第3章 コンピュータにおける算術演算(1)

大阪大学 大学院 情報科学研究科 今井 正治

arch-2014@vlsilab.ics.es.osaka-u.ac.jp

2014/11/10

©2014, Masaharu Ima

1

講義内容

- ロ 加算と減算
- □ 乗算
- □ 除算
- ロ シフト演算とローテート演算
- ロ 浮動小数点数の表現方法
- ロ 浮動小数点数の加減算
- ロ 浮動小数点数の乗算
- □ 並列処理とコンピュータの算術演算: 結合則
- 口 実例: x86における浮動小数点演算
- ロ 誤信と落とし穴

2014/11/10

©2014, Masaharu Ima

加算

- □ 2進数の各桁を最下位から最上位に順に加える
- 口 全加算器(full adder)を用いる
 - 入力:
 - ロ x, y, zz は下位からの桁上げ
 - 出力:
 - ロ c 桁上げ(carry)
 - □ s 和(sum)

х	у	Z	С	S
0	0	0	0	0
0	0	1	0	1
0	1	0	0	1
0	1	1	1	0
1	0	0	0	1
1	0	1	1	0
1	1	0	1	0
1	1	1	1	1

加算

□ 7₁₀ に 6₁₀ を加える

 $0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0111 = 7_{10}$

- $+\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0110 = 6_{10}$
- $= 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 1101 = 13_{10}$

減算

- 口 方法1: 直接減算する 減算器を用いる
 - 入力:
 - ロ *x,y,z z* は下位からの借り
 - 出力: x-y-z
 - ロ b 借り(borrow)
 - □ d 差(difference)
- 口 方法2: 2の補数を加える

(b, d) =	x	_	ν	_	2

х	y	Z	b	d
0	0	0	0	0
0	0	1	1	1
0	1	0	1	1
0	1	1	1	0
1	0	0	0	1
1	0	1	0	0
1	1	0	0	0
1	1	1	1	1

2014/11/10 ©2014, Masaharu Imai

直接減算

ロ 710 から 610 を引く

 $0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0111 = 7_{10}$

- $-0000\,0000\,0000\,0000\,0000\,0000\,0000\,0110 = 6_{10}$

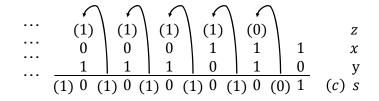
2014/11/10 ©2014, Masaharu Imai 6

2の補数を用いた減算

ロ 710 に 610 の2の補数を加える

 $0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0111 = 7_{10}$

- $+\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1010 = 6_{10}$



オーバーフロー(overflow)の発生

ロ オーバーフローが発生する可能性がある組合せ

■ 正数と正数の加算

結果が負

■ 負数と負数の加算

結果が正

■ 正数から負数の減算

結果が負

■ 負数から正数の減算

結果が正

ロ オーバーフローが発生する可能性がない組合せ

- 正数と負数の加算
- 正数から負数の減算

オーバーフロー(overflow)の判定方法

操作	オペランドA	オペランドB	結果
A+B	≧ 0	≧ 0	< 0
A+B	< 0	< 0	≥ 0
A-B	≧ 0	< 0	< 0
A-B	< 0	≧ 0	≥ 0

2014/11/10 ©2014, Masaharu Imai

マルチメディア用の算術演算

- ロ 画像の表現
 - RGB(red, green, blue)の各色に対して8ビット
- 口音声の表現
 - 8ビット以上が必要、16ビットあれば十分
- □ SIMD (single instruction stream, multiple data stream) 命令
 - 複数のデータに対して同じ演算を並列に実行する
- □ 飽和演算
 - オーバーフローが起きた場合に、結果を正の最大値 または負の最小値に設定

オーバーフローの処理方法

- ロオーバーフローが起きた場合の処理方法は、プロセッサおよびOSに依存する
- □ MIPSの場合の処理方法
 - 加算(add), 即値加算(addi), 減算(sub)命令の実行によってオーバーフローが起こると<u>例外</u> (exception)が発生する
 - 符号なし加算(addu), 符号なし即値加算(addiu), 符号なし減算(subu)命令の実行でオーバーフローが起こっても例外は発生しない

2014/11/10 ©2014, Masaharu Imai 10

マルチメディア命令の例

命令カテゴリ	オペランド
符号なし加算/減算	8つの8ビット または 4つの16 ビット
飽和型の加算/減算	8つの8ビット または 4つの16 ビット
最大/最小	8つの8ビット または 4つの16 ビット
平均	8つの8ビット または 4つの16 ビット
右/左シフト	8つの8ビット または 4つの16 ビット

2014/11/10 ©2014, Masaharu Imai 11 2014/11/10 ©2014, Masaharu Imai 12

- ロ 加算と減算
- □ 乗算
- □ 除算

2014/11/10

- ロ シフト演算とローテート演算
- ロ 浮動小数点数の表現方法
- ロ 浮動小数点数の加減算
- ロ 浮動小数点数の乗算
- ロ 並列処理とコンピュータの算術演算: 結合則
- 口 実例: x86における浮動小数点演算
- ロ 誤信と落とし穴

2014/11/10 ©2014, Masaharu Imai 13

15

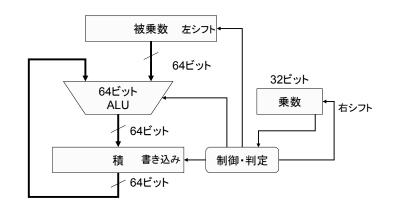
乗算

- 口 被乗数(multiplicand)と乗数(multiplier)の積 (product)を計算
- 口 被乗数と乗数1桁分の 積(部分積)を適切な 桁数分シフトして加算を 繰り返す
- $\Box n$ 桁とm 桁の乗算結果は n+m 桁になる

	$\begin{array}{c} 1000_{10} \\ \times \ 1001_{10} \end{array}$
	1000
	0000
	0000
	1000
•	1001000 ₁₀

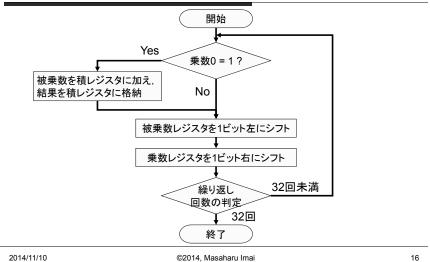
2014/11/10 ©2014, Masaharu Imai

逐次型乗算器 バージョン1



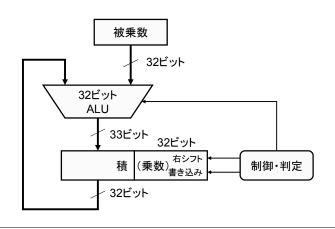
©2014, Masaharu Imai

乗算アルゴリズム



2014/11/10 ©2014, Masaharu Imai

逐次型乗算器 バージョン2



©2014, Masaharu Imai

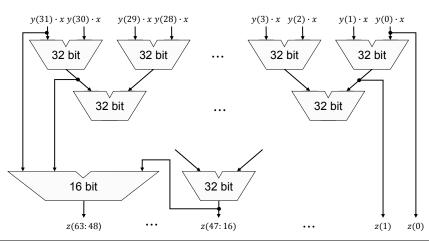
符号付きの乗算

- □ 被乗数および乗数の符号を調べる
- 口 被乗数および乗数を正の数に変換する
- 口 正の数に変換された数値(31ビット)の乗算行う
- □ 変換前の被乗数および乗数の符号が異なる場合には積を負の数に変換する

2014/11/10 ©2014, Masaharu Imai 18

高速な乗算回路

2014/11/10



講義内容

- ロ 加算と減算
- 口 乗算
- □ 除算
- ロ シフト演算とローテート演算
- ロ 浮動小数点数の表現方法
- ロ 浮動小数点数の加減算
- ロ 浮動小数点数の乗算
- ロ 並列処理とコンピュータの算術演算: 結合則
- 口 実例: x86における浮動小数点演算
- ロ 誤信と落とし穴

2014/11/10 ©2014, Masaharu Imai

20

17

除算

- 口被除数(dividend)
- □ 除数(divider)
- □ 商(quotient)
- 口 剰余(remainder)

被除数=商×除数+剰余

21

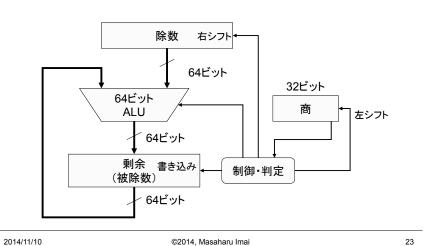
2014/11/10 ©2014, Masaharu Imai

除算の例

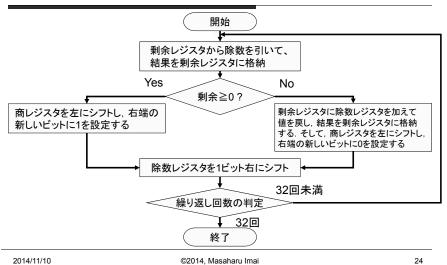
除数
$$1000_{10}$$
) 1001_{10} 商
 1001_{10} 被除数
 1000_{10} 10
 101_{10} 1010
 1010_{10} 1010
 101_{10} 剩余

2014/11/10 22 ©2014, Masaharu Imai

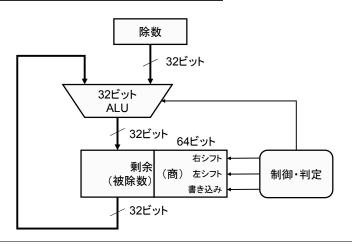
逐次型除算器 バージョン1



乗算アルゴリズム



逐次型除算器 バージョン2



2014/11/10

©2014, Masaharu Imai

25

符号付除算

- 口 剰余の符号は、被除数の符号と一致させる
 - \blacksquare +7 ÷ +2 = +3 ... + 1
 - \blacksquare +7 ÷ -2 = -3 ... + 1
 - $-7 \div +2 = -3 \dots -1$
 - $-7 \div -2 = +3 \dots -1$

2014/11/10 ©2014, Masaharu Imai 26

除算の高速化

- ロ 引き放し法(division)
- □ SRT除算法(SRT division)
- ロ 桁上げ保存加算器(carry save adder)の利用
- ロ配列型除算器の利用
- 口 高基数減算シフト型除算法 などなど

MIPSにおける除算器

- ロ 乗算と除算で同じハードウェアを利用可能
 - 左右にシフト可能な64ビットレジスタ
 - 32ビットALU
- □ 符号付除算命令
 - div
- ロ 符号なし除算命令
 - divu
- ロ 商および剰余の取り出し
 - mflo (move from Lo), mfhi (move from Hi)

乗算および除算関連の命令

命令	例		意味
multiply	mult \$s2,	\$s3	Hi.Lo = \$s2*\$s3
multiply unsigned	multu \$s2,	\$s3	Hi.Lo = \$s2*\$s3
divide	div \$s2,	\$s3	Lo = \$s2÷\$s3 Hi = \$s2 mod \$s3
divide unsigned	divu \$s2,	\$s3	Lo = \$s2÷\$s3 Hi = \$s2 mod \$s3
move from Hi	mfhi \$s1		\$s1 = Hi
move from Lo	mflo \$s1		\$s1 = Lo

2014/11/10 ©2014, Masaharu Imai

講義内容

- ロ 加算と減算
- 口 乗算
- □ 除算
- ロ シフト演算とローテート演算
- ロ 浮動小数点数の表現方法
- ロ 浮動小数点数の加減算
- ロ 浮動小数点数の乗算
- □ 並列処理とコンピュータの算術演算: 結合則
- 口 実例: x86における浮動小数点演算
- ロ 誤信と落とし穴

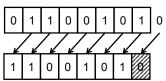
2014/11/10 ©2014, Masaharu Imai 30

論理シフト演算

ロ 論理左シフト(Logical Left Shift)

$$(x_{n-1}, x_{n-2}, x_{n-3}, \Lambda, x_1, x_0)$$

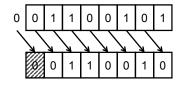
 $\Rightarrow (x_{n-2}, x_{n-3}, x_{n-4}, \Lambda, x_1, x_0, 0)$



ロ 論理右シフト(Logical Right Shift)

$$(x_{n-1}, x_{n-2}, x_{n-3}, \Lambda, x_1, x_0)$$

 $\Rightarrow (0, x_{n-1}, x_{n-2}, \Lambda, x_2, x_1)$



31

算術シフト演算

ロ 算術左シフト(Arithmetic Left Shift)

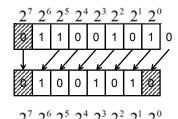
$$(x_{n-1}, x_{n-2}, x_{n-3}, \Lambda, x_1, x_0)$$
 $\Rightarrow (x_{n-1}, x_{n-3}, x_{n-4}, \Lambda, x_0, 0)$
符号の保存

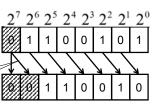
ロ 算術右シフト (Arithmetic Right Shift)

$$(x_{n-1}, x_{n-2}, x_{n-3}, \Lambda, x_1, x_0)$$

$$\Rightarrow (x_{n-1}, x_{n-1}, x_{n-2}, \Lambda, x_2, x_1)$$

$$\Rightarrow (x_{n-1}, x_{n-2}, \chi_{n-2}, \chi_{n-2},$$



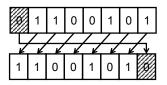


ローテート演算

ロ 左ローテート(Left Rotate)

$$(x_{n-1}, x_{n-2}, x_{n-3}, \Lambda, x_1, x_0)$$

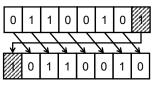
 $\Rightarrow (x_{n-2}, x_{n-3}, x_{n-4}, \Lambda, x_0, x_{n-1})$



ロ 右ローテート(Right Rotate)

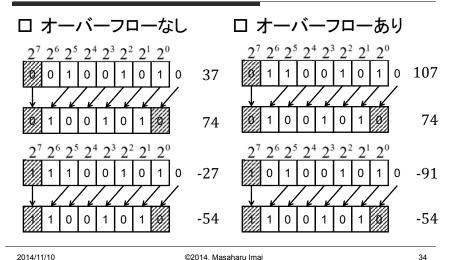
$$(x_{n-1}, x_{n-2}, x_{n-3}, \Lambda, x_1, x_0)$$

 $\Rightarrow (x_0, x_{n-1}, x_{n-2}, \Lambda, x_2, x_1)$



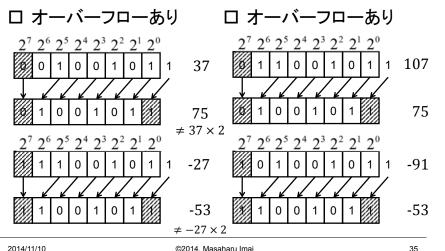
2014/11/10 33 ©2014. Masaharu Imai

算術左シフトでのオーバーフロー(1)

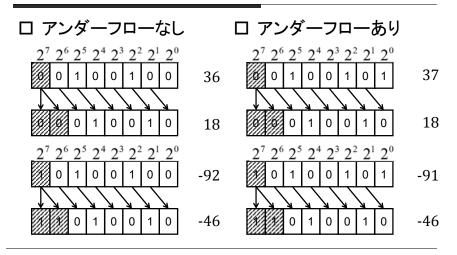


2014/11/10 ©2014, Masaharu Imai

算術左シフトでのオーバーフロー(2)



算術右シフトでのアンダーフロー (underflow)



35 2014/11/10 36 ©2014, Masaharu Imai ©2014, Masaharu Imai

算術シフトで正しい結果が得られる条件

ロ 左シフト(オーバーフロー)

x_R:右側から加えるビットの値

$$X_{n-1} = X_{n-2}$$

$$x_R = 0$$

ロ 右シフト(アンダーフロー)

$$x_0 = 0$$

2014/11/10

©2014. Masaharu Imai

37

講義内容

- ロ 加算と減算
- □ 乗算
- □ 除算
- ロ シフト演算とローテート演算
- ロ 浮動小数点数の表現方法
- ロ 浮動小数点数の加減算
- ロ 浮動小数点数の乗算
- □ 並列処理とコンピュータの算術演算: 結合則
- 口 実例: x86における浮動小数点演算
- ロ 誤信と落とし穴

2014/11/10

2014/11/10

©2014. Masaharu Imai

. . .

浮動小数点数

ロ 実数形式のデータの例

 \blacksquare 3.1415926535₁₀ (π)

■ 2.718281828₁₀ (e

■ 0.00000001₁₀

 $= 1.0_{10} \times 10^{-9}$

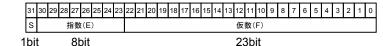
科学記法

(scientific notation)

- 口 正規化数(normalized number)
 - 科学記法で書いた数値で、先頭に0が来ないもの
- ロ 浮動小数点(floating point)形式の2進数

IEEE Std 754 での 単精度浮動小数点(floating point)形式

- ロ 浮動小数点形式の構成要素
 - 符号(sign)
 - □ 0: 非負, 1: 負
 - 指数(exponent)
 - レ ゲタ履き表現(biased representation)
 - 仮数(significand, mantissa)
 - ロ 小数点以下のみを表現
- ロ IEEE Std-754 での浮動小数点数の表現方法



 $(-1)^S \times (1 + f_1 \times 2^{-1} + f_2 \times 2^{-2} + \cdots) \times 2^{E-127}$

オーバーフローとアンダーフロー

- ロオーバーフロー(overflow)
 - 指数が指数フィールドに収まり切れないほど大きくなった場合
- ロアンダーフロー(underflow)
 - 小数の値が小さくなりすぎて、負の指数が大きすぎ て指数フィールドに収まり切れないほど大きくなった 場合
- ロ オーバーフローおよびアンダーフローの発生を 減らす対策
 - 倍精度(double precision)浮動小数点形式を使用

2014/11/10 ©2014, Masaharu Imai 4

IEEE Std 754 での 倍精度浮動小数点形式

ロ 指数フィールド: 11ビット

ロ 仮数フィールド: 52ビット

ロ 数値(絶対値)の表現範囲

 \blacksquare 2.0₁₀ × 10⁻³⁰⁸ ~ 2.0₁₀ × 10³⁰⁸

ロ フィールドの配置

31	30	29	28	27	26	25	5 24	4 2	23	22	21	20	19	18	17	16	15	5 14	13	3	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
S					指	数	(E))														1	反数	(F)								
1bi	t	11bit											20bit																				
													仮数(続き)																				
																32	2b	it															_

2014/11/10 ©2014, Masaharu Imai

浮動小数点数のエンコード規則

単米	青度	倍料	青度	内索
指数	仮数	指数	仮数	内容
0	0	0	0	0
0	≠ 0	0	≠ 0	士 非正規化数
1~254	任意	1~2046	任意	士 浮動小数点数
255	0	2047	0	± 無限大(∞)
255	≠ 0	2047	≠ 0	NaN(非数)

無効な演算操作の結果の表現

- 口 0割り算の結果
 - 例外を発生させず、無限大(±∞)として扱う
 - 指数部は最大値(255または2047), 仮数部は0
- □ 無効な演算操作の結果を表現
 - NaN (Not a Number)
 - 指数部は最大値(255または2047). 仮数部は≠0
 - 状況のチェックと判定を先送り可能
 - \emptyset : $0 \div 0$, $\infty \infty$

2014/11/10 ©2014, Masaharu Imai 43 2014/11/10 ©2014, Masaharu Imai 43

指数部のゲタ履き表現

- □ 浮動小数点形式を符 号,指数部,仮数部 の順に配置することで ,整数の比較命令を 用いて浮動小数点数 の比較が行える
- 口 指数部をゲタ履き表現にすることで比較が容易になる

ゲタ履き表現	10進数	2の補数表現
11111111	127	01111111
11111110	126	01111110
10000010	2	00000010
10000001	1	00000001
10000000	0	00000000
01111111	-1	11111111
01111110	-2	11111110
	•••	
00000001	-127	10000001
00000000	-128	10000000

2014/11/10 ©2014, Masaharu Imai 4

\Box -0.75₁₀ = -3/4₁₀ = -3/2²₁₀ = -11₂/2²₁₀ = -0.11₂ = -0.11₂ × 2⁰

$$= -1.1_{2} \times 2^{-1}$$

$$= (-1)^{1} \times (1 + 0.1)_{2} \times 2^{126-127}$$

浮動小数点数の表現例(単精度)

口 単精度表現

																																0
	1	0	1	1	1	1	1	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	bi	t			81	oit														23	3b	it										_

2014/11/10 ©2014, Masaharu Imai 46

浮動小数点数の表現例(倍精度)

$$\Box -0.75_{10} = -3/4_{10} = -3/2^{2}_{10} = -11_{2}/2^{2}_{10}$$

$$= -0.11_{2} = -0.11_{2} \times 2^{0}$$

$$= -1.1_{2} \times 2^{-1}$$

$$= (-1)^{1} \times (1 + 0.1)_{2} \times 2^{1022 - 1023}$$

□ 単精度表現

																																0
	1	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
41	.:					4.	1 h	:4	20hit																							

浮動小数点形式の2進数から10進数へ の変換

口 例題

3	1 30	12	۵	28	27	26	25	24	23	22	21	20	10	10	17	16	15	1/1	13	12	11	10	۵	Ω	7	6	5	4	٥	9	1	0
- 1 1	11	10	٦l	Λ١	Λ	n	\cap	n	1	Λ	11	l۸	l۸	l۸	l۸	l۸	Λ	n	Λ	l۸	l۸	l۸l	l۸	l۸	l۸	Λ	n	n	n	n	n	0
Ľ	Ι'	ı١	7	٧I	U	v	U	v	' '	U	י ו	I۷	I۷	I۷	I۷	ľ	v	v	U	I۷	I۷	ľ	ľ	ľ	ľ	U	v	v	v	v	U	I۷I

口 変手順

$$(-1)^S \times (1+F) \times 2^{(E-Bias)}$$

= $(-1)^1 \times (1+0.25) \times 2^{(129-127)}$
= $-1 \times 1.25 \times 2^2 = -1.25 \times 4 = -5.0$

47

ロ 加算と減算

□ 乗算

□ 除算

ロ シフト演算とローテート演算

ロ 浮動小数点数の表現方法

ロ 浮動小数点数の加減算

ロ 浮動小数点数の乗算

ロ 並列処理とコンピュータの算術演算: 結合則

口 実例: x86における浮動小数点演算

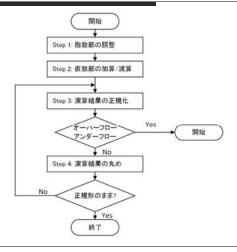
ロ 誤信と落とし穴

2014/11/10

©2014, Masaharu Imai

40

浮動小数点数の加減算の手順



2014/11/10 ©2014, Masaharu Imai

2014/11/10

浮動小数点数の加算の例

口 入力: 0.510 および -0.437510

 $\hspace{35pt} \blacksquare \hspace{35pt} -0.4375_{10} = -7/2^{4}_{10} = -0.0111_{2} \times 2^{0} = -1.110_{2} \times 2^{-2}$

Step 1: 指数部の調整

$$-1.110_2 \times 2^{-2} = -0.111_2 \times 2^{-1}$$

Step 2: 仮数部の加算

$$1.000_2 \times 2^{-1} - 0.111_2 \times 2^{-1} = 0.001_2 \times 2^{-1}$$

Step 3: 演算結果の正規化

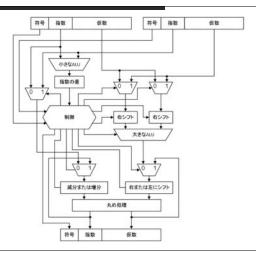
$$0.001_2 \times 2^{-1} = 1.000_2 \times 2^{-4}$$

オーバーフローまたはアンダーフローは発生していない。 $1.000_2 \times 2^{-4} = 0.0001_2 = 1/2_{10}^4 = 1/16_{10} = 0.0625_{10}$

Step 4: 演算結果の丸め(round)

丸める必要なし、結果は正規形、終了.

浮動小数点数加減算器の構造



2014/11/10 ©2014, Masaharu Imai 5

ロ 加算と減算

□ 乗算

□ 除算

ロ シフト演算とローテート演算

ロ 浮動小数点数の表現方法

ロ 浮動小数点数の加減算

ロ 浮動小数点数の乗算

ロ 並列処理とコンピュータの算術演算: 結合則

口 実例: x86における浮動小数点演算

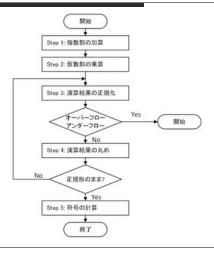
ロ 誤信と落とし穴

2014/11/10

©2014, Masaharu Imai

53

浮動小数点数の乗算の手順



2014/11/10 ©2014, Masaharu Imai

浮動小数点数の乗算の例(1)

口 入力: 0.510 および -0.437510

 $\hspace{35pt} \blacksquare \hspace{35pt} -0.4375_{10} = -7/2^4_{10} = -0.0111_2 \times 2^0 = -1.110_2 \times 2^{-2}$

Step 1: 指数部の加算

$$-1 + (-2) = -3$$

げた履き表現での加算

$$(-1+127) + (-2+127) - 127$$

= $(-1-2) + (127+127-127)$
= $-3+127=124$

Step 2: 仮数部の乗算

 $1.000_2 \times 1.110_2 = 1.110000_2$

乗算結果(有効数字4桁)

 $1.110000_2 \times 2^{-3} \rightarrow 1.110_2 \times 2^{-3}$

浮動小数点数の乗算の例(2)

Step 3: 演算結果の正規化

1.110₂ × 2⁻³ は正規形

オーバーフローまたはアンダーフローは発生していない。

Step 4: 演算結果の丸め

丸める必要なし

Step 5: 符号の計算

入力の符号が異なっているので、結果の符合はマイナス(一)

乗算の結果は

 $-1.110_2 \times 2^{-3}$

56

MIPSの浮動小数点命令(1)

- □ 単精度加算(add.s), 倍精度加算(add.d)
- □ 単精度減算(sub.s), 倍精度減算(sub.d)
- □ 単精度乗算(mul.s). 倍精度乗算(mul.d)
- □ 単精度除算(div.s), 倍精度除算(div.d)
- □ 浮動小数点形式の単精度比較(c.x.s), 浮動小数点形式の倍精度比較(c.x.d)
 - \blacksquare x \in { eq, neq, lt. le, gt, ge }
- 口 浮動小数点形式の条件が真のときに分岐 (bc1t)および偽のときに分岐(bc1f)

2014/11/10

©2014, Masaharu Imai

E-7

MIPSの浮動小数点命令(2)

- ロ 浮動小数点用レジスタ(単精度, 倍精度で共用)
 - \$f0, \$f1, \$f2, ..., \$f31
 - 倍精度用のレジスタは、偶数番目の単精度用レジスタとその次の(奇数番目)単精度用レジスタのペア
- □ 浮動小数点用レジスタへのロード命令およびストア命令
 - lwc1
 - swc1

2014/11/10

©2014. Masaharu Imai

__

演算の正確性(1)

□ 例題

- \blacksquare 2.56₁₀ × 10⁰ + 2.34₁₀ × 10²
- 有効数字3桁
- ロ ガード桁と丸め桁がある場合

$$0.0256_{10} imes 10^2 \ + 2.3400_{10} imes 10^2 \ \hline 2.3656_{10} imes 10^2
ightarrow 2.37_{10} imes 10^2 \$$
丸め桁

演算の正確性(2)

ロ ガード桁と丸め桁がない場合

$$\begin{array}{c}
0.02_{10} \times 10^{2} \\
+ 2.34_{10} \times 10^{2} \\
\hline
2.36_{10} \times 10^{2} & \neq 2.37_{10} \times 10^{2}
\end{array}$$

- □ IEEE Std 754 での精度保障
 - 0.5 ulp 以内
 - ulp = unit in the last place (最下位ビット単位)
 - 加減算の場合. 丸め桁が1ビット必要
 - 乗算の場合, ガード桁および丸め桁の2ビットが必要

2014/11/10

IEEE Std 754での丸め方

- ロ 切り上げ(+∞方向への丸め)
- ロ 切り下げ(-∞方向への丸め)
- 口 切り捨て(0方向への丸め)
- 口 最も近い偶数への丸め(0捨1入)
 - ガード・ビット(guard bit) —
 - 丸めビット(round bit)
 - スティッキー・ビット(sticky bit) –

カト(Sticky Dit) 有効数字

2014/11/10

©2014. Masaharu Imai

61

講義内容

- ロ 加算と減算
- □ 乗算
- □ 除算
- ロ シフト演算とローテート演算
- ロ 浮動小数点数の表現方法
- ロ 浮動小数点数の加減算
- ロ 浮動小数点数の乗算
- □ 並列処理とコンピュータの算術演算: 結合則
- □ 実例: x86における浮動小数点演算
- ロ 誤信と落とし穴

2014/11/10

©2014, Masaharu Ima

浮動小数点加算での結合則(1)

- □ 整数(固定小数点数)の加算では結合則が成立 するが、浮動小数点数の加算では結合則が成立 立しない、演算結果は、演算順序に依存する。
- 口 例: $x = -1.5_{10} \times 10^{38}$, $y = 1.5_{10} \times 10^{38}$, z = 1.0 とする
- $\Box x + (y + Z)$ = -1.5₁₀ × 10³⁸ + (1.5₁₀ × 10³⁸ + 1.0) = -1.5₁₀ × 10³⁸ + 1.5₁₀ × 10³⁸ = 0.0

浮動小数点加算での結合則(1)

 $\Box (x+y)+z$

$$= (-1.5_{10} \times 10^{38} + 1.5_{10} \times 10^{38}) + 1.0$$

- = 0.0 + 1.0
- = 1.0
- \Box よって, $x + (y + z) \neq (x + y) + z$
- □ 並列計算機で浮動小数点数の計算を行う場合, 結果がわずかに異なる場合がある. 浮動小数点 数の演算結果を用いて条件分岐を行う場合には . プログラムの正しさの検証が困難になる.

- ロ 加算と減算
- 口 乗算
- □ 除算
- ロ シフト演算とローテート演算
- ロ 浮動小数点数の表現方法
- ロ 浮動小数点数の加減算
- ロ 浮動小数点数の乗算
- ロ 並列処理とコンピュータの算術演算: 結合則
- 口 実例: x86における浮動小数点演算
- ロ 誤信と落とし穴

2014/11/10

©2014, Masaharu Imai

65

x86の浮動小数点アーキテクチャ(1)

- □ Intel 8087 (1980年発表): 8086に約60の浮動 小数点命令を追加して拡張
- ロ 浮動小数点演算用スタック・アーキテクチャ
 - ロード命令: push
 - 演算命令: スタック上の2つのオペランドを用いて実行し、結果をスタックに push
 - ストア命令: pop
- ロ アドレッシング・モードの拡張: レジスタ・メモリ方 式の採用

2014/11/10

©2014, Masaharu Imai

66

x86の浮動小数点アーキテクチャ(2)

- □ 拡張倍精度(double extended precision)
 - 80ビットフォーマット: 符号 1ビット, 指数部 15ビット, 仮数部 64ビット
- ロ 浮動小数点演算の分類
 - データ転送命令: ロード, 定数ロード, ストア など
 - 算術演算命令: 加算, 減算, 乗算, 除算, 平方根, 絶対値 など
 - 比較: 分岐を行うために、結果を整数プロセッサに 転送
 - 超越関数命令: 三角関数, 対数, 指数 など

x86の浮動小数点命令

データ転送	算術演算	比較	超越関数
F{I}LD mem/ST(i)	F{i}ADD{P} mem/ST(i)	F{I}COM{P}{P}	FPATAN
F{I}ST{P} mem/ST(i)	F{i}SUB{R}{P} mem/ST(i)	F{I}UCOM{P}{P}	F2XM1
FLDPI	F{I}MUL{P} mem/ST(i)	PSTSW AX/mem	FCOS
FLD1	F{i}DIV{R}{P} mem/ST(i)		FPTAN
FLDZ	FSQRT		FPREM
	FABS		FSIN
	FRNDINT		FYL2X

2014/11/10 ©2014, Masaharu Imai 67 2014/11/10 ©2014, Masaharu Imai 68

2014/11/10

加算と減算
乗算
除算
シフト演算とローテート演算
浮動小数点数の表現方法
浮動小数点数の加減算
浮動小数点数の乗算
並列処理とコンピュータの算術演算: 結合則
実例: x86における浮動小数点演算
誤信と落とし穴

誤信と落とし穴

- □ 誤信: 左シフト命令が2のべき乗を整数に乗ずる 働きがあるのと同様に、右シフト命令には2のべ き乗で整数を割る働きがある.
- 口 落とし穴: MIPSの符号なし即値加算命令 (addiu)は16ビットの即値フィールドを符号拡張する.
- □ 誤信: 浮動小数点形式の演算精度を気にする のは理論数学者だけである.

70

©2014, Masaharu Imai 69

2014/11/10 ©2014, Masaharu Imai