

# ソーティングにおける高速化の一手法 (Ⅱ)

1P-8

クイックソートの入出力並行処理方式

小永井豪\*, 米城範正\*\*, 大熊和明\*\*, 小端則夫\*\*

\* 株式会社富士通静岡エンジニアリング

\*\* 富士通株式会社

## 1. はじめに

現在、最も平均性能が良いとされているクイックソートは、主記憶内に入力されたレコードをいかに早く並べるかを主体に考えられている。したがって、主記憶内にすべてのレコードが入りきらない大量データでは、あまり適用されていない。しかし、最も平均性能が良いという利点を持つので、本稿では大量データのソート処理(ストリング生成部)にクイックソートを適用できないか考察した。

## 2. クイックソートを適用した場合の問題点

ストリング生成部にクイックソートを適用すると、図1に示すように、①レコード格納領域への入力処理、②入力した全レコードに対するソート処理、③レコード格納領域内レコードの出力処理を繰り返すことになる。

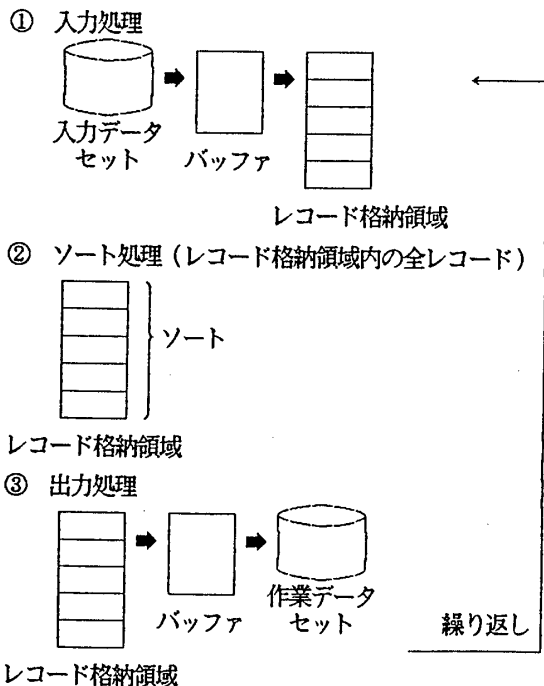


図1 クイックソートを単純に適用した処理

このため、図2に示すように、入力処理、ソート処理、出力処理が順次繰り返されるので、経過時間が増加することになる。

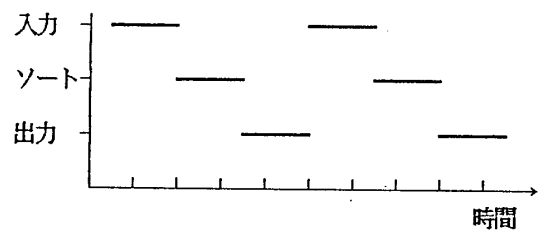


図2 クイックソートを適用した場合のタイムチャート

## 3. 問題解決のための手法

経過時間の増加を解消するため、図3に示すように、入力処理、ソート処理、出力処理をすべて並行に処理させる工夫が必要である。

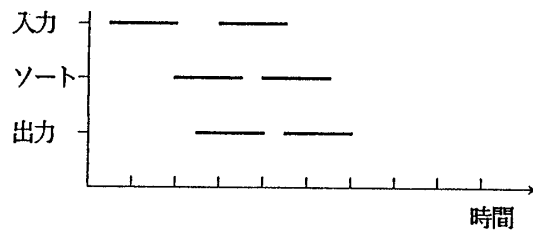


図3 並行処理した場合のタイムチャート

このため、図4に示すように、一部のレコードを昇順に並べるごとに(②)、そのレコードを出力する(③)。次に、出力した結果空いたレコード格納領域にレコードを入力する(④)。これにより、並行処理が可能になる。

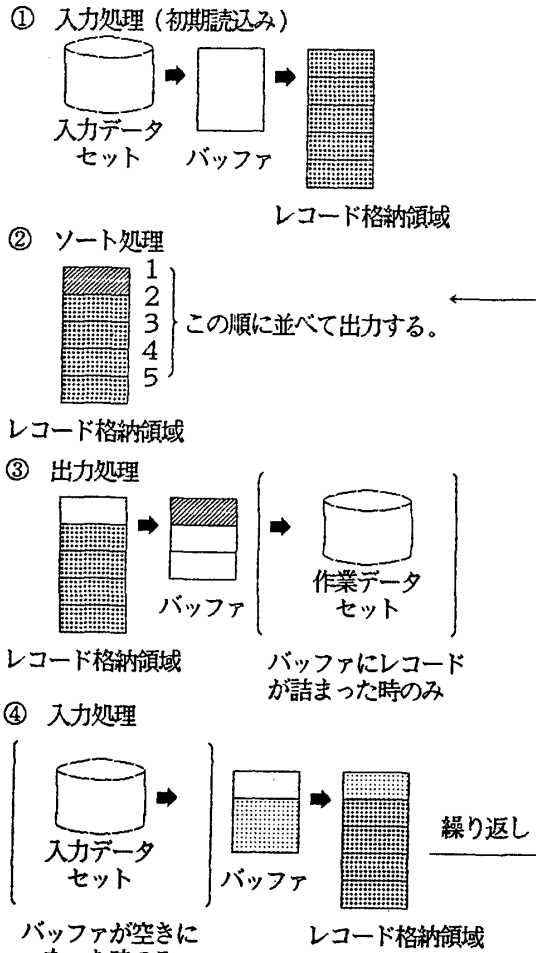


図4 並行処理させるための手法

この処理方式において、昇順にレコードを出力するためには、小さい値を持つレコードを先に並べる必要がある。しかし、通常のクイックソートはスタックを最小限にするため、レコード数の少ない群を先に分割する。このため、どの部分が先に並ぶかは不定である(図5-(1)参照)。これを、小さい値を持つレコード群を先に分割していくことにより、小さい値を持つレコードを先に並べることができる(図5-(2)参照)。

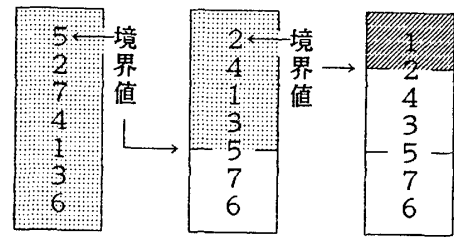
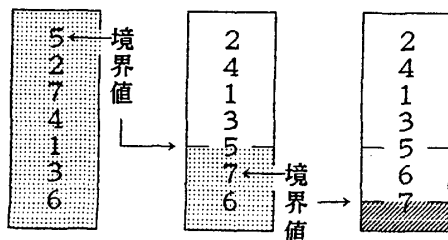


図5 処理の順による並び方の違い

4. 効果

クイックソートを単純に用いた場合(①)と並行処理させた場合(②)のデータ量と経過時間のグラフを図6に示す。並行処理させた場合は、30~40%の削減となっている。データ量の増加に伴って、クイックソートの回数も増加するので、この差はさらに開く。すなわち、大量データほど経過時間の短縮効果が現れる。

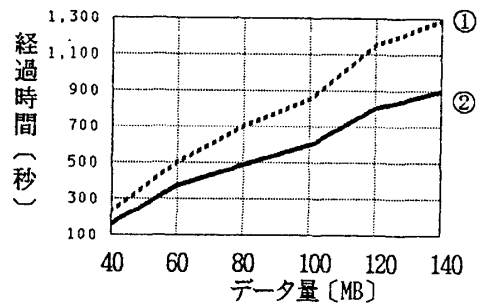


図6 経過時間の比較

5. おわりに

以上のように、必要な処理を極力並行に処理することにより、経過時間を短縮できることが分かった。しかし、大量データのソート処理にクイックソートを適用するという課題に対しては、ストリング数の増加等の問題があり、適用範囲に制限がある。

参考文献

- (1) Donald E. Knuth: "THE ART OF COMPUTER PROGRAMMING Volume 3 / Sorting and Searching", ADDISON-WESLEY PUBLISHING COMPANY
- (2) ALFRED V. AHO: "DATA STRUCTURES AND ALGORITHMS", ADDISON-WESLEY PUBLISHING COMPANY