B\hat{u} \ 1 \ (B) + 1$$

- \square Tổng quan: $a_n a_{n-1} \dots a_1 a_0 b_n b_{n-1} \dots b_1 b_0$
 - Biểu diễn giá trị -B ở dạng số bù 2
 - Thực hiện phép cộng



A	В	Hiệu	Mượn
0	0	0	0
0	1	1	1
1	0	1	0
1	1	0	0



- Tràn (Overflow): là khi kết quả của phép toán vượt quá số bit biểu diễn phần giá trị
 - \square n bit biểu diễn được số có dấu bù 2 từ -2^{n-1} đến $+2^{n-1}-1$
 - Overflow luôn cho ra 1 kết quả sai
 - ☐ Ví dụ: Thực hiện phép cộng hai số có dấu 5 bit (8 + 9), kết quả lưu trong 5 bit

- Như vậy, kết quả phép toán sai (tổng của hai số dương là một số âm), nguyên nhân là do kết quả thực sự của phép toán (8 + 9 = 17) nằm ngoài phạm vi biểu diễn số có dấu bù 2 có 5 bit, dẫn đến hiện tượng tràn số học
- □ Vấn đề: Làm sao máy tính phát hiện được phép toán thực hiện có bị tràn hay không?



- Phát hiện tràn (Overflow)
 - ■Ví dụ: Thực hiện phép cộng/trừ số 4 bit có dấu bù 2

 \square Cò tràn (Overflow) = $c_3 \oplus c_4$



- Phát hiện tràn (Overflow)
 - \square Một cách tổng quát khi thực hiện phép cộng/trừ số n bit có dấu bù 2
 - \square Cò tràn (Overflow) = $c_{n-1} \oplus c_n$
 - ☐ Mạch cộng/ trừ có thể bổ sung mạch kiểm tra tràn với 1 cổng XOR.
 - Nếu sau khi thực hiện phép tính, cờ tràn có giá trị bằng "1" thì ta không cần quan tâm giá trị của phép tính vì giá trị đó bị sai



Phép toán số học bên trong máy tính

- 1. Phép cộng và phép trừ
- 2. Phép nhân
- 3. Phép chia





■ Ví dụ: $8 \times 9 = 72$

Số bị nhân:

Số nhân:

1000 (8)

1001 (9)

1000

0000

0000

1000

Tích: 1001000 (72)

Phương pháp 1

- Nhân số bị nhân với từng bit của số nhân từ phải sang trái
- ■Nếu bit số nhân bằng 1 thì kết quả bằng chính số bị nhân
- ■Nếu bit số nhân bằng 0 thì kết quả bằng 0
- ☐ Kết quả của phép nhân bit sau sẽ dịch trái 1 bit so với kết quả của phép nhân bit trước đó
- Cộng tất cả các kết quả phép nhân sẽ được giá trị tích cuối cùng



■ Ví dụ: 8 x 9 (1000 x 1001)

Số bị nhân: 10000000

Số nhân: 0000

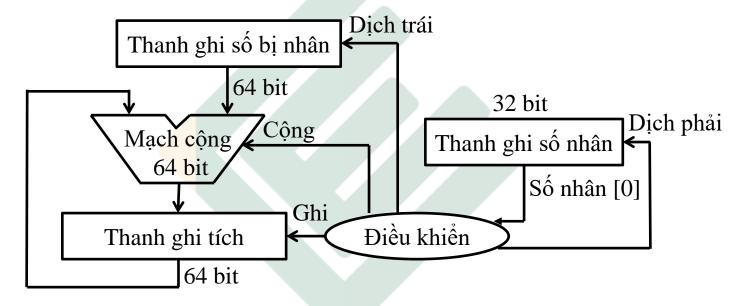
Tích: 01001000

Phương pháp 2

- □ 0. Khởi tạo
 - Thanh ghi Số bị nhân 8 bit, với 4 bit thấp chứa Số bị nhân và 4 bit cao chứa giá trị 0
 - Thanh ghi Số nhân 4 bit
 - Thanh ghi Tích 8 bit lưu giá trị 0
- □ 1. Kiểm tra bit [0] của Số nhân
 - Nếu bằng 1, Tích = Tích + Số bị nhân
 - Nếu bằng 0, Tích giữ nguyên
- 2. Dịch trái Số bị nhân
- □ 3. Dịch phải Số nhân
- □ Lập lại bước 1-3 cho đủ 4 lần nữa (một cách tổng quát, lập lại *n* lần đối với phép nhân 2 số *n* bit)



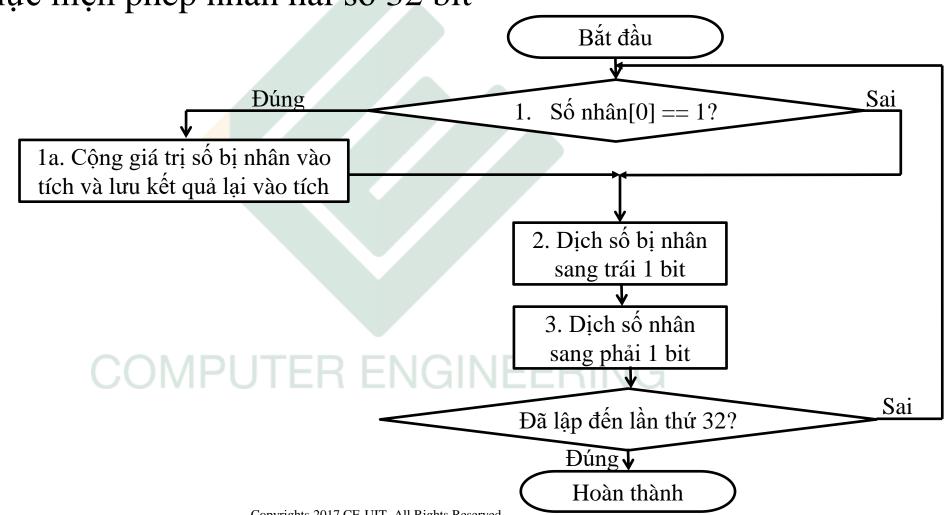
Kiến trúc hiện thực phần cứng phép nhân 32 bit bên trong máy tính



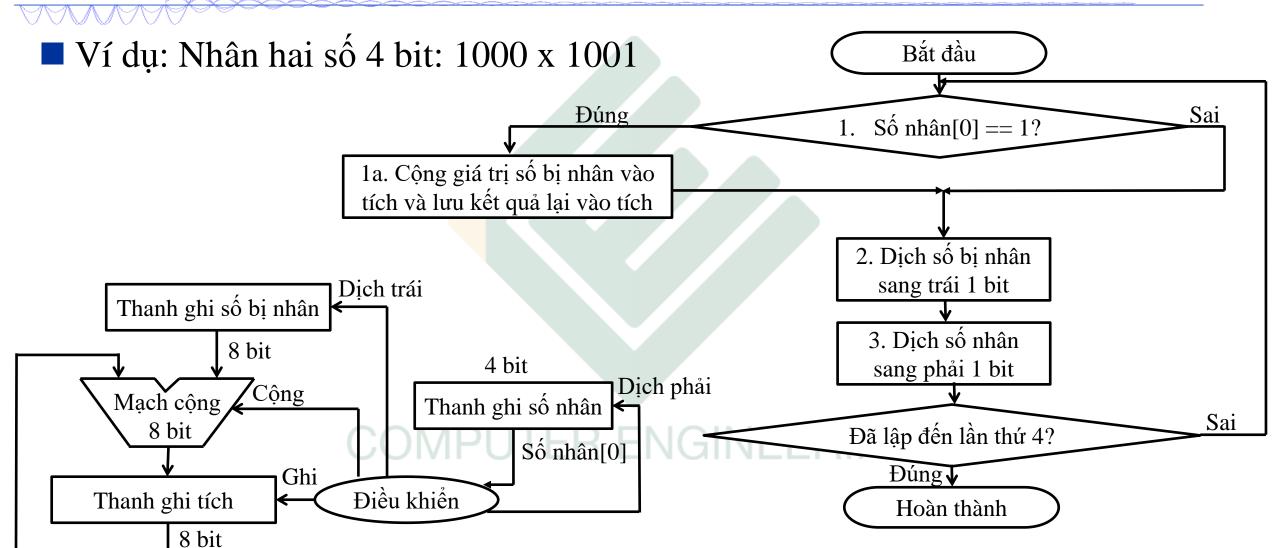
- Khởi tạo giá trị ban đầu cho các thanh ghi:
 - □32 bit thấp của thanh ghi số bị nhân lưu giá trị số bị nhân, 32 bit cao lưu giá trị 0
 - ■32 bit của thanh ghi số nhân lưu giá trị số nhân
 - □ 64 bit của thanh ghi tích lưu giá trị 0



Giải thuật thực hiện phép nhân hai số 32 bit









Lần lập	Thực hiện	Số nhân	Số bị nhân	Tích
0				
1				
2				
3			-	
4				



- Phép nhân hai số có dấu
 - ☐ Cách đơn giản để thực hiện phép nhân có dấu là tách phần trị tuyệt đối và dấu của số bị nhân và số nhân ra
 - Lấy phần trị tuyệt đối dương tương ứng của số nhân và số bị nhân nhân nhau
 - Sau đó xét dấu cho tích dựa vào dấu của số nhân và số bị nhân (có thể dùng phép XOR)



- Phép nhân trong tập lệnh MIPS
 - ☐ Hai thanh ghi 32 bit được sử dụng để lưu giá trị tích trong phép nhân
 - HI: Lưu 32 bit trọng số cao của giá trị tích
 - LO: Lưu 32 bit trọng số thập của giá trị tích
 - ☐ Sử dụng tập lệnh MIPS th<mark>ực hiện phép nhân</mark>
 - ■mult rs, rt / multu rs, rt
 - ☐ Giá trị tích 64 bit được lưu mặc định trong 2 thanh ghi HI/LO
 - ■mfhi rd / mflo rd
 - Lấy kết quả từ thanh ghi HI/LO ra thanh ghi rd
 - ■mul rd, rs, rt
 - 32 bit trọng số thấp của giá trị tịch được ghi vào thanh ghi rd



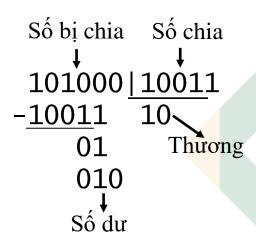
Phép toán số học bên trong máy tính

- 1. Phép cộng và phép trừ
- 2. Phép nhân
- 3. Phép chia



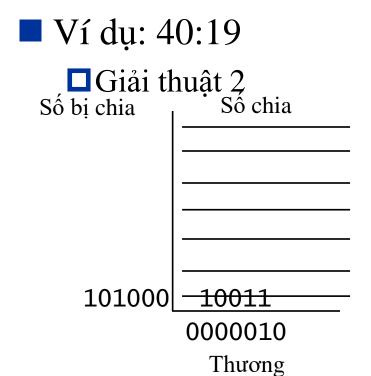


- Ví dụ: 40:19
 - ☐Giải thuật 1



- Phương pháp 1:
 - ☐ Kiểm tra Số chia có bằng 0 hay không
 - ☐ Khi Số chia khác 0
 - Nếu Số chia ≤ Các bit của Số bị chia, đặt "1"
 vào Thương, lấy Số bị chia Số chia
 - Ngược lại, đặt "0" vào Thương, thêm bit kế tiếp của Số bị chia



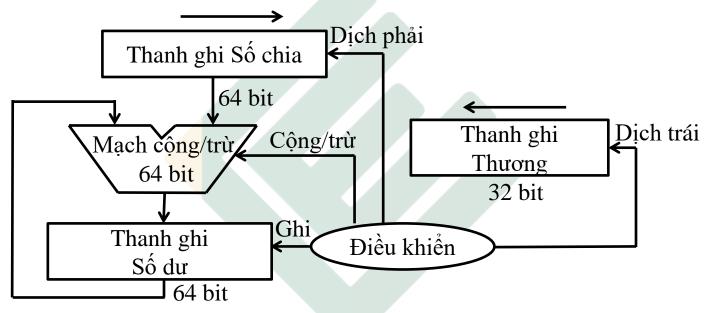




- ☐ Kiểm tra Số chia có bằng 0 hay không
- ☐ Khi Số chia khác 0
 - 1a. Đặt Số bị chia vào 12 bit với 6 bit trọng số cao chứa các bit 0
 - 1b. Đặt Số chia vào 12 bit với 6 bit trọng số thấp chứa các bit 0
 - 2. Nếu Số chia ≤ Các bit của Số bị chia
 - Đặt "1" vào Thương, lấy Số bị chia Số chia để được Số bị chia mới
 - Ngược lại
 - □ Đặt "0" vào Thương, giữ nguyên số bị chia
 - 3. Dịch phải Số chia 1 bit
 - Lặp lại bước 2 và 3 thêm 6 lần.



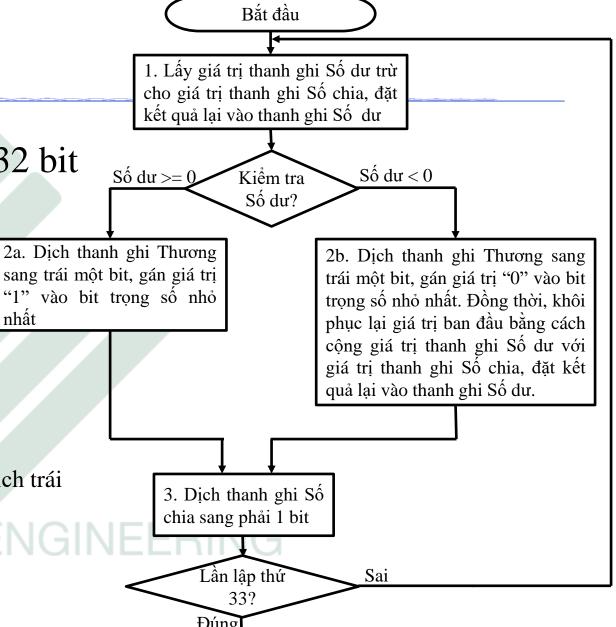
Kiến trúc hiện thực phần cứng phép chia 32 bit bên trong máy tính



- Khởi tạo giá trị ban đầu cho các thanh ghi:
 - □32 bit thấp của thanh ghi Số dư lưu giá trị Số bị chia, 32 bit cao lưu giá trị 0
 - □32 bit thấp của thanh ghi Số chia lưu giá trị 0, 32 bit cao lưu giá trị Số chia
 - □32 bit của thanh ghi Thương lưu giá trị 0



Giải thuật thực hiện phép chia hai số 32 bit



nhất



Số chia

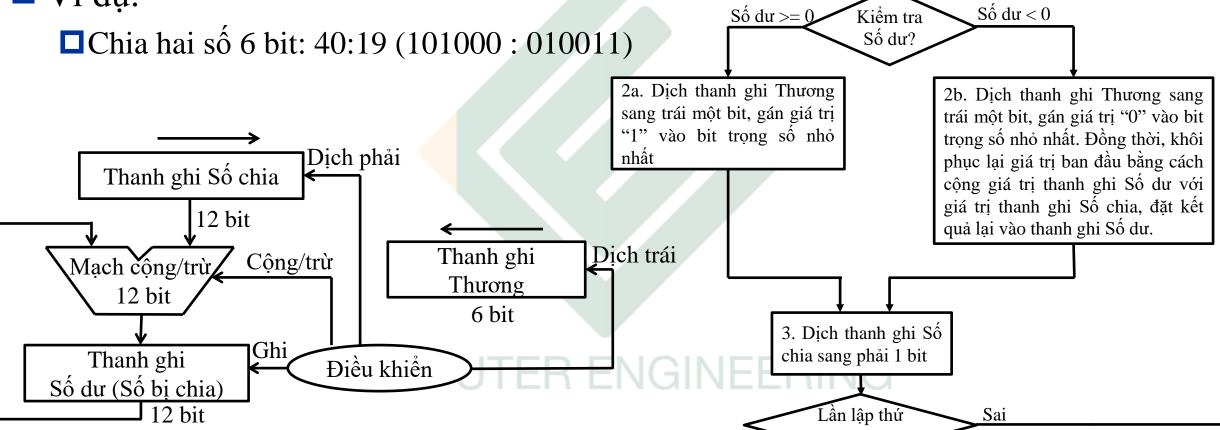
1. Lấy giá trị thanh ghi Số dư trừ cho giá trị thanh ghi Số chia, đặt kết quả lại vào thanh ghi Số dư

Bắt đầu

Đúng

Hoàn thành

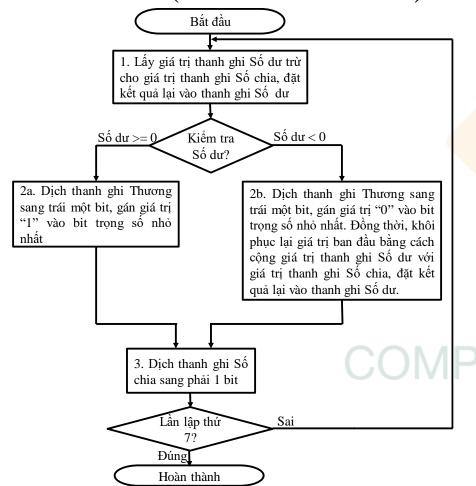
■ Ví dụ:

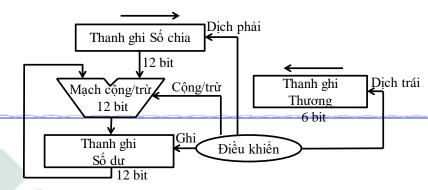




Số chia

40:19 (101000 : 10011)





	Lặp	Thực thi	Thương (Q)	Số chia (D)	Số dư (R)
	0	,		, ,	` /
	1				
			•		
	2				
4	3				
	4				J
	5				
ı					
L	6				·
	7				



Số chia

- Phép chia hai số có dấu
 - □ Bước 1: Bỏ qua bit dấu, thực hiện phép chia như bình thường.
 - □Bước 2:
 - Dấu của thương được đảo nếu dấu của Số bị chia và Số chia trái nhau
 - \blacksquare Số dư = Số bị chia (Thương x Số chia)



- Phép chia trong tập lệnh MIPS
 - ☐ Hai thanh ghi 32 bit được sử dụng để lưu giá trị thương và số dư trong phép chia
 - HI: Lưu 32 bit trọng số cao của giá trị số dư
 - LO: Lưu 32 bit trọng số thập của giá trị thương
 - ☐ Sử dụng tập lệnh MIPS thực hiện phép chia
 - ■div rs, rt / divu rs, rt
 - ☐ Giá trị số dư 32 bit và thương 32 bit được lưu mặc định trong 2 thanh ghi HI/LO
 - ■mfhi rd / mflo rd
 - Lấy kết quả từ thanh ghi HI/LO ra thanh ghi rd



Tổng kết

- Hiểu quy tắc thực hiện các phép toán số học (cộng, trừ, nhân, chia) trên số nguyên trong máy tính
- Hiểu cách thiết kế mạch nhân, chia cơ bản cho số nguyên trong máy tính