

Mint オペレーティングシステムを用いた NIC ドライバの割り込みデバッグ手法の実現

藤田 将輝¹ 乃村 能成¹

概

要：aa

aa

キーワード：メール，再利用情報，カレンダー

1. はじめに

近年，Operating System(以下，OS) の多機能化にともなって，OS のデバッグが重要となり，活発に研究されている．特に，非同期的な処理は，常に同じタイミングで発生しないため，再現が困難である．この非同期的な処理の 1 つに割り込み処理がある．割り込み処理のデバッグを支援する方法として，仮想計算機 (以下，VM) を用いたものがある．VM を用いることの利点は 2 つある．1 つは 1 台の計算機上でデバッグを支援する機構 (以下，デバッグ支援機構) とデバッグ対象の OS(以下，デバッグ対象 OS) を動作できることである．これにより，計算機を 2 台用意するためのコストを削減できる．もう 1 つは，デバッグ支援機構をデバッグ対象 OS の外部に実装できる点である．これにより，デバッグ支援機構がデバッグ対象 OS のバグの影響を受けない．デバッグ支援機構がデバッグ対象 OS へ割り込みを挿入させたり，デバッグ支援機構がデバッグ対象 OS の動作を再現したりすることで，バグを再現し，デバッグを支援する．しかし，VM を用いる場合，VM とハイパーバイザ間の処理の遷移に伴う処理負荷が存在する．このため，VM を用いたデバッグ支援環境では一定間隔で発生する割り込みや，短い間隔で発生するバグのように，処理負荷が影響する割り込み処理のデバッグが困難である．

そこで，Multiple Independent operating systems with New Technology(以下，Mint)[1] を用いたデバッグ手法が提案されている．Mint は仮想化を用いずに複数の Linux を動作できる．Mint を用いてデバッグ支援環境を構築すると，ハイパーバイザが存在しないため，処理の遷移に伴

う処理負荷も存在しなくなる．これにより，一定間隔で発生する割り込みや短い間隔で発生するバグのデバッグが可能になる．

本研究では，提案手法を用いて非同期的な割り込みが頻繁に発生する NIC ドライバを対象としたデバッグ支援環境の実装について述べる．これにより，Mint における割り込み処理のデバッグ支援環境で，割り込み処理が再現できることを示す．

2. 関連研究

2.1 VM を用いたデバッグ支援機構

OS の割り込みのデバッグを支援する環境の既存研究として VM を用いたものがある．VM を用いた割り込みデバッグ支援環境は大きく分けて 2 つある．割り込み挿入法 [2] とロギング/リプレイ手法 [3][4][5] である．これらの概要について以下で説明する．

割り込み挿入法

割り込み挿入法はデバッグ対象 OS の他に，デバッグ支援機構として，ハイパーバイザとデバッグを支援する OS(以下，デバッグ支援 OS) が走行する．ユーザがデバッグ対象 OS の割り込みを挿入したいコード位置にハイパーコールを挿入する．デバッグ対象 OS の走行時に，ハイパーコールを挿入した位置で処理がハイパーバイザに遷移する．そして，デバッグ支援 OS で割り込みに必要なデータを用意した後，デバッグ対象 OS に割り込みを発生させ，バグを再現する．これにより，デバッグを支援する．割り込み挿入法を用いた既存研究として仮想マシンモニタを用いた割り込み処理のデバッグ手法 [2] がある．これは仮想マシンモニタがデバッグ対象 OS に仮想的な割り込みを発生させ

¹ 岡山大学大学院自然科学研究科
Graduate School of Natural Science and Technology,
Okayama University

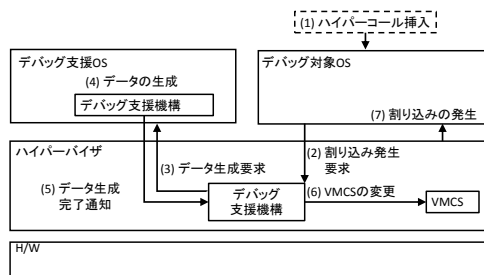


図 1 割り込み挿入法の処理流れ

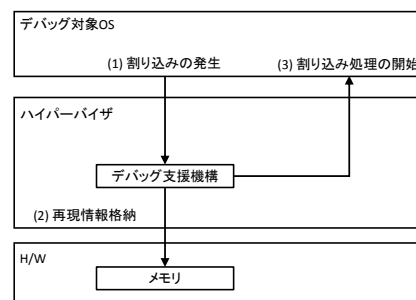


図 2 ロギングの処理流れ

るものである。

ロギング/リプレイ手法

ロギング/リプレイ手法はデバッグ対象 OS の他に、デバッグ支援機構として、ハイパーバイザが走行する。この手法はデバッグ対象 OS がバグを起こすまでの流れを保存 (ロギング) し、再現 (リプレイ) することで、デバッグを支援する。また、動作の流れを再現するための情報 (以下、再現情報) として、以下の 2 つがある。

(1) 割り込みの種類、割り込み発生アドレス、および分岐命令を経由した回数

(2) キーコードや、パケットなどのような割り込み処理で扱うデータ

ロギング/リプレイ手法を用いた既存研究として TTVM[3]、Aftersight[4] および Sesta[5] がある。TTVM は再現情報に加え、デバッグ対象 OS 側の VM の状態を保存する。Aftersight はロギングとリプレイを異なる種類のハイパーバイザで行う。Sesta はロギングを行う OS の処理を追うようにしてリプレイを行う OS を走行させる。

2.2 割り込み挿入法の処理流れ

割り込み挿入法における割り込みは、ユーザが割り込みを発生させたいコード位置にハイパーコールを挿入することで発生させる。割り込みは挿入したコード位置で発生する。この際、割り込みは Virtual Machine Control Structure (以下、VMCS) と呼ばれるデータ構造の値を書き換えることで発生させられる。デバッグ対象 OS とデバッグ支援 OS はハイパーバイザ内のデバッグ支援機構でデータの授受をする。割り込み挿入法の処理流れについて図 1 に示し、以下で説明する。

- (1) ユーザが割り込みを挿入したい位置にハイパーコールを挿入する。この際、割り込みの種類とデータを指定する。
- (2) デバッグ対象 OS に挿入したハイパーコールにより、デバッグ対象 OS がハイパーバイザのデバッグ支援機構へ割り込み発生要求を行う。その後、デバッグ対象 OS の処理を中断し、ハイパーバイザへ処理が遷移する。

- (3) ハイパーバイザのデバッグ支援機構がデバッグ支援 OS のデバッグ支援機構へ割り込みに必要なデータの生成要求を行う。
- (4) デバッグ支援 OS のデバッグ支援機構が割り込みに必要なデータを生成する。
- (5) デバッグ支援 OS のデバッグ支援機構がハイパーバイザのデバッグ支援機構へデータの生成完了を通知する。
- (6) ハイパーバイザのデバッグ支援機構が VMCS の値を変更する。これにより、処理がハイパーバイザからデバッグ対象 OS へ処理が遷移するとき割り込みが発生する。
- (7) デバッグ対象 OS へ処理が遷移し、割り込みが発生する。

このように、ハイパーバイザへの処理の遷移のため、処理負荷が発生しており、短い間隔や一定間隔の割り込み挿入が困難である。

2.3 ロギング/リプレイ手法の処理流れ

2.3.1 ロギングの処理流れ

ロギングの処理流れについて図 2 に示し、以下で説明する。

- (1) デバッグ対象 OS に割り込みが発生すると、処理を中断し、ハイパーバイザに処理が遷移する。
- (2) ハイパーバイザのデバッグ支援機構が再現情報をメモリに格納する。
- (3) ハイパーバイザからデバッグ対象 OS へ処理が遷移し、デバッグ対象 OS が中断していた割り込み処理を再開する。

2.3.2 リプレイの処理流れ

リプレイの処理流れについて図 3 に示し、以下で説明する。

- (1) ハイパーバイザのデバッグ支援機構がメモリから再現情報を取得する。
- (2) 取得した再現情報よりデバッグ対象 OS が割り込みが発生するアドレスまで命令を実行する。
- (3) ハイパーバイザのデバッグ支援機構が再現情報の分岐回数と、現在のデバッグ対象 OS の分岐回数を比較する。比較結果により、以下の処理に分岐する。

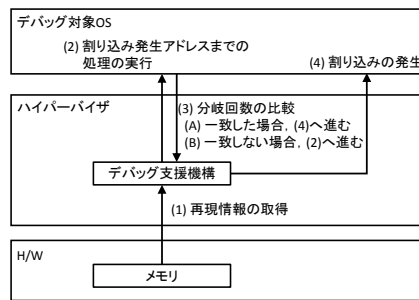


図 3 リプレイの処理流れ

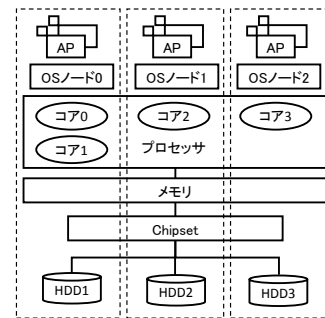


図 4 Mint の構成

- (a) 一致した場合、(4) へ進む。
- (b) 一致しない場合、(2) へ進む。

(4) デバッグ対象 OS へ割り込みが発生する。

このように、割り込みの発生タイミングを調整しようとした場合、ユーザが再現情報を指定する必要があるが、任意のタイミングの割り込み発生が困難である。また、ロギング時にハイパーバイザへ処理が遷移するため、この負荷により、ロギング中に実計算機上で発生する間隔での割り込みは発生しないと考えられる。したがって、実計算機上で発生する間隔での割り込みの再現情報が得られず、再現が困難である。

2.4 問題点

割り込み挿入法の問題点について以下で説明する。

(問題点 1) 実計算機上で発生する間隔での複数割り込みの発生が困難

割り込み挿入法では割り込みを発生させる際、OS のコードの任意の位置にハイパーコールを挿入することで割り込みを発生させる。ハイパーコールが実行されるタイミングは OS の処理速度に依存する。このため、複数の割り込みを CPU へ発生させる間隔の調整は、ハイパーコールの間隔を調整することで行う。ユーザがハイパーコールの間隔を調整することで CPU へ発生する間隔を調整することは非常に困難である。つまり、実計算機上で発生する間隔での複数の割り込み(以下、実割り込み)を発生させることが困難である。

また、ロギング/リプレイ手法の問題点について以下で説明する。

(問題点 2) 任意のタイミングでの割り込み発生が困難

ロギング/リプレイ手法は、ロギング時に発生した割り込みに対する処理をリプレイ時に確認できる。しかし、任意のタイミングで割り込みを発生させるためには、再現情報として割り込みを発生させるアドレスと分岐回数をユーザが用意しなければならない。これらの指定が困難であるため、任意のタイミングで割り込みを発生させることが困難である。

(問題点 3) 実割り込みの発生が困難

ロギング/リプレイ手法は、ロギングにおけるデバッ

グ対象 OS とハイパーバイザ間の処理の遷移や再現情報の格納による処理負荷が発生する。このため、実割り込みがロギング中に発生しないと考えられる。ロギング中に実割り込みが発生しない場合、実割り込みを再現するための再現情報を保存できない。このため、実割り込みの発生が困難である。

これらの問題点から、割り込み処理のデバッグには、デバッグ対象 OS がデバッグ支援機構の処理負荷の影響を受けない環境と任意のタイミングで割り込みを発生できる環境が必要である。また、実際の割り込み処理の再現をするため、これらの環境は実際の割り込み処理と同様の挙動をする必要がある。

3. Mint オペレーティングシステム

3.1 Mint の設計方針

Mint とは 1 台の計算機上で仮想化を用いずに計算機資源を論理分割することによって複数の Linux を動作させる方式である。Mint の設計方針として以下の 2 つが挙げられる。

- (1) 全ての Linux が相互に処理負荷の影響を抑制
- (2) 全ての Linux が入出力性能を十分に利用可能

3.2 Mint の構成

Mint では、1 台の計算機上でプロセッサ、メモリ、およびデバイスを分割し、各 OS が占有する。Mint の構成例を図 4 に示し、説明する。本稿では Mint を構成する OS を OS ノードと呼ぶ。Mint では、最初に起動する OS を OS ノード 0 とし、起動順に OS ノード 1, OS ノード 2, ... とする。

(1) プロセッサ

コア単位で分割し、各 OS ノードがコアを 1 つ以上占有する。

(2) メモリ

空間分割し、各 OS ノードが分割領域を占有する。

(3) デバイス

デバイス単位で分割し、各 OS ノードが指定されたデバイスを占有する。

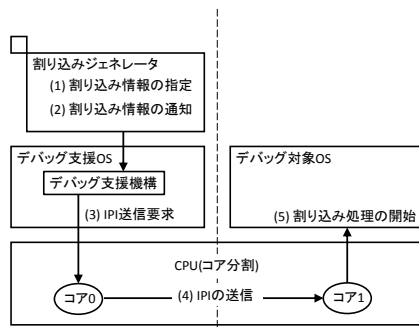


図5 Mintを用いたデバッグ支援環境の処理流れ

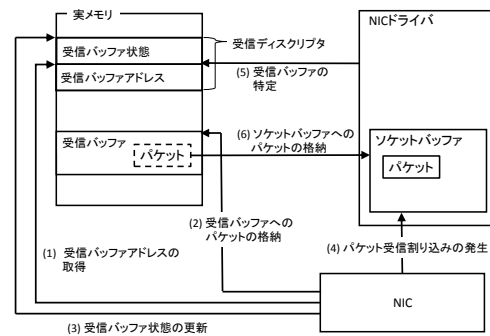


図6 NICドライバのケット受信処理流れ

3.3 Mintを用いたデバッグ支援環境

3.3.1 方針

??節に示したVMを用いた割り込みデバッグ手法の問題点を解決する手段としてのMintを用いたデバッグ支援環境の方針について以下に示し、説明する。

(方針1) 実割り込みを発生させる環境の提供

割り込みの発生間隔に依存するバグを確認するには、実割り込みを発生させる必要がある。しかし、VMを用いた既存研究では??節で述べた問題により、実割り込みの発生が困難である。そこでMintを用いた割り込み処理のデバッグ支援環境では、デバッグ対象OSへ実割り込みを発生させる環境を提供する。

(方針2) 任意のタイミングで割り込みを発生させる環境の提供

デバッグの際、デバッグ対象処理のバグの有無やバグの発生箇所を確認するために、デバッグ対象の処理を繰り返し実行する。しかし、割り込み処理は非同期な処理であるため繰り返し実行することが困難である。そこでMintを用いた割り込み処理のデバッグ支援環境では、任意のタイミングで割り込みを発生できる環境を提供する。

3.3.2 構成と処理流れ

Mintを用いたデバッグ支援環境について図5に示し、説明する。Mint上でデバッグ支援OSをOSノード0、デバッグ対象OSをOSノード1として動作させる。デバッグ支援OSはコア0を占有し、割り込みジェネレータとデバッグ支援機構を持つ。デバッグ対象OSはコア1を占有する。この構成で下記の処理を行うことにより、実割り込みを発生させる。

- (1) デバッグ支援OS上で動作するアプリケーション(以下、AP)である割り込みジェネレータを用いてユーザが割り込み情報を指定する。
- (2) 割り込みジェネレータがシステムコールを用いてデバッグ支援機構を呼び出す際、指定した割り込み情報をデバッグ支援OSのデバッグ支援環境に通知する。
- (3) デバッグ支援機構がコア0へInter-Processor Interrupt(以下、IPI)の送信要求を行う。

- (4) コア0がIPIの送信要求を受けると、コア1へIPIを送信する。
- (5) コア1がIPIを受信すると割り込み処理が開始する。

3.4 Linux改変による割り込み処理の挙動への影響

Mintでは1台の計算機上で複数のLinuxを動作させるため、各Linuxに改変を加えている[6]。この際の改変は各Linuxの起動時に認識するプロセッサ、メモリ、およびデバイスを調停するためのものである。起動終了処理のみ変更を加えており、それ以外の機能は改変前のLinuxと同様に動作する。したがって、Mintにおける割り込み処理は、改変前のLinuxの割り込み処理と同等であるといえる。

4. NICドライバの割り込みデバッグ環境の設計

4.1 目的

割り込み処理の1つに、デバイスドライバの割り込み処理がある。デバイスドライバの割り込み処理は、デバイスがOSへ非同期的に発生させる割り込みにより実行される。NICでは頻繁に通信を行なっているため、割り込み処理も頻繁に行われている。したがって、実割り込みも頻繁に発生していると考えられる。そこで、NICドライバを対象としたMintを用いた割り込みデバッグ支援環境を構築し、割り込み処理を再現できる環境を実現する。これにより、Mintにおける割り込み処理のデバッグ支援環境で、割り込み処理を再現する。

4.2 NICドライバのケット受信の流れ

本研究では例として、NICがバケットを受信した際に発生させる割り込み(以下、バケット受信割り込み)に対するNICドライバの割り込み処理のデバッグ支援環境を実装する。NICによるバケットの格納と割り込み処理について図6に示し、以下で説明する。受信バッファはNICが受信したバケットを格納するメモリ領域である。また、受信ディスクリプタは受信バッファへのアドレスと受信バッファがバケットを受信済みか否かの状態(以下、受信バッファ状態)を保持するメモリ領域である。

- (1) NIC が受信ディスクリプタから受信バッファのアドレスを取得する．これにより，NIC が受信バッファにパケットを格納可能になる．
- (2) NIC が受信バッファのアドレスをもとに，受信バッファへパケットを格納する．
- (3) NIC が受信ディスクリプタ中の受信バッファ状態を更新し，受信済み状態にする．これにより，NIC ドライバが受信バッファがパケットを受信済みか否かを判別可能になる．
- (4) NIC が NIC ドライバに割り込みを発生させる．これにより，OS が割り込み処理を開始する．
- (5) NIC ドライバが受信ディスクリプタの受信バッファ状態を確認する．これにより，受信バッファを特定する．
- (6) NIC ドライバが受信バッファからパケットを取得し，ソケットバッファへ格納する．

4.3 設計方針

Mint を用いた NIC ドライバの割り込みデバッグ支援環境の設計方針について以下に示し，説明する．

(方針 1) 実割り込みの再現

デバッグ支援 OS がデバッグ対象 OS の NIC ドライバへ実割り込みを発生させられる環境を構築する．従来のデバッグ支援環境では，(問題 1) と (問題 3) がある．そこで NIC ドライバの実割り込みを再現する．

(方針 2) NIC の動作をデバッグ支援 OS が再現

NIC ドライバの割り込み処理のデバッグを対象とするため，ハードウェア (NIC) のバグは考慮しない．したがって，NIC を用いずに割り込みデバッグ支援環境を構築する．NIC はパケットを受信バッファに格納し，受信ディスクリプタ中の受信バッファ状態を更新する．NIC を用いずに割り込みデバッグ支援環境を構築するため，デバッグ支援 OS により NIC を再現する．これにより，NIC を用いずに NIC ドライバの割り込みデバッグ支援環境を構築する．

(方針 3) 共有メモリを用いたパケットの受け渡し

NIC のパケット受信割り込みを再現するため，デバッグ対象 OS でパケットを受け取る必要がある．デバッグ対象 OS がパケットを受け取るには，入出力デバイスかメモリを用いる．しかし，本研究ではデバイスのバグを考慮しないため，入出力デバイスは用いない．そこで，デバッグ支援 OS とデバッグ対象 OS 間の共有メモリを用いる．共有メモリ上に NIC の受信バッファと受信ディスクリプタを配置することにより，デバッグ支援 OS からデバッグ対象 OS の NIC ドライバへパケットを受け渡す．

4.4 課題

それぞれの設計に対する課題について以下に示し，説明

する．また，各課題の項目の末尾にどの方針に対する課題かを示す．

(課題 1) 割り込み間隔，回数の調整 (方針 1)

実割り込みを再現するため，割り込みの間隔を調整し，連続で割り込みを発生させる必要がある．また，割り込みの間隔と回数を指定できる必要がある．

(課題 2) パケットの作成 (方針 2)

NIC ドライバのパケット受信処理を再現するため，処理させるパケットを作成する必要がある．

(課題 3) パケットの格納 (方針 2)

NIC のパケットを受信バッファに格納する機能を再現するため，デバッグ支援 OS が受信バッファにパケットを格納する必要がある．

(課題 4) 受信バッファ状態の更新 (方針 2)

NIC の受信ディスクリプタ中の受信バッファ状態を受信済み状態に書き換える機能を再現するため，デバッグ支援 OS が受信バッファ状態を書き換える必要がある．

(課題 5) 割り込みの発生 (方針 2)

NIC の NIC ドライバに割り込みを発生させる機能を再現するために，NIC 以外のものから割り込みを発生させる必要がある．

(課題 6) 割り込みハンドラの作成 (方針 2)

NIC からのパケット受信割り込みでないため，NIC ドライバ本来の割り込みハンドラは動作しない．したがって，割り込みの契機を変更する必要がある．また，変更した割り込み契機により動作する割り込みハンドラを用意する必要がある．

(課題 7) 受信バッファの作成 (方針 3)

デバッグ支援 OS が共有メモリにパケットを配置し，デバッグ対象 OS が共有メモリからパケットを取得するため，共有メモリに NIC の受信バッファを作成する必要がある．

4.5 対処

課題への対処を以下に示し，説明する．また，各対処の項目の末尾に，どの課題に対する対処かを示す．

(対処 1) 割り込みジェネレータによる指定 (課題 1)

割り込み間隔と回数をユーザが指定できるようにするため，デバッグ支援 OS 上にこれらの情報が指定できる割り込みジェネレータを AP として実装する．指定した間隔と回数で割り込みを発生させるシステムコールを発行する．

(対処 2) システムコール内でのパケットの作成 (課題 2)

NIC ドライバが処理するパケットを作成する．具体的にはパケットの種類に応じたヘッダをデータに付与する．

(対処 3) システムコールによるパケットの格納 (課題 3)

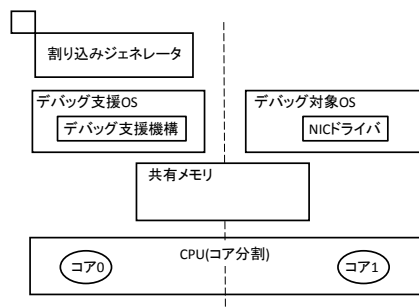


図 7 NIC ドライバのデバッグ支援環境の概要

デバッグ支援 OS のシステムコールにより、NIC の受信バッファへ (対処 2) のパケットを格納する。

(対処 4) システムコールによる受信バッファ状態の変更 (課題 4)

受信バッファ状態を書き換えるため、受信ディスクリプタを共有メモリに配置し、デバッグ支援 OS とデバッグ対象 OS の両 OS で参照可能にする。これにより、デバッグ支援 OS が受信ディスクリプタ中の受信バッファ状態を書き換え可能にする。

(対処 5) 割り込み契機として IPI を使用 (課題 5)

NIC の受信割り込みの再現として、コア間割り込みである IPI を使用する。これにより、(問題 1) と (問題 3) を解決できる。

(対処 6) IPI を契機とした割り込みハンドラ (課題 6)

割り込みの契機を IPI に変更したことにより、IPI により動作する NIC ドライバの割り込みハンドラを作成する必要がある。この割り込みハンドラはデバッグ対象 OS が占有するコアが IPI を受信すると動作し、共有メモリの受信バッファからパケットを取得し、ソケットバッファに格納する機能を持つ。この割り込みハンドラを NIC ドライバの初期化处理の中で登録し、使用可能にする。

(対処 7) 共有メモリへ受信バッファの作成 (課題 7)

共有メモリを用いてデバッグ支援 OS とデバッグ対象 OS の NIC ドライバ間でパケットを受け渡すため、NIC の受信バッファを共有メモリに作成する必要がある。このため、NIC ドライバの初期化处理内で、受信バッファのアドレスを変更し、共有メモリのアドレスにする。

4.6 NIC ドライバのデバッグ支援環境の構成と機能

Mint 上でデバッグ支援 OS を OS ノード 0、デバッグ対象 OS を OS ノード 1 として動作させる。デバッグ支援 OS はコア 0 を占有し、割り込みジェネレータとデバッグ支援機構を持つ。デバッグ対象 OS はコア 1 を占有し、NIC ドライバを持つ。また、メモリ上には両 OS がアクセスできる共有メモリ空間が存在する。割り込みジェネレータ、デバッグ支援機構、および NIC ドライバの構成と機能につ

いて図 7 に示し、以下で説明する。また、各機能の項目の末尾にどの対処に対する機能かを示す。

(1) 割り込みジェネレータ

割り込みジェネレータはデバッグ支援 OS 上で動作する AP である。割り込みジェネレータは以下の機能を持つ。

(機能 1) 割り込み情報の指定と通知 (対処 1)

デバッグ支援 OS 上で動作する AP である。この AP で割り込みの間隔、割り込みの回数を指定する機能を実装する。システムコールにより、デバッグ支援機構を呼び出す際にこの情報をデバッグ支援機構に通知する。

(2) デバッグ支援機構

デバッグ支援機構はデバッグ支援 OS が持つ機構である。これはシステムコールにより実現する。デバッグ支援機構は以下の機能を持つ。

(機能 2) パケットの作成

通知された割り込み情報により、パケットを作成する。パケットとしてデータを定義し、これにヘッダを付与することでパケットを作成する。

(機能 3) 受信バッファへのパケットの格納 (対処 3)

機能 2 で作成したパケットを共有メモリに作成された受信バッファに格納する。

(機能 4) 受信バッファ状態の更新 (対処 4)

共有メモリに配置されている受信ディスクリプタを取得し、その受信ディスクリプタ中の受信バッファ状態を書き換え、受信済み状態にする。

(機能 5) IPI の送信 (対処 5)

デバッグ支援 OS が占有しているコア 0 にコア 0 からデバッグ対象 OS が占有しているコア 1 へ IPI を送信する要求を発行する。

(3) NIC ドライバ

デバッグ対象 OS 内で動作している。また、本環境には NIC を用いないため、以下の機能を持つように改変されている。

(機能 6) 割り込みハンドラ (対処 6)

デバッグ対象 OS で動作する NIC ドライバにおいて IPI により動作し、共有メモリに作成された受信バッファからパケットを取得し、ソケットバッファに格納する割り込みハンドラである。NIC ドライバの初期化处理でこの割り込みハンドラを登録する。

(機能 7) 受信バッファの作成 (対処 7)

デバッグ対象 OS で動作する NIC ドライバの初期化处理中で受信バッファのアドレスを決定する際に、このアドレスを共有メモリのアドレスに変更する。

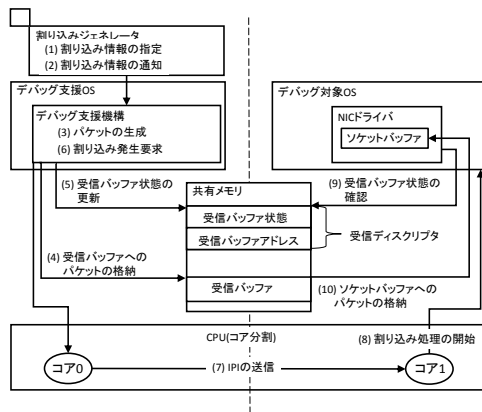


図 8 NIC ドライバのデバッグ支援環境の処理流れ

5. 実装

5.1 NIC ドライバのデバッグ支援環境の処理流れ

Mint を用いた NIC ドライバの割り込みデバッグ支援環境の処理流れを図 8 に示し、以下で説明する。

- (1) ユーザが割り込みジェネレータを用いて割り込み情報を指定する。
- (2) 割り込みジェネレータがデバッグ支援 OS のデバッグ支援機構をシステムコールを用いて呼び出す。この際 (1) で指定した割り込み情報を共に通知する。
- (3) デバッグ支援機構が割り込み情報からパケットを作成する。
- (4) デバッグ支援機構が共有メモリの受信バッファへパケットを格納する。
- (5) デバッグ支援機構が共有メモリの受信ディスクリプタの受信バッファ状態を更新する。
- (6) デバッグ支援機構がコア 0 へ IPI 送信要求を行う。
- (7) コア 0 がコア 1 へ IPI を送信する。
- (8) コア 1 が IPI を受信すると、デバッグ対象 OS の割り込みハンドラが動作する。
- (9) NIC ドライバが共有メモリの受信ディスクリプタ中の受信バッファ状態を確認する。
- (10) NIC ドライバが共有メモリの受信バッファからパケットを取得し、ソケットバッファに格納する。

5.2 必要な機能の実現

5.2.1 割り込み情報の通知

割り込みジェネレータをデバッグ支援 OS 上で動作する AP として実装する。割り込みジェネレータでは割り込みを発生させる際の情報を指定する。具体的には、割り込みの種類、割り込みの間隔、および回数である。システムコールを用いてデバッグ支援機構を呼び出す際に、これらの情報を共に通知する。

5.2.2 パケットの作成

デバッグ支援機構が NIC ドライバに割り込み処理をさ

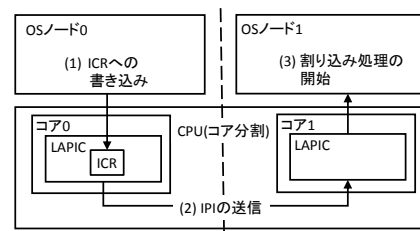


図 9 IPI の送信

せるためにパケットを作成する。パケットの種類は、UDP としている。パケットの種類に応じたヘッダをデータに付与することでパケットを作成する。

5.2.3 受信バッファへのパケットの格納

Mint の共有メモリを利用してパケットの受け渡しを実現する。デバッグ支援機構において、作成されたパケットを共有メモリの受信バッファに格納する。共有メモリへのパケットの格納はシステムコールとして定義されたデバッグ支援機構によって実現する。

5.2.4 受信バッファ状態の更新

受信バッファに関する情報は受信ディスクリプタが保持している。具体的には受信バッファのアドレス、および受信バッファ状態を保持している。NIC ドライバはパケットの受信処理を行う際、以下の流れでパケットを取得する。

- (1) NIC ドライバが受信ディスクリプタ中の受信バッファ状態を確認する。
- (2) 受信バッファ状態が受信済み状態ならば NIC ドライバは受信ディスクリプタから受信バッファのアドレスを取得する。
- (3) NIC ドライバが取得した受信バッファのアドレスから受信バッファにアクセスし、パケットを取得する。

本来は NIC がパケットを受信バッファに格納した際にこの受信バッファ状態を変更する。本環境では NIC を使用せず、デバッグ支援 OS が NIC の動作を再現する。このため、デバッグ支援 OS のデバッグ支援機構が共有メモリにパケットを格納した際にこの受信バッファ状態を更新する。また、デバッグ支援 OS が受信ディスクリプタを参照可能にするため、共有メモリに受信ディスクリプタを配置する必要がある。そこで、NIC ドライバの初期化処理中の受信ディスクリプタのアドレスを決定する処理中で共有メモリのアドレスに変更する。これにより、共有メモリに受信ディスクリプタが作成される。

5.2.5 IPI の送信

NIC を用いずにデバッグ対象 OS に割り込みを発生させるため、IPI を用いる。デバッグ支援 OS でシステムコールとして定義されているデバッグ支援機構がデバッグ支援 OS が占有しているコアに IPI の送信要求を発行する。これをコアが受け取ることで IPI が送信される。デバッグ対象 OS で登録した割り込みハンドラのベクタ番号を IPI で

指定することで登録した割り込みハンドラが動作する．IPIを送信する際の流れを図9に示し、以下で説明する．

- (1) コアの持つ LAPIC(割り込みコントローラ) 中の ICR という IPI 送信用のレジスタに、ベクタ番号と LAPIC ID を書き込む．
- (2) LAPIC ID を参照し、この ID を持つコアへ IPI を送信する．
- (3) コアが IPI を受信すると、指定したベクタ番号に対応した割り込みハンドラが動作する．

5.2.6 共有メモリからパケットを取得する割り込みハンドラ

割り込みの契機を変更したことにより、NIC ドライバの割り込みハンドラを変更する必要がある．このため、IPIにより動作し、共有メモリの受信バッファからパケットを取得し、NIC ドライバのソケットバッファに格納する割り込みハンドラを作成する．IPI を受信してから NIC ドライバのソケットバッファにパケットを格納するまでの流れを以下に示し、説明する．

- (1) デバッグ対象 OS が占有するコア 1 が IPI を受信する．
- (2) 割り込みハンドラが動作し、共有メモリの受信ディスクリプタ内の受信バッファ状態を確認する．
- (3) 受信バッファ状態が受信済みの状態であれば、受信済みである受信バッファのアドレスの受信バッファからパケットを取得し、ソケットバッファに格納する．

作成した割り込みハンドラを利用するには、割り込みハンドラを登録する必要がある．したがって NIC ドライバの初期化処理中で作成したハンドラを登録する．この際、NIC ドライバのプライベート構造体を参照できるようにするため、NIC ドライバの初期化処理の関数内で NIC のデバイス構造体を指定して登録する．

5.2.7 受信バッファの作成

Mint の共有メモリを用いてデバッグ支援 OS からデバッグ対象 OS の NIC ドライバへパケットを受け渡すために、共有メモリに NIC の受信バッファを作成する必要がある．これを実現するため、NIC ドライバの初期化処理中の受信バッファのアドレスを決定する処理内で共有メモリのアドレスに変更する．これにより、共有メモリに受信バッファが作成される．

6. 評価

6.1 目的

Mint を用いた NIC ドライバの割り込みデバッグ支援環境について評価する．具体的には、本環境を用いて、デバッグ支援機構を連続で動作させ、連続でパケットを処理させることにより、どの程度の通信量を実現できているかを測定し、評価する．

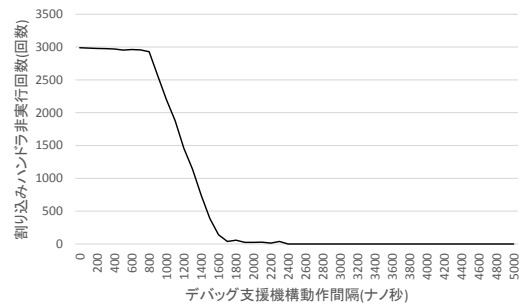


図 10 デバッグ支援機構の動作間隔と割り込みハンドラ実行回数

6.2 割り込み間隔の評価

6.2.1 方法

パケットのサイズと IPI の送信間隔を調整し、連続でデバッグ支援機構を呼び出し、デバッグ対象 OS が正常に処理できる回数を測定した．正常に処理できた回数、パケットのサイズ、および動作にかかった時間から通信量を求めた．デバッグ支援機構を呼び出す間隔を調整し、デバッグ支援機構を 3000 回連続で呼び出し、動作しなかった割り込みハンドラの数を出力させる．具体的には、1 サイクルにおけるデバッグ支援機構の実行回数、スタート時の実行間隔、1 サイクルごとに増加させる実行間隔、およびサイクル数を指定し、デバッグ支援機構を呼び出す割り込みジェネレータをデバッグ支援 OS 上で動作させた．割り込みジェネレータが動作すると、デバッグ支援機構がパケットを共有メモリに配置し、IPI を送信する．これにより、デバッグ対象 OS の NIC ドライバで割り込みハンドラが動作する．割り込みハンドラが実行されると、NIC ドライバがパケットをソケットバッファに格納し、ネットワーク層に送信される．この際、グローバル変数として定義されたカウンタの値が更新される．更新した値を共有メモリに配置する．3000 回のループが終了すると割り込みジェネレータで共有メモリからカウンタの値を取得し、このカウンタの値とループ回数である 3000 との差分をとる．この差分が動作しなかった割り込みハンドラの数である．デバッグ支援機構の動作間隔と動作しなかった割り込みハンドラの数を出力し、どの程度の間隔ならば全てのデバッグ支援機構に対し、割り込みハンドラが動作するかを評価する．今回はデバッグ支援機構の動作間隔は 0ns から始め、1 サイクルごとに 100ns 増加させた．これを 2000 サイクル動作させた．なお、パケットは UDP を用いた．サイズは 1052B である．これはデータ部の 1024B とヘッダ部の 28B を合わせたものである．受信バッファのサイズは 16384B であるため、パケットのサイズはこれ以内とした．

6.2.2 結果と考察

結果について図 10 に示し、以下で説明する．デバッグ支援機構の動作間隔が 0ns から 800ns の際は、割り込みハンドラの動作回数にほとんど変化がない．デバッグ支援機構の動作間隔が 0ns の際は、動作しなかった割り込みハ

ンドラが 2989 回である．デバッグ支援機構の動作間隔が 800ns の際は，動作しなかった割り込みハンドラが 2928 回である．また，800ns から 1600ns の際は，デバッグ支援機構の動作間隔の増加にともない，1 次関数的に減少している．800ns から 1600ns の際は，動作間隔を 100ns 増加させるごとに動作しない割り込みハンドラの回数が約 400 回減少している．動作間隔が 2400ns 以降になると全てのデバッグ支援機構に対し，割り込みハンドラが動作している．1700ns から 2300ns の際は，動作しなかった割り込みハンドラの回数は 30 回前後である．2400ns で動作しなかった割り込みハンドラは初めて 0 回となり，それ以降も 0 回である．このことから 2400ns 以上の間隔で，連続の割り込みを発生させられることがわかる．

7. おわりに

本稿では Mint を用いた NIC ドライバの割り込みデバッグ手法について述べた．まず既存研究である VM を用いた OS の割り込みデバッグ手法と問題点について述べた．次に Mint と Mint を用いた割り込みデバッグ手法について述べた．次に，Mint を用いた NIC ドライバの割り込みデバッグ環境の方針，課題，対処，および必要な機能について述べた．そして，Mint を用いた割り込みデバッグ環境の実装について述べた．最後に Mint を用いた割り込みデバッグ環境の評価について述べた．

Mint を用いた NIC ドライバの割り込みデバッグ環境では，実割り込みを発生させられる環境と，NIC を用いずパケットを授受する環境を提供する．設計の課題として，割り込み間隔と回数の調整，パケットの作成，パケットの格納，受信バッファ状態の更新，割り込み契機の変更，割り込みハンドラの作成，および受信バッファの作成を示した．これらの対処として，割り込みジェネレータの作成，デバッグ支援機構の作成，IPI の送信，および NIC ドライバの改変を示した．

本研究では NIC のパケット受信処理に対する NIC ドライバの割り込み処理をデバッグ対象とした．これを実現する機能として，割り込みジェネレータ，パケットの作成，受信バッファへのパケットの格納，受信バッファ状態の更新，IPI の送信，割り込みハンドラ，および受信バッファの作成について示した．これらの機能の内，割り込みジェネレータはデバッグ支援 OS 上で動作する AP として実装し，割り込み情報を指定してデバッグ支援機構に通知することを示した．パケットの作成，受信バッファへのパケットの格納，受信バッファ状態の更新，および IPI の送信についてはデバッグ支援機構の機能として動作するもので，システムコールとして実装することを示した．割り込みハンドラ，および受信バッファの作成については NIC ドライバを改変し，実現することを示した．実装した環境を動作させることにより，ネットワーク層で破棄されたパケットを

確認したため，本環境において割り込み処理を再現できたことを確認した．また，実装した本環境において，2400ns 以上の間隔ならば，連続して割り込み処理を再現できることを示した．

謝辞 本研究の一部は，科学研究費補助金・基盤研究(C)(課題番号: 26330224) による研究費を得て実施した．

参考文献

- [1] 千崎良太，中原大貴，牛尾 裕，片岡哲也，栗田祐一，乃村能成，谷口秀夫：マルチコアにおいて複数の Linux カーネルを走行させる Mint オペレーティングシステムの設計と評価，電子情報通信学会技術研究報告書，Vol. 110, No. 278, pp. 29–34 (2010).
- [2] 宮原俊介，吉村 剛，山田浩史，河野健二：仮想マシンモニタを用いた割り込み処理のデバッグ手法，情報処理学会研究報告，Vol. 2013-OS-124, No. 6, pp. 1–8 (2013).
- [3] Samuel, T.K., George, W.D. and M.C., P.: Debugging operating systems with time-travelling virtual machines, *Proceedings of The USENIX Annual Technical Conference*, pp. 1–15 (2005).
- [4] Jim, C., Tal, G., Peter and M.C.: Decoupling dynamic program analysis from execution in virtual environments, *USENIX 2008 Annual Technical Conference*, pp. 1–14 (2008).
- [5] 川崎 仁，追川修一：SMP を利用した Primary/Backup モデルによるリブレイ環境の構築，情報処理学会研究報告，Vol. 2010-OS-113, No. 12, pp. 1–8 (2010).
- [6] 北川初音，乃村能成，谷口秀夫：Mint: Linux をベースとした複数 OS 混載方式の提案，情報処理学会研究報告，Vol. 2013-OS-126, No. 17, pp. 1–8 (2013).