

Energy-Efficient Algorithms

1. 研究分野

可逆コンピューティング
—可逆アルゴリズム
—半可逆

2. 目的

コンピュータのエネルギー効率を改善するために、アルゴリズムのエネルギー効率を考える必要がある。この論文では、アルゴリズムのエネルギー使用量を見積もるための方法を考え、いくつかの基本的なアルゴリズム(非可逆・可逆・半可逆)について、そのエネルギー使用量を見積もる。

3. 背景

コンピュータのエネルギー効率は、コンピュータにおいて重要な要素である。エネルギー効率の良いコンピュータでは、備えるバッテリーの容量を抑え、軽量化することが可能である。また、CPUの計算による発熱にも関わる。可逆計算を用いたコンピュータは、計算による熱の発生を防ぐことができる。可逆的な要素を組み込んだプロセッサは実用化されており、実際にエネルギー効率の改善が認められている。

コンピュータのエネルギー効率を改善する上で、アルゴリズムのエネルギー使用量(非可逆・可逆問わず)を考える必要がある。非可逆なアルゴリズムは計算の過程でエネルギーを消費するが、その量は分かっていない。可逆アルゴリズムにおいても、extra space(ゴミ)を出力することは、熱を発生させるタイミングを先送りしていることに他ならない(下限にすることが求められる)。

4. アプローチ

アルゴリズムのエネルギー使用量を見積もるために、計算モデルを用いた。最下層のアルゴリズム(機械語レベル)ではCircuit Modelを拡張したEnergy Circuit Modelを、上位層ではword RAM Modelを拡張したEnergy word RAM Model, Transdichotomous RAM Modelを拡張したEnergy Transdichotomous RAM Modelを使用した。各モデルで、どのような操作によってエネルギー使用量が増加するのか定義した。アルゴリズムの表現には、Cライクな疑似コードを用いた。この疑似コードでは非可逆な操作と可逆な操作を実装できる。

5. 結果

この論文の結果の表を引用する。

| Primitive | Time (ops) | Space in Log (bits) | Energy (bits) | Thm. |
|--------------------------|---------------|------------------------|------------------|------|
| Control Logic | | | | |
| Paired Jump | $\Theta(1)$ | 1 | 0 | 3.1 |
| Variable Jump | $\Theta(1)$ | $1 + w$ | 0 | 3.1 |
| Protected If | $\Theta(1)$ | 0 | 0 | 3.2 |
| General If | $\Theta(1)$ | 1 | 0 | 3.2 |
| Simple For loop | $\Theta(l)$ | 0 | 0 | 3.3 |
| Protected For loop | $\Theta(l)$ | 0 | 0 | 3.4 |
| General For loop | $\Theta(l)$ | $\lg l$ | 0 | 3.5 |
| Function call | $\Theta(1)$ | 0 | 0 | 3.6 |
| Memory Management | | | | |
| Free lists | $\Theta(N)$ | $\Theta(wN)$ | 0 | 3.7 |
| Reference Counting | $\Theta(N)$ | $\Theta(wN)$ | 0 | 3.8 |
| Mark & Sweep | $\Theta(N)$ | $\Theta(wN)$ | 0 | 3.9 |

| Algorithm | Time | Space (words) | Energy (bits) | Thm. |
|---------------------------------|---------------------|---------------------|----------------------|----------|
| Sorting Algorithms | | | | |
| Comparison Sort | $\Theta(n \lg n)$ | $\Theta(n)$ | $\Theta(n \lg n)$ | 6.2 |
| Reversible Comparison Sort | $\Theta(n \lg n)$ | $\Theta(n)$ | 0 | 6.3, 6.4 |
| Reversible Insertion Sort | $\Theta(n^2)$ | $\Theta(n)$ | 0 | 6.5 |
| Counting Sort | $\Theta(n + k)$ | $\Theta(n + k)$ | $\Theta(n + k)$ | 6.6 |
| Reversible Counting Sort | $\Theta(n + k)$ | $\Theta(n + k)$ | 0 | 6.8 |
| Graph Algorithms | | | | |
| Breadth-first Search | $\Theta(V + E)$ | $\Theta(V + E)$ | $\Theta(wV + E)$ | 6.9 |
| Reversible BFS [10] | $\Theta(V + E)$ | $\Theta(V + E)$ | 0 | 6.10 |
| Bellman-Ford | $\Theta(VE)$ | $\Theta(V)$ | $\Theta(VEw)$ | 6.12 |
| Reversible Bellman-Ford | $\Theta(VE)$ | $\Theta(VE)$ | 0 | 6.13 |
| Floyd-Warshall | $\Theta(V^3)$ | $\Theta(V^2)$ | $\Theta(V^3w)$ | 6.14 |
| Reversible Floyd-Warshall [10] | $\Theta(V^3)$ | $\Theta(V^3)$ | 0 | 6.15 |
| Matrix APSP | $\Theta(V^3 \lg V)$ | $\Theta(V^2)$ | $\Theta(wV^3 \lg V)$ | 6.17 |
| Reversible Matrix APSP [10] | $\Theta(V^3 \lg V)$ | $\Theta(V^2 \lg V)$ | 0 | 6.16 |
| Semi-reversible Matrix APSP | $\Theta(V^3 \lg V)$ | $\Theta(V^2)$ | $wV^2 \lg V$ | 6.16 |
| Data Structures | | | | |
| Standard AVL Trees (build) | $O(n \lg n)$ | $O(n)$ | $O(w \cdot n \lg n)$ | |
| (search) | $O(\lg n)$ | $O(1)$ | $O(\lg n)$ | 5.4 |
| (insert) | $O(\lg n)$ | $O(1)$ | $O(w \lg n)$ | 5.5 |
| (k deletes) | $O(k \lg n)$ | $O(1)$ | $O(w \lg n)$ | 5.6 |
| Reversible AVL Trees (build) | $O(n \lg n)$ | $O(n)$ | 0 | |
| (search) | $O(\lg n)$ | $O(1)$ | 0 | 5.7 |
| (insert) | $O(\lg n)$ | $O(1)$ | 0 | 5.8 |
| (k deletes) | $O(k \lg n)$ | $O(k)$ | 0 | 5.9 |
| Standard Binary Heap (insert) | $O(\lg n)$ | $O(1)$ | $O(\lg n)$ | 5.10 |
| (delete max) | $O(\lg n)$ | $O(\lg n)$ | $O(w \lg n)$ | 5.11 |
| Reversible Binary Heap (insert) | $O(\lg n)$ | $O(1)$ | 0 | 5.10 |
| (delete max) | $O(\lg n)$ | $O(\lg n)$ | 0 | 5.12 |
| Dynamic Array (build) | $O(n)$ | $O(n)$ | 0 | |
| (query) | $O(1)$ | $O(1)$ | 0 | 5.3 |
| (add) | $O(1)$ | $O(1)$ | 0 | 5.3 |
| (delete) | $O(1)$ | $O(1)$ | 0 | 5.3 |

6. 有用性

この論文で与えられたアルゴリズムのエネルギー使用量を見積もる方法と各アルゴリズムのエネルギー使用量は、今後アルゴリズムのエネルギー効率を考える上での重要な指標となる

7. 限界・短所

- ・ 現在完全に効率化できていない・下限が分かっていない可逆アルゴリズム
 - 最短経路アルゴリズム：古い値の書き換えを頻繁に行うため、可逆化が難しい
 - 機械学習のアルゴリズム
 - 利用頻度の高いアルゴリズム(ハッシュ・Predecessorデータ構造(van Emde Boas Tree)・最大フロー最小カット・高速フーリエ変換・動的計画法など)
 - 幾何学アルゴリズム(凸包・Line Intersection・ドロネー三角形分割など)
- ・ 可逆コンピューティングの能力
 - 可逆性を持ったOSやデータベース実現における課題・その解決方法
 - ・ 半可逆コンピューティングの可能性

8. 次に何を読めばいいか？

・可逆シミュレーション一般解法

- C. H. Bennett. Time/space trade-offs for reversible computation. *SIAM Journal on Computing*, 18(4):766–776, Aug. 1989.
- K.-J. Lange, P. McKenzie, and A. Tapp. Reversible space equals deterministic space. In *Proceedings of the 12th Annual IEEE Conference on Computational Complexity*, pages 45–50, 1997.
- R. Williams. Space-efficient reversible simulations. Technical report, DIMACS REU report, 2000. http://web.stanford.edu/~rrwill/spacesim9_22.pdf.

・可逆コンピューティング研究の意義の証拠

- J. G. Koomey. Growth in data center electricity use 2005 to 2010. Analytics Press, Aug. 2011.
- G. Kissin. Upper and lower bounds on switching energy in vlsi. *J. ACM*, 38(1):222–254, Jan. 1991.
- eMarketer. Smartphone users worldwide will total 1.75 billion in 2014. <http://www.emarketer.com/Article/Smartphone-Users-Worldwide-Will-Total-175-Billion-2014/1010536>, Jan. 2014.

・可逆コンピューティング実用例

- Cyclos Semiconductor. Cyclos Semiconductor announces first commercial implementation of resonant clock mesh technology. http://www.cyclos-semi.com/news/first_commercial_implementation.html, Feb. 2012.
- C. Velazco. AMD's new FX processor reaches world record clock speed. <http://techcrunch.com/2011/09/13/amds-new-fx-processor-reaches-world-record-clock-speed/>, Sept. 2011.