

# ハイパーバイザの作り方～ちゃんと理解する仮想化技術～ 第8回 Intel VT-x を用いたハイパーバイザの実装その3 「vmm.ko による VMEntry」

## はじめに

今回は、`/usr/sbin/bhyve` の初期化と VM インスタンスの実行機能の実装について解説しました。今回は `vmm.ko` が `VM_RUN ioctl` を受け取ってから `VMEntry` するまでの処理を解説します。

## 解説対象のソースコードについて

本連載では、FreeBSD-CURRENT に実装されている BHyVe のソースコードを解説しています。このソースコードは、FreeBSD の Subversion リポジトリから取得できます。リビジョンは `r245673` を用いています。

お手持ちの PC に Subversion をインストールし、次のようなコマンドでソースコードを取得してください。

```
svn co -r245673 svn://svn.freebsd.org/base/head src
```

## `/usr/sbin/bhyve` による仮想 CPU の実行処理の復習

`/usr/sbin/bhyve` は仮想 CPU の数だけスレッドを起動し、それぞれのスレッドが `/dev/vmm/${name}` に対して `VM_RUN ioctl` を発行します (図 1)。 `vmm.ko` は `ioctl` を受けて CPU を VMX non root mode へ切り替えゲスト OS を実行します (VMEntry)。

VMX non root mode でハイパーバイザの介入が必要な何らかのイベントが発生すると制御が `vmm.ko` へ戻され、イベントがトラップされます (VMExit)。

イベントの種類が `/usr/sbin/bhyve` でハンドルされる必要のあるものだった場合、`ioctl` はリターンされ、制御が `/usr/sbin/bhyve` へ移ります。イベントの種類が `/usr/sbin/bhyve` でハンドルされる必要のないものだった場合、`ioctl` はリターンされないままゲスト CPU の実行が再開されます。今回の記事では、`vmm.ko` に `VM_RUN ioctl` が届いてから VMX non root mode へ VMEntry するまでを見ていきます。

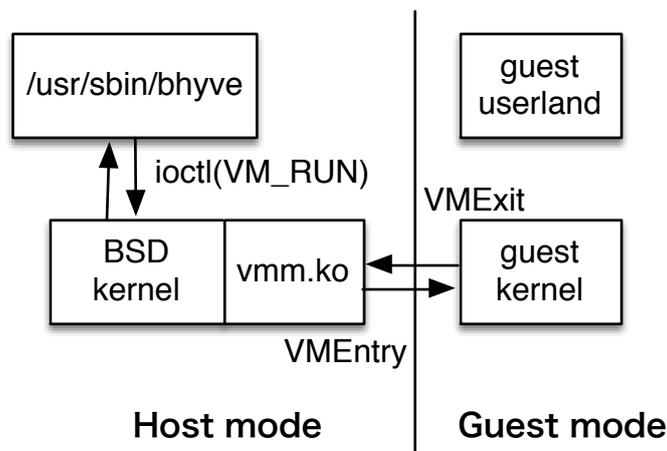


図1 VM\_RUN ioctl による仮想 CPU の実行イメージ

vmm.ko が VM\_RUN ioctl を受け取ってから VMEntry するまで

vmm.ko が VM\_RUN ioctl を受け取ってから VMEntry するまでの処理について、順を追って見ていきます。リスト1、リスト2、リスト3、リスト4にソースコードを示します。白丸の数字と黒丸の数字がありますが、ここでは白丸の数字を追って見ていきます\*1。

### VMExit 時の再開アドレス

(19) で CPU は VMX non-root mode へ切り替わりゲスト OS が実行されますが、ここから VMExit した時に CPU はどこからホスト OS の実行を再開するのでしょうか。直感的には vmlaunch の次の命令ではないかと思いますが、そうではありません。VT-x では、VMEntry 時に VMCS の GUEST\_RIP から VMX non-root mode の実行を開始し、VMExit 時に VMCS の HOST\_RIP から VMX root mode の実行を開始することになっています。GUEST\_RIP は VMExit 時に保存されますが、HOST\_RIP は VMEntry 時に保存されません。

このため、VMCS の初期化時に指定された HOST\_RIP が常に VMExit 時の再開アドレスとなります。では、VMCS の HOST\_RIP がどのように初期化されているか、順を追って見ていきます。リスト1、リスト2、リスト3、リスト4にソースコードを示します。今度は黒丸の数字を追って見ていきます。

### リスト1の解説

vmm\_dev.c は、sysctl による /dev/vmm/\${name} の作成・削除と /dev/vmm/\${name} に対する open(), close(), read(), write(), mmap(), ioctl() のハンドラを定義しています。ここでは /dev/vmm/\${name} の作

\*1 データ化における注釈: 機種依存文字を避けるため黒丸囲み数字を [], 白丸囲み数字を () に変更しています。

成と VM\_RUN ioctl についてのみ見ていきます。

## リスト 1

```
.....(省略).....
137: static int
138: vmmdev_ioctl(struct cdev *cdev, u_long cmd, caddr_t data, int fflag,
139:              struct thread *td) (1)
140: {
.....(省略).....
234:     switch(cmd) {
235:     case VM_RUN: (2)
236:         vmrun = (struct vm_run *)data;
237:         error = vm_run(sc->vm, vmrun); (3)
238:         break;
.....(省略).....
371:     }
.....(省略).....
382: }
.....(省略).....
471: static int
472: sysctl_vmm_create(SYSCTL_HANDLER_ARGS) [1]
473: {
.....(省略).....
490:     vm = vm_create(buf); [2]
517: }
```

- (1) vmmdev\_ioctl は /dev/vmm/\${name} の ioctl ハンドラ。
- (2) /usr/sbin/bhyve から送られてきた VM\_RUN ioctl を受け取る。
- (3) vm\_run() を呼ぶ。
- [1] hw.vmm.create sysctl により /dev/vmm/\${name} を作成し VM インスタンスを初期化する時に呼び出される。
- [2] vm\_create を呼び出す。

## リスト 2 の解説

vmm.c は、IntelVT-x と AMD-V の 2 つの異なるハードウェア仮想化支援機能のラッパー関数を提供しています (このリビジョンではラッパーのみが実装されており、AMD-V の実装は行われていません)。Intel/AMD 両アーキテクチャ向けの各関数は vmm\_ops 構造体で抽象化され、207~210 行目のコード CPU を判定して

どちらのアーキテクチャの関数群を使用するかを決定しています。

## リスト 2

```
.....(省略).....
119: static struct vmm_ops *ops;
.....(省略).....
123: #define VMINIT(vm) (ops != NULL ? (*ops->vminit)(vm): NULL) [4]
124: #define VMRUN(vmi, vcpu, rip) \
125: (ops != NULL ? (*ops->vmrun)(vmi, vcpu, rip) : ENXIO) (5)
.....(省略).....
195: static int
196: vmm_init(void)
197: {
.....(省略).....
207: if (vmm_is_intel())
208:     ops = &vmm_ops_intel;
209: else if (vmm_is_amd())
210:     ops = &vmm_ops_amd;
.....(省略).....
216: return (VMM_INIT());
217: }
.....(省略).....
261: struct vm *
262: vm_create(const char *name)
263: {
.....(省略).....
275: vm->cookie = VMINIT(vm); [3]
.....(省略).....
287: }
.....(省略).....
672: int
673: vm_run(struct vm *vm, struct vm_run *vmrun)
674: {
.....(省略).....
681: vcpuid = vmrun->cpuid;
.....(省略).....
688: rip = vmrun->rip;
.....(省略).....
701: error = VMRUN(vm->cookie, vcpuid, rip); (4)
```

.....(省略).....

757: }

- [4] VMINIT() マクロは vmm\_ops 構造体上の関数ポインタ ops->vminit を呼び出す。
- (5) VMRUN() マクロは vmm\_ops 構造体上の関数ポインタ ops->vmrun を呼び出す。
- [3] vm\_create() は VMINIT() マクロを呼び出す。
- (4) vm\_run() は VMRUN() マクロを呼び出す。

### リスト 3 の解説

intel/ディレクトリには Intel VT-x に依存したコード群が置かれています。vmx.c はその中心的なコードで、vmm.c で登場した vmm\_ops\_intel もここで定義されています。

### リスト 3

.....(省略).....

666: static void \*

667: vmx\_vminit(struct vm \*vm) [6]

668: {

.....(省略).....

725: for (i = 0; i < VM\_MAXCPU; i++) { [7]

.....(省略).....

735: error = vmcs\_set\_defaults(&vmx->vmcs[i], [8]

736: (u\_long)vmx\_longjmp,

737: (u\_long)&vmx->ctx[i],

738: vtophys(vmx->pml4ept),

739: pinbased\_ctls,

740: procbased\_ctls,

741: procbased\_ctls2,

742: exit\_ctls, entry\_ctls,

743: vtophys(vmx->msr\_bitmap),

744: vpid);

.....(省略).....

770: }

771:

772: return (vmx);

773: }

.....(省略).....

1354: static int

```

1355: vmx_run(void *arg, int vcpu, register_t rip) (7)
1356: {
.....(省略).....
1366: vmxctx = &vmx->ctx[vcpu];
.....(省略).....
1375: VMPTRLD(vmcs);
.....(省略).....
1385: if ((error = vmwrite(VMCS_HOST_CR3, rcr3())) != 0)
1386:     panic("vmx_run: error %d writing to VMCS_HOST_CR3", error);
1387:
1388: if ((error = vmwrite(VMCS_GUEST_RIP, rip)) != 0) (8)
1389:     panic("vmx_run: error %d writing to VMCS_GUEST_RIP", error);
1390:
1391: if ((error = vmx_set_pcpu_defaults(vmx, vcpu)) != 0)
1392:     panic("vmx_run: error %d setting up pcpu defaults", error);
1393:
1394: do { (9)
1395:     lapic_timer_tick(vmx->vm, vcpu);
1396:     vmx_inject_interrupts(vmx, vcpu);
1397:     vmx_run_trace(vmx, vcpu);
1398:     rc = vmx_setjmp(vmxctx); (10)
.....(省略).....
1402:     switch (rc) {
1403:     case VMX_RETURN_DIRECT: (12)
1404:         if (vmxctx->launched == 0) { (13)
1405:             vmxctx->launched = 1;
1406:             vmx_launch(vmxctx); (14)
1407:         } else
1408:             vmx_resume(vmxctx);
1409:         panic("vmx_launch/resume should not return");
1410:         break;
.....(省略).....
1458:     } while (handled);
.....(省略).....
1480:     VMCLEAR(vmcs);
1481:     return (0);
.....(省略).....
1490: }
.....(省略).....
1830: struct vmm_ops vmm_ops_intel = {

```

```

1831:  vmx_init,
1832:  vmx_cleanup,
1833:  vmx_vminit,                                [5]
1834:  vmx_run,                                    (6)
1835:  vmx_vmcleanup,
1836:  ept_vmmmap_set,
1837:  ept_vmmmap_get,
1838:  vmx_getreg,
1839:  vmx_setreg,
1840:  vmx_getdesc,
1841:  vmx_setdesc,
1842:  vmx_inject,
1843:  vmx_getcap,
1844:  vmx_setcap
1845:  };

```

- [6] 結果として、`vm_create` は `vmx_vminit` が呼び出される。
- [7] `vmx_vminit` では仮想 CPU ごとの VMCS の初期化処理が行われる。その過程で幾つかの関数が呼び出されるが、ここでは `vmcs_set_defaults` にのみ着目する。
- [8] `vmcs_set_defaults` の第二引数に `vmx_longjmp` を指定して呼んでいる。
- (7) 結果として、`VM_RUN ioctl` は `vmx_run` 内で実際に処理される。
- (8) VMCS にゲストの RIP レジスタをセットする。
- (9) ユーザランドでハンドルしなければならないイベントが来るまでカーネル内でループし、`VMEEntry` を繰り返す。
- (10) アセンブリコードの `vmx_setjmp` を呼び出し、`vmxctx` へホストレジスタを退避、`VMX_RETURN_DIRECT` がリターンされる。
- (12) `rc` は `VMX_RETURN_DIRECT`
- (13) 1 度目のループでは `launched == 0` で `vmx_launch` が呼ばれる。二度目以降は `vmx_resume` が呼ばれる。
- (14) アセンブリコードの `vmx_launch` を呼び出して VMX non-root mode へ CPU を切り替える。
- [5] `ops->vminit` は `vmx_vminit` を指している。
- (6) `ops->vmrun` は `vmx_run` を指している。

#### リスト 4 の解説

`vmcs.c` は VMCS の設定に関するコードを提供しています。ここでは `HOST_RIP` の書き込みに注目しています。なお、`vmwrite` を行う前に `vmptlrd` 命令を発行していますが、これは CPU へ VMCS ポインタをセットして VMCS へアクセス可能にするためです。同様に、`vmwrite` を行った後に `vmclear` 命令を発行していますが、これは変更された VMCS をメモリヘライトバックさせるためです。

#### リスト 4

```
.....(省略).....
309:  int
310:  vmcs_set_defaults(struct vmcs *vmcs,
311:      u_long host_rip, u_long host_rsp, u_long ept_pml4,
312:      uint32_t pinbased_ctls, uint32_t procbased_ctls,
313:      uint32_t procbased_ctls2, uint32_t exit_ctls,
314:      uint32_t entry_ctls, u_long msr_bitmap, uint16_t vpid)
315:  {
.....(省略).....
325:  /*
326:   * Make sure we have a "current" VMCS to work with.
327:   */
328:  VMPTRLD(vmcs);
.....(省略).....
416:  /* instruction pointer */
417:  if ((error = vmwrite(VMCS_HOST_RIP, host_rip)) != 0)          [9]
418:      goto done;
.....(省略).....
446:  VMCLEAR(vmcs);
447:  return (error);
448: }
```

- [9] VMCS の HOST\_RIP に host\_rip を指定している。  
vmx\_vmunit では vmx\_longjmp が指定されているため、結果として VMExit すると常に vmx\_longjmp から再開される事となる。

#### リスト 5 の解説

vmx\_support.S は C 言語で記述できない、コンテキストの退避/復帰や VT-x 拡張命令の発行などのコードを提供しています。ここでは、ホストレジスタの退避 (vmx\_setjmp) と VMEntry (vmx\_launch) の処理について見えています。

#### リスト 5

```
.....(省略).....
69:  #define  VMX_GUEST_RESTORE          \          (17)
```

```

70:  movq    %rdi,%rsp;                \
71:  movq    VMXCTX_GUEST_CR2(%rdi),%rsi; \
72:  movq    %rsi,%cr2;                \
73:  movq    VMXCTX_GUEST_RSI(%rdi),%rsi; \
74:  movq    VMXCTX_GUEST_RDX(%rdi),%rdx; \
75:  movq    VMXCTX_GUEST_RCX(%rdi),%rcx; \
76:  movq    VMXCTX_GUEST_R8(%rdi),%r8;  \
77:  movq    VMXCTX_GUEST_R9(%rdi),%r9;  \
78:  movq    VMXCTX_GUEST_RAX(%rdi),%rax; \
79:  movq    VMXCTX_GUEST_RBX(%rdi),%rbx; \
80:  movq    VMXCTX_GUEST_RBP(%rdi),%rbp; \
81:  movq    VMXCTX_GUEST_R10(%rdi),%r10; \
82:  movq    VMXCTX_GUEST_R11(%rdi),%r11; \
83:  movq    VMXCTX_GUEST_R12(%rdi),%r12; \
84:  movq    VMXCTX_GUEST_R13(%rdi),%r13; \
85:  movq    VMXCTX_GUEST_R14(%rdi),%r14; \
86:  movq    VMXCTX_GUEST_R15(%rdi),%r15; \
87:  movq    VMXCTX_GUEST_RDI(%rdi),%rdi; /* restore rdi the last */
88:
89:  #define VM_INSTRUCTION_ERROR(reg) \
90:  jnc     1f;                        \
91:  movl    $VM_FAIL_INVALID,reg;      /* CF is set */ \
92:  jmp     3f;                        \
93:  1:  jnz     2f;                        \
94:  movl    $VM_FAIL_VALID,reg;        /* ZF is set */ \
95:  jmp     3f;                        \
96:  2:  movl    $VM_SUCCESS,reg;         \
97:  3:  movl    reg,VMXCTX_LAUNCH_ERROR(%rsp)
.....(省略).....
107: ENTRY(vmx_setjmp)                (11)
108:  movq    (%rsp),%rax                /* return address */
109:  movq    %r15,VMXCTX_HOST_R15(%rdi)
110:  movq    %r14,VMXCTX_HOST_R14(%rdi)
111:  movq    %r13,VMXCTX_HOST_R13(%rdi)
112:  movq    %r12,VMXCTX_HOST_R12(%rdi)
113:  movq    %rbp,VMXCTX_HOST_RBP(%rdi)
114:  movq    %rsp,VMXCTX_HOST_RSP(%rdi)
115:  movq    %rbx,VMXCTX_HOST_RBX(%rdi)
116:  movq    %rax,VMXCTX_HOST_RIP(%rdi)
117:

```

```

118:  /*
119:   * XXX save host debug registers
120:   */
121:  movl    $VMX_RETURN_DIRECT,%eax
122:  ret
123:  END(vmx_setjmp)
.....(省略).....
223:  ENTRY(vmx_launch)                (15)
224:   VMX_DISABLE_INTERRUPTS
225:
226:   VMX_CHECK_AST
227:
228:  /*
229:   * Restore guest state that is not automatically loaded from the vmcs.
230:   */
231:   VMX_GUEST_RESTORE                (16)
232:
233:   vmlaunch                          (18)
234:
235:  /*
236:   * Capture the reason why vmlaunch failed.
237:   */
238:   VM_INSTRUCTION_ERROR(%eax)       (19)
239:
240:  /* Return via vmx_setjmp with return value of VMX_RETURN_VMLAUNCH */
241:  movq    %rsp,%rdi
242:  movq    $VMX_RETURN_VMLAUNCH,%rsi
243:
244:  addq    $VMXCTX_TMPSTKTOP,%rsp
245:  callq   vmx_return
246:  END(vmx_launch)

```

- (17) vmxctx 上のゲストレジスタ値を実レジスタに展開。  
これらのレジスタは VMEntry/VMExit 時に VMCS からセーブ・リストアされないのでハイパーバイザがケアする必要がある。
- (11) vmctx (VMCS ではない) にホストレジスタを退避して VMX\_RETURN\_DIRECT をリターンする。
- (15) ゲストレジスタをリストアして VMEntry する。
- (16) ゲストレジスタリストアを行うマクロを展開。

- (18) `vmlaunch` 命令で VMX non-root mode へ VMEntry する。
- (19) ここには VMEntry が失敗したときのみ到達する。  
正常に VMEntry したのち VMExit した場合は、前述の通り `vmx_longjmp` へジャンプする。

## まとめ

`vmm.ko` が `VM_RUN ioctl` を受け取ってから VMEntry するまでにどのような処理が行われているかについて、ソースコードを解説しました。次回はこれに対応する VMExit の処理について見ていきます。

## ライセンス

Copyright (c) 2014 Takuya ASADA. 全ての原稿データはクリエイティブ・コモンズ 表示 - 継承 4.0 国際ライセンスの下に提供されています。