

ICOT Technical Memorandum: TM-1308 他

TM-1308 他

情報処理学会 第49回 論文集

August, 1994

© Copyright ICOT, JAPAN ALL RIGHTS RESERVED

ICOT

Mita Kokusai Bldg. 21F
4-28 Mita 1-Chome
Minato-ku Tokyo 108 Japan

(03)3456-3191 ~ 5

Institute for New Generation Computer Technology

TM 1308	KLIC処理系核の評価……………	近山 隆, 藤瀬 哲朗 関田 大吾, 中村 豪一
TM 1309	KLIC分散メモリ処理系における……… メッセージ通信の実現と評価	仲瀬 明彦, 六沢 一昭 近山 隆
TM 1310	KLIC処理系の分散メモリ実装方式……………	六沢 一昭, 仲瀬 明彦 近山 隆
TM 1311	KLICの共有メモリ並列実装方式……………	森山 正雄 (MRI), 市吉 伸行 (MRI) 関田 大吾 (MRI), 近山 隆

近山 隆 藤瀬 哲朗
(財) 新世代コンピュータ技術開発機構

関田 大吾 中村 豪一
(株) 三菱総合研究所

1 はじめに

KLIC[2] は可搬性と効率性の両立を目標に構築した、並列論理型言語 KL1 の並列処理系である。KLIC は、KL1 を C に変換してから実行可能コードを生成するという非常に可搬性の高い方式をとっている。

本稿では、その核となる逐次処理系の性能を測定し、他の類似の処理系と比較した結果を報告する。KLIC は generic object[2] と呼ぶ柔軟な拡張機構を持ち、処理系核の変更なしに組込データ型の追加などができる。並列実装もこの機構を用いるので、逐次核の性能がそのまま通信量の少ない並列処理の各プロセッサの性能を示す。

2 評価方法

以下の小規模なベンチマーク・プログラムについて、実行時間とコードサイズを測定し、評価した。

nrev: リストを反転するプログラムで、論理型言語処理系の基本性能を計るために多用されるベンチマーク [5]。30 要素リストに対し 10,000 回繰り返し実行した。

qsort: 整数データのソート・ソート [5]。50 要素のリストに対し 10,000 回繰り返し実行した。

deriv: 記号微分プログラム [5]。times10, divide10, log10, ops8 の 4 種のデータに対し、各々 100,000 回繰り返し実行した。

primes: 「エラトステネスのふるい」のアルゴリズムによる素数生成プログラム。10,000 以下の素数をすべて生成し、個数を調べる。

tak: 浅い再帰呼び出しと単純な整数演算および比較を繰り返す「竹内関数」のプログラム。引数は 24, 16, 8 を与えた。

比較対照したのは SICStus Prolog vers. 2.1#8 [4], Aquarius Prolog vers. 1.0 [4], JC vers. 2.0 [3] の各システムである。このうち SICStus は、機械語を生成する方式と、抽象機械エミュレータを用いる方式の両者を比較対象とした。Aquarius は大域的な静的解析による最適化に注力した処理系で、直接機械語コードを生成する。JC は KLIC 同様、C を経由する方式である。SICStus と KLIC 以外は GC をサポートしていない。

測定には SparcStation 10/30 (SuperSparc 36MHz, 外部キャッシュなし) SunOS 4.1.3, C コンパイラは gcc

表 1: 実行時間の比較

プログラム	K	Sf	Sc	A	J
nrev	2,430 —	4,789 1.97	10,440 4.30	1,610 0.66	2,740 1.13
qsort	3,300	7,320 2.22	14,980 4.54	1,920 0.58	3,240 0.98
times10	2,420 —	5,659 2.34	12,569 5.19	3,090 1.28	3,240 1.34
divide10	2,900	5,890 2.03	14,390 4.96	3,240 1.12	4,370 1.51
log10	1,060	3,319 3.13	6,299 5.94	1,830 1.73	1,670 1.58
ops8	1,620	4,460 2.75	9,270 5.72	2,500 1.58	2,330 1.44
primes	1,600 —	2,869 1.79	5,349 3.43	2,780 1.74	2,170 1.36
tak	3,020	6,789 1.88	14,820 4.09	1,460 0.40	1,590 0.44
平均	2,205 —	4,908 2.23	10,343 4.70	2,219 1.01	2,532 1.15

K: KLIC; Sf: SICStus 機械語; Sc: 同 抽象機械語;
A: Aquarius; J: JC; 「平均」は幾何平均。
上段: 実行時間 (ミリ秒); 下段: KLIC との比。

2.5.7 -O2 -fomit-frame-pointer を用いた。JC での C へのコンパイル時には、最適化オプション -O を指定し、算術演算を行なうプログラムでは効率向上のためにガード部分に型検査用述語を陽に書き加えた。Aquarius については、大域的解析による最適化と、浮動小数点数を用いないことを陽に指定した。

プログラムの繰り返しには、それぞれ最速の方法、すなわち KLIC では再帰呼び出し、Prolog システムではバックトラック、JC ではシステム組み込みの計測機能を用いた。KLIC については測定時間に GC 時間を含み、他のシステムについては含んでいない (測定機能の不足や繰り返し方法の違いのため)。これは KLIC に不利だが、KLIC の方式は他の処理系に比して GC の負担が大きいことを考えると、それほど不公平ではない。

コードサイズについては、KLIC では Unix の size コマンドにより再配置可能オブジェクトのサイズを測定した (実行時ライブラリは含んでいない)。SICStus Prolog では、2 度目のコンパイル時に報告されるコードサイズを用いている (記号表などのサイズを除くため)。

3 評価結果

3.1 実行時間

表 1 に実行時間についての結果を掲げる。

SICStus との比較 SICStus との比較では、機械語コードとの比較で約2倍、抽象機械コードとで3倍から6倍程度KLICの方が速いことがわかった。

SICS の Ralph Clarke Haygood が、初期バージョンの KLIC と独自の改善を施した SICStus について、**nrev** と **qsort** のコードを詳細に比較した解析を行なった。その結果、SICStus と KLIC の性能差は、KL1 と Prolog という言語の違いにも起因するが、システム全体の設計の違いの寄与も大きいことがわかった。SICStus ではレジスタ割りつけなどの低レベル最適化まですべて自分で行なっているが、KLIC は C コンパイラにまかせている。これによって生じた余力を、高レベルでの最適化に注げたことが効率向上につながったのだろう。

nrev プログラムではリスト連結 (append) 操作が支配的であるが、KLIC では繰り返しあたり 20 命令なのにに対し、(独自の改善後の) SICStus では 32 命令を要している。この 12 命令の差のうち 6, 7 命令程度は言語の差異によるものである (Prolog ではバックトラックの必要性から、単一化操作が KL1 よりも複雑である)。残りの 5, 6 命令はシステム設計の根本的な違いから来ており、この差を除くには大幅な再設計が必要である。

qsort では、ある値と比較しながらリストを分割する操作が支配的である。KLIC ではこの操作を要素ひとつあたり通常 30 命令で行なっているが、SICStus では 71 命令かかる。差の 41 命令のうち 27 命令はバックトラックに備えるためで、言語の違いに起因する。残る 14 命令の一部も言語の差異に依存しているが、やはり言語の違いに依存しない差異を完全になくすには、システムの根本的改修が必要となることがわかっていてる。

Aquarius, JC との比較 Aquarius と JC は KLIC とほぼ同じ性能を示している。

両者とも **tak** について KLIC より高性能を示す。その原因はゴールスタックの実装方式の差にあると考えられる。KLIC ではゴールを一般データと同じヒープにおいており、GC 時にも通常のデータと同様に処理している。そのため、簡単なゴールが多数生成されるプログラムでは GC のオーバーヘッドが大きくなる。実際、KLIC ではヒープを大きくすれば、3.170 ミリ秒に実行時間を短縮できた。

Aquarius は整数演算を行なうプログラムの性能が KLIC よりも概して良い。これは、大域的解析による冗長な手繰り操作や型検査の除去が有効なのだろうと推測できる。将来 KLIC にもこの手法の導入が望ましい。

一方、**primes** においては、KLIC は JC, Aquarius のいずれよりも高い性能を示す。このプログラムは他と比較してメモリ消費が多く、GC のないシステムではキャッシュや TLB のヒット率の劣化が考えられる。微分プログラムにおいても KLIC の性能は比較的良い。これは KLIC では節選択に C の switch 文を用いており、C コンパイラでの低レベル最適化がより効率的に行なわれているためであろう。

実用規模のプログラム 実用的な規模のプログラムの例として、KLIC システムの一部である KL1 から C へのコンパイラを測定した。KL1 版は Prolog 版を書き変えたもののだが、機能、構成、データ構造はほとんど同一である。両版のコンパイラで KL1 で書いたコンパイラ自身

表 2: コードサイズの比較

プログラム	K	Sf	/K	Sc	/K
nrev	600	869	1.49	496	0.83
qsort	976	1,216	1.25	672	0.69
deriv	1,568	2,928	1.87	2,064	1.32
primes	1,632	2,352	1.44	1,424	0.87
tak	544	608	1.12	288	0.53
平均	960	1,355	1.41	776	0.81

K: KLIC; Sf: SICStus 機械語; Sc: 同 抽象機械語。
単位はバイト、平均は幾何平均。

(約 5,000 行) を C コード (約 50,000 行) に変換するのに KLIC は 20.1 秒、SICStus (機械語版) では 45.1 秒を要した (csh の time コマンドで計測)。¹ 大規模プログラムでも 2 倍以上の速度差が確認できたわけである。

3.2 コードサイズ

表 2 にオブジェクトコードサイズを示す。SICStus 以外のシステムでは対象プログラムのみのサイズを測定することが困難であるため比較の対象にしていない。

表に示すように、SICStus の機械語コードは KLIC より 40% 強大きく、抽象機械語コードでも 20% 減る程度にすぎない。これは KLIC でコンパイルしたコードと実行時システムとの機能分割が巧妙であることを示す。

3.3 コンパイル時間

長いコンパイル時間は KLIC の欠点である。SICStus が各プログラムを 100 ミリ秒以内で処理するのにに対し、KLIC は数秒を要する。JC もほぼ同様で、両者とも C コンパイラの時間が支配的である。² このため KLIC では、極力再コンパイルを行なわない仕組み (make と同様の機構、再コンパイルが不要なデバガ) を備えた。

4 おわりに

KLIC 処理系核部分の評価を行ない、他の類似処理系と比較した。KLIC はベンチマークプログラム、さらには実的なサイズのプログラムにおいても高い性能を示すことがわかり、基本的な設計部分での優位性が判明した。一方、今後、大域的な静的解析を行なうことにより型検査、手繰り操作などのオーバーヘッドを減らし、さらに性能を向上させる余地があることがわかった。

参考文献

- [1] M. Carlsson et al.: *SICStus Prolog User's Manual*, 1993.
- [2] T. Chikayama et al.: *A Portable and Efficient Implementation of KL1*, PLILP'94, 1994, to appear.
- [3] D. Gudeman et al.: *User Manual for jc - A janus compiler, version 2.0*, 1994.
- [4] R. C. Haygood: *Aquarius Prolog User Manual*, 1993.
- [5] D. H. D. Warren: *Implementing Prolog - compiling predicate logic programs*, Research rep. 39&40, Dept. of Artificial Intelligence, Univ. of Edinburgh, 1977.

¹ 分割コンパイルできない Aquarius や JC では処理できなかった。

² Aquarius は **nrev** に対してでさえ 20 秒程度かかる。