



# アセンブリ言語 ABI, バイナリ形式, リンク

情報工学系 権藤克彦



### ABI & API

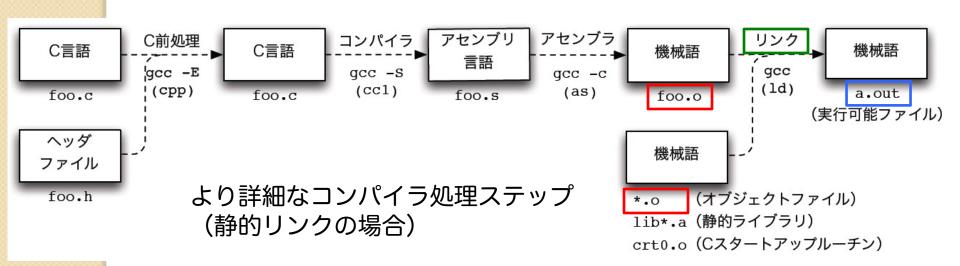
- ABI = application binary interface
  - 。 バイナリコードのためのインタフェース規格.
  - 同じABIをサポートするシステム上では再コンパイル無しで同 じバイナリコードを実行できる。
  - コーリングコンベンション、バイトオーダ、アラインメント、 バイナリ形式などを定める。
- API = application programming interface
  - 。 ソースコードのためのインタフェース規格.
  - 。同じAPIをサポートするシステム上では再コンパイルすれば同 じソースコードを実行できる.
  - 例:POSIX や SUSv3 は UNIX の API システムコール, ライブラリ関数、マクロなどの形式や意味を定めている。

UNIXシステムコールは1Qの システムプログラミングで学ぶ.



# オブジェクトファイル、実行可能ファイル

- オブジェクトファイル= 拡張子が .o のファイル.
- 実行可能ファイル=a.out
  - Windowsでは拡張子が .exe のファイル.
- 複数のオブジェクトファイルを1つの実行可能ファイルに合体させることをリンクという。





### ライブラリ関数とシステムコール(1)

• ライブラリ関数(library function)

printfは内部で writeを呼び出す。

- 例:printf, fopen, malloc
- (一般に) 高レベル.
- 。 自分で定義した関数と同様に呼び出せる.
- · (知識があれば)ライブラリ関数を自分でプログラムできる.
- システムコール(system call)
  - ∘ 例:write, open, mmap
  - OS(カーネル)が提供するサービスの関数インタフェース.
  - 。 自分で定義した関数と同様に呼び出せる.
    - ライブラリ関数を経由せず、直接、システムコールを呼び出せる。
  - ライブラリ関数としてはプログラムできない。
    - ・ システムコールの実行にカーネルの特権(CPUの特権モード)が 必要なので、システムコールはユーザ空間では実行できない。



# ライブラリ関数とシステムコール(2)

#### a.out

int main ()

コール命令 (call) int printf () { write (...); プログラム

ライブラリ関数

ユーザ空間

カーネル空間

```
トラップ命令
(int, syscall)
```

call命 令の場合は ラッパ 関数の呼び出し

```
int write ()
{
    ....
}
```

システムコール の実体

カーネル



# ライブラリ関数とシステムコール(3)

	ライブラリ関数	システムコール
例	printf, fopen, malloc	write, open, mmap
実体の場所	ファイル(例: /usr/lib/libc.a)	OS(カーネル)内部
呼び出す方法	コール命令(例:call)	トラップ命令(例:int)
マニュアル(man)の章	(通常)3章	(通常)2章
呼び出しオーバーヘッ ド	小さい	大きい
実行時のメモリ空間	ユーザ空間	カーネル空間
実行時間の呼称	ユーザ時間	システム時間

トラップ命令は割り込みの一種.



# バイナリ形式 (binary format)

- オブジェクトファイルや実行可能ファイルの形式。
- いろいろある.

バイナリ形式	説明
Mach-O	Mac OS X用
a.out (assembler output)	古いUNIX用
ELF (executable and linking format)	Linuxなど用
PE (portable executable)	Windows用

- GNU Binutils中のツール(例:objdump)
  - 。 異なるバイナリ形式に対して使えて便利.
    - cf. readelfコマンドはELF形式のバイナリファイルしか扱えない。
  - ただし、異なるバイナリ形式への変換はできない。



### バイナリファイルの種類

- オブジェクトファイル (\*.o)
- 実行可能ファイル (a.out)
- ライブラリファイル
  - 。 静的ライブラリ (lib\*.a)
  - 動的ライブラリ(共有ライブラリ) (\*.so, \*.dll, \*.sa, ...)

この授業では 動的ライブラリは 扱いません.



# オブジェクトファイル(\*.o)

- 再配置可能オブジェクトファイル(relocatable object file)
- セクションからなるバイナリファイル
- 特徴
  - 。 外部シンボルの参照が未解決.
  - 。 再配置が可能.



### セクション

- セクションはバイナリコードの分割単位.
- 主なセクション

名前が異なる場合もあるが、

- 。.text, .data, .rdata, .bss の4つ. 役割は大きくこの4つ.
- 他には記号表や再配置情報などのセクションがある。
- ヘッダ
  - 。「どんなセクションがあるか」という情報を保持.

セクション

ヘッダ

.text

.data

.rdata

.bss

記号表

機械語コード

初期化済みの静的変数

読み出し専用データ(例:"hello¥n")

未初期化の静的変数

ELF形式では、いくつかの セクションがまとまって セグメントという単位を構成.



# セクション:objdump -h (1)

読み方は 次スライド参照.

• objdump -h はセクション情報を表示.

% objdump -h foo.o

foo.o: file format mach-o-x86-64

Sections:

Idx Name Size VMA LMA File off Algn

CONTENTS, ALLOC, LOAD, RELOC, CODE

1 .data 00000004 000000000000034 00000000000034 000002a4 2\*\*2

CONTENTS, ALLOC, LOAD, DATA

CONTENTS, ALLOC, LOAD, READONLY, DATA

CONTENTS, RELOC, DEBUGGING

CONTENTS, ALLOC, LOAD, READONLY, DATA

.rdata は、macOSでは .cstring というセクション名に.

記号表の中身を見るには nm コマンドや objdump --symsを使う. 文字列を見るには string を使う.



# セクション:objdump -h (2)

• セクション=中身+様々な属性値.

項目	説明	
Size	セクションのバイト数	
VMA	Virtual Memory Addressの略. 実行時の先頭メモリアドレス. 再配置に使用.	
LMA	Load Memory Addressの略. ロード時の先頭メモリアドレス. 通常はVMAと一致.	
File off	ファイルオフセット. ファイル先頭からのバイト数.	
Align	アラインメント制約. 例えば、2**2は2 <sup>2</sup> を意味し、4バイト境界に要配置.	

セクションフラグ	説明
CONTENTS	このセクションには内容がある.
ALLOC	ロード時にメモリ割り当てが必要.
LOAD	ロード時にこのセクションをファイルからロードする必要がある.
RELOC	このセクションは再配置が必要である. 再配置情報を含む.
READONLY	このセクション中のデータは読み出し専用である.
CODE	このセクションは機械語コードを含む.
DATA	このセクションはデータ(静的変数)を含む.



# 外部シンボルの解決

- % gcc -c main.c
  % gcc -c sub.c
  % gcc main.o sub.o
  ← リンク
  % ./a.out
  999
  %
- 外部シンボル (external symbol)
  - 。 自分のファイル中で未定義の変数や関数. 例:以下の変数x.
  - 。記号ともいう(特に「記号表」(symbol table)という文脈で)
- 外部シンボルの解決
  - ファイルをまたいで、変数や関数の対応関係を調べて、 変数名や関数名の参照にメモリアドレスを割り当てること。
  - 。 つまり、未定義の変数や関数を無くす.

#### main.c

```
#include <stdio.h>
extern int x;
int main (void)
{
    printf ("%d\forall n", x);
}
```

#### sub.c

```
int x = 999;
```

対応付けて,未定義な状態を解決.



# 外部シンボルの解決

#### main.c

```
#include <stdio.h>
extern int x;
int main (void)
{
    printf ("%d\formalf", \times);
}
```

外部シンボル \_printf と \_x が 未解決(未定義)

#### sub.c

```
int x = 999;
```

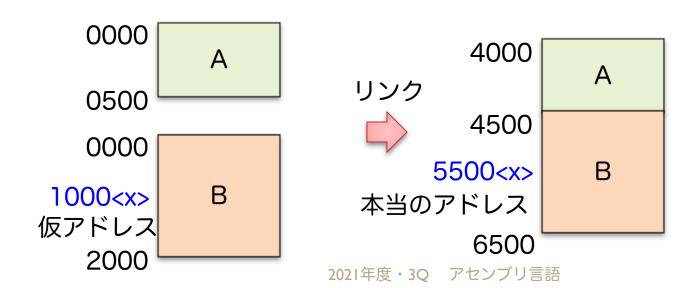
sub.oとリンクして \_xは解決された (実体と結びついた). \_printf は未解決.

現在, macOS では -static オプションで 静的リンクした a.outを生成できない. 動的リンクの場合, \_printf の解決 (つまりリンク) は実行時にされる.



### 再配置

- 再配置 (relocation)
  - 仮アドレスを本当のアドレスに修正すること。
- なぜ仮アドレス?
  - リンク時に変数や関数のアドレスは変化するから、
  - オブジェクトファイルでは仮アドレスとし、後で修正可能なようにしてある. (再配置情報として記憶しておく)



15

```
static int x = 0xAABBCCDD;
int main ()
{
   return x;
}
```

```
% gcc -static -c reloc.c
% objdump -Dr reloc.o
                                 再配置前(*.o)
Disassembly of section .text:
0000000000000000 < main>:
 0: 55
                             %rbp
                        push
 1: 48 89 e5
                       mov %rsp,%rbp
 4: c7 45 fc 00 00 00 movl
                              $0x0,-0x4(%rbp)
 b: 8b 05 00 00 00 mov
                              0x0(%rip),%eax
           d: DISP32 x ←
                                        再配置情報
11: 5d
                              %rbp
                        pop
```

#### 仮アドレス

```
11: 5d pop %rbp
12: c3 retq

Disassembly of section .data:
000000000000014 <_x>:
14: dd cc (bad)
```

#### 実行時ではないと決まらないアドレスもある(例:printf) → そのアドレスを入れる場所を事前に決める

#### 再配置後(a.out)

```
% gcc reloc.c
% objdump -Dr a.out
Disassembly of section .text:
000000100000fa0 < main>:
100000fa0: 55
                                push
                                      %rbp
100000fa1: 48 89 e5
                                mov %rsp,%rbp
100000fa4: c7 45 fc 00 00 00 movl
                                       $0x0,-0x4(%rbp)
100000fab: 8b 05 4f 00 00 00
                                       0x4f(%rip), %eax
                                mov
                                       %rbp
100000fb1: 5d
                                pop
100000fb2: c3
                                retq
                                       本当の(相対)アドレス
Disassembly of section .data:
                                  0x4F + 0xFB1 = 0x1000
000000100001000 < x>:
100001000: dd cc
                                (bad)
```



## リンク(1)

- リンク(link)
  - オブジェクトファイル(\*.o)やライブラリファイルを結合して、 1つの実行可能ファイル(a.out)にすること。
  - 。リンカ(コンパイラの一部, Id)が実行処理.
- アドレスの調整が必要。
  - 外部シンボルの解決や再配置などを行って調整する.

プログラマが書いた Cプログラム

foo.o

静的リンク (合体)

C標準ライブラリ (printfの実体がある)

libc.a

a.out

Cスタートアップルーチン (mainを呼び出す処理がある)

crt0.o



# リンク(2)

- リンクはセクションごとにマージする.
  - 当然、アドレス解決と再配置を行いながら、

aaa.o

.text

.data

.rdata

静的リンク

bbb.o

.text

.data

.rdata

ccc.o

.text

.data

.rdata

a.out

.text

.text

.data

.data

.data

.rdata

.rdata

.rdata

新しい .textセクション



## 静的ライブラリとアーカイブ(1)

- ライブラリ
  - オブジェクトファイル(\*.o)をアーカイブ形式で1つにまとめたファイル。
  - 静的ライブラリは \*.a. libc.a はC標準ライブラリ.
- アーカイブ処理
  - 。 arコマンドで、様々なアーカイブ処理を行う.

hello.o

ar -r

bye.o

libgreet.a

hi.o



# 静的ライブラリとアーカイブ(2)

#### main.c

```
extern void hello (void);
extern void bye (void);
int main (void)
{
   hello (); bye ();
}
```

#### hello.c

```
#include <stdio.h>
void hello (void)
{    printf ("hello\n"); }
```

#### bye.c

```
#include <stdio.h>
void bye (void)
{    printf ("bye\forall n"); }
```

```
% gcc -c hello.c
% qcc -c bye.c
% ar -r libgreet.a hello.o bye.o
ar: creating archive libgreet.a
% ar -t libgreet.a
 .SYMDEF
hello.o
bye.o
% gcc main.c -lgreet -L.
% ./a.out
             自分で作ったライブラリを
hello
            呼び出せた!
bye
```

-lオプションはリンクするライブラリ名を 指定する.-l*name* で lib*name*.a とリンクする. -Lオプションはライブラリが存在する ディレクトリを指定する.



### macOS のABIを少しだけ紹介

- Introduction to Mac OS X ABI Function Call Guide (英語)
- Mac OS X ABI Mach-O File Format Reference (英語)
- どちらも正式な URL を発見できず. 上は IA-32のみで, x86-64を含まず.



## 大きな構造体を関数から返す方法(1)

1つ目のマニュアルから転載

Listing 4: Using a large structure --- source code

```
typedef struct {
    float ary[8];
} big struct;
big struct callee(int a, float b) {
    big struct callee struct;
    return callee struct;
caller () {
    big struct caller struct;
    caller struct = callee(3, 42.0);
```

問題:大きな構造体はレジスタに入りきらない. どうやって、引数や返り値として渡せばいいか? スタック上に大きなサイズの引数を積む?



## 大きな構造体を関数から返す方法(2)

1つ目のマニュアルから転載

Listing 5: Using a large structure --- compiler interpretation

```
typedef struct {
    float ary[8];
} big struct;
void callee(big struct *p, int a, float b)
    big struct callee struct;
    *p = callee struct;
    return;
caller() {
    big struct caller struct;
    callee(&caller struct, 3, 42.0);
```

答え:隠し引数としてポインタを渡す(ようなアセンブリコードを生成する).