

# 分析 dyld 的启动过程

之前的博文[Mach-O 与动态链接](#)基于 Mach-O 文件结构，分析了 Mach-O 的动态链接逻辑。当一个可执行 Mach-O 文件被执行时，内核在完成进程创建等一系列初始化后，会把后续的连接以及镜像加载工作交给 dyld 来完成。

本文对 dyld 的启动过程稍作分析，在分析的过程中会回答如下两个问题：

- 程序是如何加载的，或者说，程序的入口代码（譬如 main 函数）是如何被调用的？
- dyld 逻辑的启动过程是怎样的？

本文所分析对象包括：

- dyld Mach-O 文件（在 `/usr/lib/dyld` 中，本文所分析的版本是 640.2，对应源码还没来得及开源）
- [dyld-635.2 源码](#)
- [xnu-4903.221.2 源码](#)

dyld 本身也是一个 dylib，但它有一些特殊性。对于普通 dylib 来说，它的重定位工作由 dyld 来完成；它也可以依赖与其他 dylib，其中被依赖的 dylib 由 dyld 负责链接和装载。对于 dyld 来说，它是如何被加载的呢？它是否可以依赖于其他的 dylib？

首先，dyld 本身不可以依赖于其他任何 dylib，使用 `xcrun dyldinfo -dylibs` 查看可以证实这一点：

```
$ xcrun dyldinfo -dylibs dyld
for arch x86_64:
attributes      dependent dylibs
for arch i386:
attributes      dependent dylibs
```

如上结果（也可以使用 MachOView 工具查看）显示，dyld 没有依赖任何其他 dylib；不过这一点显然是可以人为控制的，在编写动态链接器时保证不使用任何其他库资源（包括系统库）就可以了。

那么对于另一个问题：dyld 是如何被加载的呢？或者说，它的代码是如何被执行的呢？

dyld 的代码逻辑开始于[dyldStartup.s](#)，它用汇编实现了名为 `__dyld_start` 的函数，主要做两件事情：

- 调用 `dyldbootstrap::start` 方法，后者返回可执行文件的入口，暂称为 `_main`
- 填入参数，调用 `_main`

`dyldbootstrap::start` 也定义于 dyld 中，该函数对应的符号

是 `__ZN13dyldbootstrap5startEPK12macho_headeriPPKc1S2_Pm`，定义于[dyld.order](#)。

所以说，可执行文件的入口，是由 dyld 负责找到并调用的，如何找到？这个问题比较简单，对于依赖于 dyld 的可执行文件，其逻辑代码的起点（entry point）可以从 `LC_MAIN` 这个 load command 里解析得到，该指令的参数

记录了程序入口指令相对于镜像文件的 file offset; dyld 完成 rebase、binding 等工作后，会去调用该地址的函数。

貌似从 10.7 开始，Mac OS X (macOS) 里的可执行文件都得依赖于 dyld。

另一个关键问题是：内核是如何找到 `__dyld_start` 函数的呢？

关于这个问题，参考[StackOverflow: What is required for a Mach-O executable to load?](https://stackoverflow.com/questions/1028470/what-is-required-for-a-mach-o-executable-to-load)，尝试从 `LC_UNIXTHREAD` 这个 load command 里挖掘答案。

dyld 本身逻辑的加载，依赖于内核调用，内核在对 dyld 镜像进行解析时，从 `LC_UNIXTHREAD` 这个 load command 中提取 dyld 的 entry point。

使用 `otool -l` 查看 `LC_UNIXTHREAD` 的结构：

Load command 9

cmd LC\_UNIXTHREAD

cmdsize 184

flavor x86\_THREAD\_STATE64

count x86\_THREAD\_STATE64\_COUNT

rax	0x0000000000000000	rbx	0x0000000000000000	rcx
rdx	0x0000000000000000	rdi	0x0000000000000000	rsi
rbp	0x0000000000000000	rsp	0x0000000000000000	r8
r9	0x0000000000000000	r10	0x0000000000000000	r11
r12	0x0000000000000000	r13	0x0000000000000000	r14
r15	0x0000000000000000	rip	0x0000000000000100	rfla
cs	0x0000000000000000	fs	0x0000000000000000	gs

它包含了三个有效信息：flavor、count、thread\_state。  
flavor 描述的是进程类型（x86\_64 架构对应的是x86\_THREAD\_STAT64， i386 架构对应的是x86\_THREAD\_STAT32）； count 描述 thread\_state 的长度；至于thread\_state，描述的是进程状态，「进程」这个概念的完成需要硬件和软件通力协作，不同不同架构的thread\_state不同，对于x86\_THREAD\_STAT64， thread\_state结构定义于[/osfmk/mach/i386/\\_structs.h](/osfmk/mach/i386/_structs.h)，如下：

```
#define _STRUCT_X86_THREAD_STATE64 struct x86_thread_state64
_STRUCT_X86_THREAD_STATE64
{
    __uint64_t    rax;
    __uint64_t    rbx;
    __uint64_t    rcx;
    __uint64_t    rdx;
    __uint64_t    rdi;
    __uint64_t    rsi;
    __uint64_t    rbp;
    __uint64_t    rsp;
    __uint64_t    r8;
    __uint64_t    r9;
    __uint64_t    r10;
    __uint64_t    r11;
    __uint64_t    r12;
    __uint64_t    r13;
    __uint64_t    r14;
    __uint64_t    r15;
    __uint64_t    rip;
```

```

__uint64_t  rflags;
__uint64_t  cs;
__uint64_t  fs;
__uint64_t  gs;
};

```

对于x86\_THREAD\_STAT64类型的 thread\_state, rip 存储了进程的 entry point（相对于镜像的 file offset）；接下来的 xnu 源码分析是为了证实这一点。

从[/bsd/kern/mach\\_loader.c](/bsd/kern/mach_loader.c)里的parse\_machfile函数开始看，顾名思义，parse\_machfile用于解析 Mach-O 文件，摘录其解析 load commands 的LC\_UNIXTHREAD分支：

```

static load_return_t parse_machfile(
    struct vnode      *vp,
    vm_map_t          map,
    thread_t          thread,
    struct mach_header *header,
    off_t              file_offset,
    off_t              macho_size,
    int                depth,
    int64_t            aslr_offset,
    int64_t            dyld_aslr_offset,
    load_result_t      *result,
    load_result_t      *binresult,
    struct image_params *imgp
)
{

    case LC_UNIXTHREAD:
        if (pass != 1)

```

```

        break;
    ret = load_unixthread(
                                (struct thread_command *) lcp,
                                thread,
                                slide,
                                result);
}

```

跟着load\_unixthread往下看，关键代码如下：

```

static load_return_t load_unixthread(
    struct thread_command *tcp,
    thread_t                thread,
    int64_t                 slide,
    load_result_t           *result
)
{
    ret = load_threadentry(thread,
                            (uint32_t *)(((vm_offset_t)tcp) +
                            sizeof(struct thread_command)),
                            tcp->cmdsiz - sizeof(struct thread
                            &addr);

    if (ret != LOAD_SUCCESS)
        return(ret);

    if (result->using_lmain || result->entry_point != MACH_V

        return (LOAD_FAILURE);
}

result->entry_point = addr;

```

```
result->entry_point += slide;

}
```

提取 entry point 的重任被辗转转到load\_threadentry, 后者逻辑也挺简单, 所做的事情不过是把锅甩到thread\_entrypoint, 不同平台的thread\_entrypoint定义不同, 对于 x86 架构, 该函数定义于[xnu/osfmk/i386/bsd\\_i386.c](http://xnu/osfmk/i386/bsd_i386.c), 它的逻辑蛮简单:

```
kern_return_t thread_entrypoint(
    __unused thread_t      thread,
    int                     flavor,
    thread_state_t          tstate,
    __unused unsigned int   count,
    mach_vm_offset_t        *entry_point
)
{
    if (*entry_point == 0)
        *entry_point = VM_MIN_ADDRESS;

    switch (flavor) {
    case x86_THREAD_STATE32:
    {
        x86_thread_state32_t *state25;

        state25 = (i386_thread_state_t *) tstate;
        *entry_point = state25->eip ? state25->eip: VM_MIN_AD
        break;
    }

    case x86_THREAD_STATE64:
```

```

{
    x86_thread_state64_t *state25;

    state25 = (x86_thread_state64_t *) tstate;
    *entry_point = state25->rip ? state25->rip: VM_MIN_AD
    break;
}
}
return (KERN_SUCCESS);
}

```

分析到这里基本实锤了，对于 x86\_64 架构，LC\_UNIXTHREAD 命令里的thread\_state->rip指定了dyld 的 entry point。

OK，是时候对 dyld 以及程序的启动做个总结了（针对 x86\_64 架构的 Mach-O 可执行文件）：

- 对于依赖于 dyld 的可执行文件，进程的 entry point 是 dyld 的\_\_dyld\_start函数
- 内核通过解析LC\_UNIXTHREAD，从thread\_state->rip里获得 dyld 的入口（即\_\_dyld\_start）
- 镜像的入口由dyldbootstrap::start函数发现，返回到\_\_dyld\_start，被后者调用
- 镜像的入口可通过解析LC\_MAIN得到

## # 写在后面

本文对 xnu 和 dyld 源码的分析完全属于盲人摸象，分析思路是先提出问题，然后分析源码，尝试给出自己的回



答。除了理解上可能存在偏差外，还有如下问题没有搞清楚：

- 个人感觉，`LC_UNIXTHREAD`是 `dyld` 的专有命令，但没有找到权威的说明
- 现在还能折腾出不依赖 `dyld` 的程序可执行文件吗？尝试弄了一把，但没有成功，貌似依赖 `dyld` 是 macOS 对应用程序的强制行为

更多阅读：

- [StackOverflow: What is required for a Mach-O executable to load?](#)
- [iOS 程序 main 函数之前发生了什么](#)
- [dyld: Dynamic Linking On OS X](#)
- [Dyld系列之一：\\_\\_dyld\\_start之前](#)