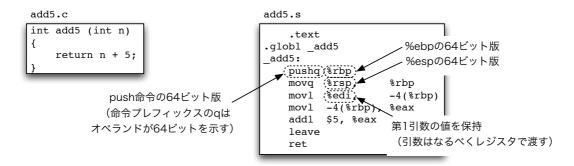
A.9 x86_64 (64 ビットモード) の概要

- x86_64 は Intel64 アーキテクチャ [16] と AMD64 アーキテクチャ [17] への総称. i386[5] の自然な 64 ビット拡張として AMD 社が AMD64 を提案し、Intel 社が Intel64 として追随した。AMD64 と Intel64 は完全互換である。
- x86_64 は 2 つの動作モード: 64 ビットモードと i386 互換モードを持つ、以下では 64 ビットモードを説明する。
- 64 ビットモードでは、デフォルトのオペランドサイズは32 ビット、デフォルトのアドレスサイズは64 ビット.

A.9.1 x86_64 の概要



- add5.cを gcc -S -m64 でコンパイルすると add5.s になる (一部省略, 結果はプラットフォーム依存). これ は x86_64 用のアセンブリコード. -m64 オプションが未サポートのプラットフォームもある. -m64 オプション無しで x86_64 用のアセンブリコードを出力するプラットフォームもある.
- 命令プレフィックスに q が追加された (例:push**q**). これはオペランドのサイズが 64 ビットであることを示す.
- 汎用レジスタなどが 64 ビットに拡張された (例:%rbp, rsp). %rbp はベースポインタ, rsp はスタックポイン タをそれぞれ格納する.

A.9.2 x86_64 のリニアアドレスは 64 ビット長

• x86_64 のリニアアドレスは 64 ビット長. (i386 のリニアアドレスは 32 ビット長.)

A.9.3 x86_64 の命令サフィックス

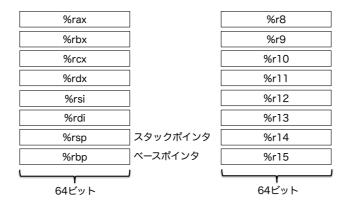
AT&T 形式	Intel 形式	意味
q	QWORD PTR	メモリオペランドのサイズは8バイト

AT&T 形式での例				Intel	形式で	の例	
movq	\$10,	(%ebx)	mov	QWORD	PTR	[ebx],	10

- i386 の命令プレフィックス(b, w, 1)(A.1.2 節 (p.99)) に加えて、x86_64 では q を使用する。 q はオペランドサイズが 8 バイトであることを示す。
- ほとんどの命令に対して、32 ビットの命令 (例:movl) と 64 ビットの命令 (例:movq) の両方を使える。例外は スタック系の命令 (push, pop, call, ret, enter, leave) であり、64 ビットの命令はあるが、32 ビットの命令は存在しない。64 ビットモードでは、例えば pushl %eax はエラーとなる。

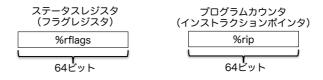
A.9.4 x86_64 のレジスタ

x86_64 の汎用レジスタ



- i386 の 8 つの 32 ビット汎用レジスタ (%eax, %ebx, %ecx, %edx, %esi, %edi, %esp, %ebp) は 64 ビット に拡張された (それぞれ, %rax, %rbx, %rcx, %rdx, %rsi, %rdi, %rsp, %rbp).
- さらに8つの64ビット汎用レジスタが追加された(%r8, %r9, %r10, %r11, %r12, %r13, %r14, %r15).

x86_64 のステータスレジスタとプログラムカウンタ:%rflags, %rip



- i386 の 32 ビットのステータスレジスタ %eflags は 64 ビットの %rflags に拡張された. 下位 32 ビットは %eflags と同じ. 上位 32 ビットは予約のため使用禁止.
- i386 の 32 ビットのプログラムカウンタ %eip は 64 ビットの %rip に拡張された.

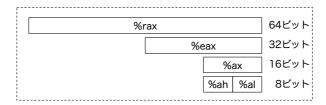
x86_64 の caller-save/callee-save レジスタ [18, 19] (A.5.3 節 (p.115) も参照)

	汎用レジスタ						
caller-save レジスタ	%rax,	%rcx,	%rdx,	%rsi,	%rdi,	%r8~%r11	
callee-save レジスタ	%rbx,	%rbp,	%rsp,	%r12 ~	~%r15		

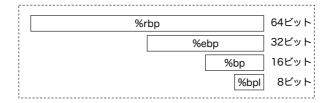
x86_64 では第6引数まで引数をなるべく汎用レジスタで渡す [18, 19]

引数	レジスタ	引数	レジスタ
第1引数	%rdi	第4引数	%rcx
第2引数	%rsi	第5引数	%r8
第3引数	%rdx	第6引数	%r9

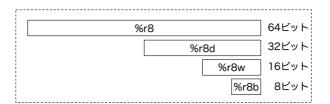
x86_64 のレジスタの別名



- %rax の別名 (%rbx, %rcx, %rdx も同様):
 - ◆ %rax の下位 32 ビットは %eax としてアクセス可能.
 - ◆ %eax の下位 16 ビットは %ax としてアクセス可能.
 - ◆ %ax の上位 8 ビットは %ah としてアクセス可能.
 - ◆ %ax の下位8ビットは%al としてアクセス可能.



- %rbp の別名 (%rsp, %rsi, %rdi も同様):
 - ◆ %rbp の下位 32 ビットは %ebp としてアクセス可能.
 - ◆ %ebp の下位 16 ビットは %bp としてアクセス可能.
 - ◆ %bp の下位 8 ビットは %bpl としてアクセス可能.



- %r8 の別名 (%r9~%r15 も同様):
 - ◆ %r8 の下位 32 ビットは %r8d としてアクセス可能.
 - ◆ %r8d の下位 16 ビットは %r8w としてアクセス可能.
 - ◆ %r8w の下位 8 ビットは %r8b (Intel 形式では r81) としてアクセス可能.

x86_64 の新しいレジスタは %ah, %bh, %ch, %dh と一緒に使えない

- x86_64 の新しいレジスタは %ah, %bh, %ch, %dh と一緒に使えない. 例えば, movb %ah, (%r10) や movb %ah, %bpl はエラーになる.
- 正確には、rex プレフィックス (A.9.5 節 (p.126)) 付きの命令では、%ah、%bh、%ch、%dh を使えない。

A.9.5 x86_64 の rex プレフィックス

- rex プレフィックスは $x86_64$ で追加された命令プレフィックス(A.7 節 (p.118))である。 $x86_64$ の 64 ビットモードで、拡張レジスタや 64 ビットオペランドを使う場合にたいてい必要となる。
- rex プレフィックスは 1 バイト長である. 下位 4 ビットが 4 つのフラグとして使われるため、rex プレフィックス の機械語コードは 40~4F となる.

ニモニック	機械語コード	何の略か	動作
rex	40~4F	64-bit extension	x86_64 の拡張レジスタや 64 ビットオペランドにアクセス

- GNU アセンブラが自動挿入するので、プログラマが明示的に rex プレフィックスを書く必要は通常は無い.
- rex プレフィックスの各ビットの意味は以下の通り (詳細は [17, 16] を参照). rex64xyz が 4 つのフラグを全てセットした場合の rex プレフィックスのニモニック. 64, x, y, z を省略することで, 他の組み合わせも表現可能.

ビット位置	GNU アセンブラ表記	Intel マニュアル表記	意味
3	64	REX.W	オペランドサイズを 64 ビットにする
2	x	REX.R	ModR/M reg フィールド拡張を使用
1	У	REX.X	SIB index フィールド拡張を使用
0	z	REX.B	他のフィールド拡張を使用

A.9.6 x86_64 のニモニック

AT&T 形式	Intel 形式	動作
cltq	cdqe	%eax を %rax に(ロングをクワッドに)符号拡張
cqto	cqo	%rax を %rdx:%rax に (クワッドを 128 ビットに) 符号拡張

AT&T 形式	Intel 形式	動作
movsbq	movsx	バイトをクワッドに符号拡張してデータ転送
movswq	movsx	ワードをクワッドに符号拡張してデータ転送
movslq	movsxd	ロングをクワッドに符号拡張してデータ転送
movzbq	movzx	バイトをクワッドにゼロ拡張してデータ転送
movzwq	movzx	ワードをクワッドにゼロ拡張してデータ転送

- x86_64で、AT&T 形式と Intel 形式でニモニックが異なる機械語(i386の場合は A.8.1 節(p.121) も参照).
- movzlq (Intel 形式では movzxd) はなぜか存在しない.

A.9.7 x86_64 の演算

- 32 ビット演算の場合, 32 ビットの計算結果をゼロ拡張して 64 ビットレジスタに格納する.
- 8 ビット演算や 16 ビット演算の場合,上位ビット (それぞれ 56 ビット,48 ビット)には変更無し.

コード例 A.9 レジスタの上位ビットがゼロになる場合・ならない場合

movq \$0x1122334455667788, %rax addl \$1, %eax # %raxの上位 32 ビットはゼロになる movq \$0x1122334455667788, %rax addw \$1, %ax # %raxの上位 48 ビットに変化無し movq \$0x1122334455667788, %rax addb \$1, %al # %raxの上位 56 ビットに変化無し

A.9.8 x86_64 のアドレッシングモード

x86_64 の即値は 32 ビットまで

x86_64 の機械語コード中の即値は (mov 命令を除いて) 32 ビットまでで、即値は 64 ビットに拡張されていない。このため、値が-0x80000000~0x7FFFFFFFF の範囲 (=32 ビット符号あり整数で表現できる範囲) を超える即値は指定できない。

コード例 A.10 即値が 32 ビットを超える場合 (NG)・超えない場合 (OK)

- 32 ビットの即値は 64 ビットの演算前に 64 ビットに符号拡張される. 例えば, addq \$-1, %eax 中の即値-1 は 32 ビットだが、加算の前に 64 ビット長に符号拡張される.
- mov 命令のみ, 64 ビットの即値を指定できる. 64 ビットの即値の使用を明示的に示すために movabs というニモニックを使用できる.

詳し	い文法			例		例の動作
mov	imm64,	r64	movq	\$0x1122334455667788,	%rax	%rax=0x1122334455667788
movabs	imm64,	r64	movabsq	\$0x1122334455667788,	%rax	%rax=0x1122334455667788

コード例 A.11 move 命令のみ, 64 ビットの即値を指定できる

```
movq $0x1122334455667788, %rax # OK
movabsq $0x1122334455667788, %rax # OK
movq $0x800000000000000, %rax # OK
movabsq $0x800000000000000, %rax # OK
movq $1, %rax # OK
movq $1, %rax # OK (即値は32ビット)
movabsq $1, %rax # OK (即値は64ビット)
```

● 64 ビットのアドレスでジャンプするには、間接ジャンプを使う必要がある。例えば、jmp 0x1122334455667788 とは書けないため、movq \$0x1122334455667788、%rax; jmp *%rax などと書く必要がある。

詳しい文法	例	例の動作			
jmp r/m64	jmp *%rax	%rip+=%eax (near, 絶対, 間接ジャンプ)			
	jmp *4(%rbp)	%rip+=*(%rbp+4) (near, 絶対, 間接ジャンプ)			

x86_64 のラベルの扱い

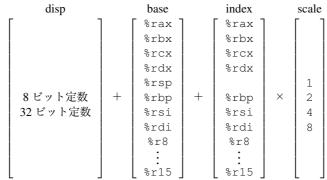
● i386 と同様にラベルはアドレス定数.ただし,GNU アセンブラは x86_64 のラベルの扱いを文脈により変える.

コード例 A.12 文脈によるラベルの値の変化

```
addl _foo, %eax# 32 ビット定数, 絶対アドレス, 64 ビットにゼロ拡張addq _foo, %rax# 32 ビット定数, 絶対アドレス, 64 ビットに符号拡張movabsq _foo, %rax# 64 ビット定数, 絶対アドレスaddq _foo(%rip), %rax# 32 ビット定数, 相対アドレス (%rip+fooが, fooの絶対アドレスになる)
```

x86_64 のメモリ参照

- 64 ビットのメモリ参照には、section: disp (base, index, scale) と section: disp (%rip) の 2 つの形式を使用できる. どちらの場合も disp は符号あり 32 ビット定数であり、アドレス計算前に 64 ビット長に符号拡張される.
 - ◆ section: disp (base, index, scale) の形式では、disp は符号あり 32 ビット定数、base と index は 64 ビット汎用レジスタを指定可能(ただし index に %rsp は指定不可). section と scale は i386 の 32 ビットのメモリ参照(A.1.4 節(p.102))と同じ.



◆ section: disp (%rip) の形式では、disp は符号あり 32 ビット定数、section は i386 の 32 ビットのメモリ参照 (A.1.4 節 (p.102)) と同じ。(disp+%rip) の計算結果をオフセット(セグメント先頭からの相対アドレス)として、メモリにアクセスする。この形式を %rip 相対アドレッシング%rip relative addressing という。

● x86_64 では, i386 の 32 ビットのメモリ参照 (例: movq \$1, 4 (%ebp)) (A.1.4 節 (p.102)) も使用できる. この場合, 32 ビットの disp は 64 ビットに**ゼロ拡張**される (cf. 64 ビットのメモリ参照では**符号拡張**される).

x86_64 の disp (アドレス定数) は 32 ビットまで

x86_64 のメモリ参照で使用する disp (アドレス定数) は (mov 命令を除いて) 32 ビットまで. このため, 値が -0x80000000~0x7FFFFFFF の範囲 (=32 ビット符号あり整数で表現できる範囲) を超える disp は指定できない. ただし, GNU アセンブラは 0x80000000~0xFFFFFFFF の範囲の指定を自動的に-0x80000000~0x1 に変換する (この動作は即値の場合と異なっている).

コード例 A.13 disp は (mov 命令を除いて) 32 ビットまで

```
addq 0xFFFFFFF,
                 %rax
                              # OK (-0x1 と解釈)
addq 0xFFFFFFFFFFFFFF, %rax # OK
                                   (0xFFFFFFFFFFFFFFFF=-0x1)
addq 0x1FFFFFFFF, %rax
                              # NG
                                   (-0x80000000~0x7FFFFFFF の範囲外)
addq 0x7FFFFFFF,
                 %rax
                              # OK
                             # OK
                                   (-0x80000000 と解釈)
addq 0x80000000, %rax
addq -0x80000000, %rax
                              # OK
addq 0xffffffff80000000, %rax # OK (0xffffffff80000000=-0x80000000)
```

- 32 ビットの disp は 64 ビットのアドレス計算前に 64 ビットに符号拡張される (つまり 32 ビットの即値と同じ扱い).
- mov 命令のみ, 64 ビットの disp を指定できる. この場合, オペランドは以下の形式になる:ニモニックは movabs,メモリ参照は disp のみを指定する. base, index, scale は指定できない. 他方のオペランドは %rax のみに限定.

movabs moffs64, %rax movabsq 0x1122334455667788, %rax %rax=*0x112233445	55667788
movabs %rax, moffs64 movabsq %rax, 0x1122334455667788 *0x1122334455667	788=%rax

moffs64 は 64 ビットの disp のみで指定するメモリ参照