

一時的プロファイルによるホットパス検出法の精度とオーバーヘッドの検討

加藤 文彦 野中 雄一 青木 政人 大津 金光 横田 隆史 馬場 敬信 †
宇都宮大学工学部情報工学科 ‡

1 はじめに

実行時にプログラムの挙動が変化する場合、コンパイラによる静的な最適化処理には限界がある。その場合、実行時にパスの挙動を調べてホットパスを検出し、その情報を基に動的に最適化を行うことで速度向上の可能性が出てくる。この時、正確でかつ低オーバーヘッドなプロファイリングを行うことが必要となる。しかし、正確なパスプロファイルを行う手法の中では比較的オーバーヘッドが小さい Efficient Path Profiling^[1]を用いても、オーバーヘッドが 100%程度になる場合があり、この両者にはトレードオフが存在する。

本研究では、プロファイルコードを含んだコードと含まないコードを状況に応じて切り替えることでオーバーヘッドを削減するプロファイリング手法“一時的プロファイル”を提案し、その手法の有用性について検討する。

2 パスプロファイル

2.1 一時的プロファイル

一時的プロファイルとは、Ephemeral Instrumentation^[2]を他のプロファイル手法に応用したものである。

初めに、プログラムを関数単位に分割し、それぞれに対しプロファイル用のコードを挿入したコードと、元のコードの両方を用意する。パスをカウントした回数を測定し、それが閾値 UT を超えた場合元のプログラムを実行する。これを unhook と定義する。そして、一定間隔 RI 毎に割り込みを掛けてパスカウントの総数をリセットし、再びプロファイルコード入りのコードを実行させる。これを rehook と定義する。unhook されてから rehook されるまでは元のコードを実行するため、プロファイルコードを実行する時間を減らすことができ、それによるオーバーヘッドの削減が期待できる。

2.2 Efficient Path Profiling

パスプロファイル手法である Efficient Path Profiling(EPP)は、ソフトウェアのみでパスプロファイリングを行う手法のひとつであり、最小限の基本ブロック間にカウンタを挿入してパスの番号付けを行い、それ

によって、低オーバーヘッドで完全なプロファイリングを行うことができる。

その適用例を図1に示す。図の四角の部分にはカウンタを挿入した部分を示し、隣に行った処理が記されている。r の式で書かれている部分を通る度に、パスの番号を示すカウンタ r を加算し、バックエッジもしくは関数の呼び戻し部分で r で示される番号のパスの実行回数のカウントを行う。

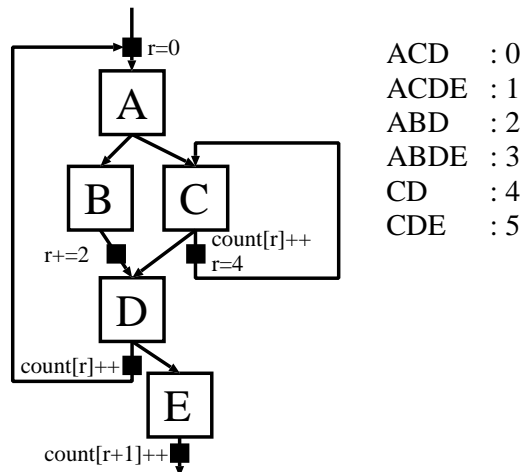


図 1. EPP の適用例

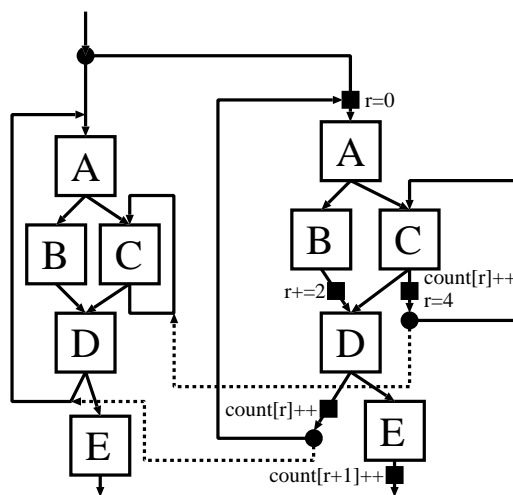


図 2. 一時的プロファイルの EPP への適用例

2.3 一時的プロファイル法による EPP

EPP を用いたプロファイルコードに対して一時的プロファイルの適用した例を、図2に示す。一時的プロファイルによって追加されたコードは、図中の黒丸の

A consideration of the accuracy and overhead of hot path detection by temporary profiling

† Fumihiko Katou, Yuuichi Nonaka, Masato Aoki, Kanemitsu Ootsu, Takashi Yokota and Takanobu Baba

‡ Department of Information Science, Faculty of Engineering, Utsunomiya University

部分である。

初めに、関数の先頭部分で関数内のパスのカウンタの合計が UT 以下の場合 EPP を適用したコードに岐し、そうでなければ元のコードを実行する。そして、EPP を適用したコードの中のバックエッジ部分に、パスをカウントした回数の合計をカウントし、それが UT に達したときは、図の破線で示されている元のコードの対応する部分へと岐を行う。

3 評価

3.1 評価方法

一時的プロファイルを用いることで、EPP と比べオーバーヘッドやパスの検出結果がどう変化するかを調べるため、以下の条件で評価を行った。評価プログラムには、要素数 1000 の乱数 (0~999) を昇順にソートするクイックソートのプログラムを用い、一時的プロファイルの再びプロファイルを取り始める間隔 RI を 1000000 クロックとし、プロファイルを取るのを止める閾値 UT を 50, 100, 500, 1000, 5000, 10000 と変化させた。

3.2 評価結果

閾値 UT ごとのオーバーヘッドは図 3 のようになった。ここで言うオーバーヘッドは次式のように定義する。

$$\text{オーバーヘッド} = \frac{\text{プロファイルを取るプログラムの実行サイクル数} - \text{元のプログラムの実行サイクル数}}{\text{元のプログラムの実行サイクル数}} \times 100(\%)$$

EPP では 26.5% ものオーバーヘッドが発生するのに対し、一時的プロファイルでは、2.6%~52.8% となった。

このことから、閾値を低くすることで、オーバーヘッドを低く抑えられることが分かる。しかし、閾値を大きくしていくと、一時的プロファイルではプロファイルを取っていないにもかかわらず、プロファイルを取ることによって EPP よりもオーバーヘッドが大きくなってしまふ。

これは、一時的プロファイルでは EPP と比べて、EPP を適用したプログラムと元のプログラムを切り替えるコードや、関数内のパスカウント数の総数をカウントするコードが増えているためであると考えられる。

次に、実行頻度は次式のように定義し、EPP において実行頻度が高かった 6 種類のパスについて、閾値を変化させたときの実行頻度を図 4 に示す。

$$\text{実行頻度} = \frac{\text{パスのカウント数}}{\text{全パスのカウント数の総数}} \times 100(\%)$$

図は各パスについて左から、EPP, 一時的プロファイルの閾値 50, 100, 500, 1000, 5000, 10000 の実行頻度となっている。

この図から、閾値が 50 や 100 の場合、半数のパスが検出できていないことが分かる。しかし、閾値が 500, 1000 のときは Path57 の実行頻度が、EPP では 12.9% であ

るのに対し、それぞれ 1.6%, 1.9% と低くなっているものの、そのパスが比較的頻繁に実行されていることは分かるため、大体の傾向はつかめていると言える。

以上のことから、一時的プロファイルは、閾値を適切な値に設定することである程度の精度を保ったまま、オーバーヘッドの削減が可能であると言える。

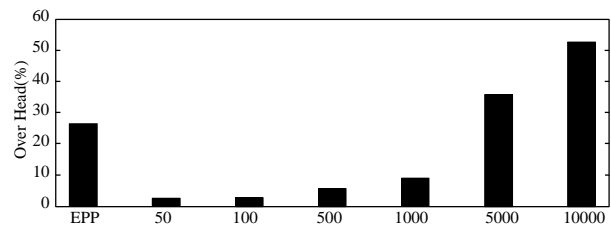


図 3. オーバーヘッドの変化

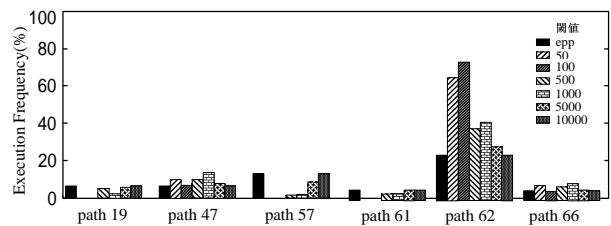


図 4. ホットパス検出精度の変化

4 おわりに

本稿では、プロファイルコードの付加されたプログラムと元のプログラムを実行時に切り替える一時的プロファイルを提案し、それを既存のパスプロファイルアルゴリズムである EPP に適用することで、オーバーヘッドを大幅に削減できる事を示した。

今後の課題として、様々なプログラムに対して提案手法を試し、閾値や割り込みの間隔をどのように設定すると有効か検討することが挙げられる。また、本手法では、関数の中を実行している時に rehook が行われた場合、その関数から一度戻って再び呼び出すまでプロファイルが行われないため、一度呼び出すと長い時間実行するような関数では、プロファイルがほとんど行われないといった問題があり、提案手法のアルゴリズムの改良が必要であると考えられる。

謝辞 本研究は、一部日本学術振興会科学研究費補助金 (基盤研究 (B)14380135, 同 (C)14580362, 若手研究 14780186) の援助による。

参考文献

- [1] Thomas Ball, and James Larus, "Efficient Path Profiling," Proc. of the 29th annual IEEE /ACM international symposium on Microarchitecture (MICRO-29), pp.46-57, December 1996
- [2] Omri Traub, Stuart Schechter, and Michael D. Smith, "Ephemeral Instrumentation for Lightweight Program Profiling," <http://www.eecs.harvard.edu/hube/publications/muck.pdf>, June 2000.