

4P-5

並行プロセス記述言語 NCC の改良

堀口 雅人、朴 泰佑、木村 哲郎、天野 英晴

慶應義塾大学理工学部

1. はじめに

本大学で開発された科学技術計算用 MIMD 型並列計算機(SM^2 -II)^[1]上に実装されている並行プロセス記述言語 NCC(Node oriented Concurrent C)^[2]の使用経験をもとに、この言語に改良を加えて記述性、移植性の向上を図り、言語としての充実度を増す。NCC は、NC モデル^[3]と呼ばれる計算モデルに基づいており、全体のシンタックスは C 言語をベースとして設計されている。 $(SM^2$ -II 上には、DIPROS^[4]と呼ばれる OS が実装されており、NCC はこの OS 上で実行される。 $(SM^2$ -II では、PU 間通信に RSM (Receiver Selectable Multicast) と呼ばれる、1 つの PU から複数の PU へ同時にデータを転送する機能を用いている。これによって、プロセス間通信において、データのマルチキャストが可能となる。

2. NC モデル

解析すべき問題は、ノードとコネクティングラインにより構成される静的なネットワークで記述される。ノードは、通常のプロセスに対応し、システムの実行単位である。コネクティングラインは、チャネルに対応するノード間の関係を表す单方向通信路である。

- 各ノードは、入出力用のポートを持つ。それぞれのポート間は、コネクティングラインで結合される。ノードは、逐次処理を行い、ポートを介して外部と交信を行う。
- ネットワークは計算の開始から終了まで変化しない(静的である)。
- 一対多のマルチキャストによるデータ転送をサポート(一つの出力ポートを複数の入力ポートと接続できる)。
- 各ノードでは、データの到着順に処理を行うことができる(データ駆動型の処理が可能である)。

3. NCC の問題点及びその解決法

新バージョンの NCC では、以下のような文法の改訂及び機能の追加を行うことで、記述性の向上と処理系の高速化を図る。

3.1 関数のクラスの設定

NCC では、プロセスのスタート関数や、複数プロセスに共有される関数等を明示していないので、プログラムをわかりにくくしたり、バグの原因になる可能性があった。そこで関数のクラスを導入して、これを明示的に宣言する。関数のクラスとしては、以下の 3 つを考える。

1. スタート関数: プロセスが最初に実行する関数。
2. 局所関数: 1 つのプロセスタイプからのみ呼ばれる関数。
3. 共有関数: 複数のプロセスタイプから呼ばれる関数。

この 3 つのクラスは排他的である。関数の定義を行う際に、その関数のクラスを明示的に宣言する。そのため、予約語として main、private、shared を導入する。

スタート関数	main	StartFunction()
局所関数	private	PrivateFunction()
共有関数	shared	SharedFunction()

ただし局所関数のみは、その宣言を省略することができる。

3.2 マルチ・レシーブ・エントリ構文の改訂

NCC では、データ駆動型の処理を行うためにエントリ構文が用意されていた。エントリ構文で各受信エントリの実行後に他の受信エントリを受信するかどうか制御することが出来た。実際の処理を考えた場合、全エントリ実行か単一エントリ実行かどちらかに限定することで解析性が上がる。NCC では、ポート配列などのサフィックスの管理を機械的に行っていたために余分な処理をする必要があり、これがオーバーヘッドになっていた。そこで、この管理をユーザがすることで、オーバーヘッドが軽減され、処理系の高速化が見込める。

3.3 マッピング指定記述部の導入

NCC では、プロセスのマッピングに関する情報をプログラム中に記述することができなかった。マッバが交信量やプロセス負荷によって自動的にマッピングするのには、限界がある。そこで、マッピング指定記述部を設けて、プログラマが明示的にプロセス間の関係を記述し、マッバが効率よくマッピングできるように情報を提供する。プログラマは、プロセス間の関係を記述するためのグループを定義する。このグループをドメインという。ドメインは、プロセスの論理的な集合であり、マッバは、与えられたドメイン情報を反映する形で、物理的なプロセスグループ、すなわち各 PU へのマッピングを決定する。

4. プログラムの例

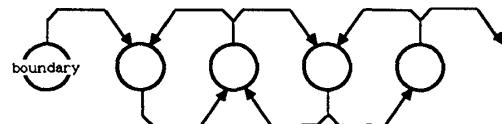
例として、一次元ポアソン方程式を離散化して解く（図1、図2 参照）。プロセス宣言部で、プロセスタイプを宣言し、connect 文でプロセス間の結合を行う。mapping 文でマッバへのドメイン情報を記述している。pieceProg() 関数、boundProg() 関数が、スタート関数となっている。pieceProg() 中の doeach 文でデータ駆動型の処理を行っている。doeach は、全エントリを受信する構文である。ここでは、両隣りからデータを受け取り、send で送っている。

5. おわりに

コンパイラの実装は、YACC/LEX を用いて行う。このように処理系を系統的に作成することで、デバッグのための的確な情報を提供できるようになり、また、将来へ向けての機能の拡張性と移植性が向上する。以上のような改良を加えることで、NCC の記述性が向上し、処理系の高速化が見込まれ、言語としての完成度が増す。

[参考文献]

- [1] H. Amano, et al., "({SM})²-II: The new version of the Sparse Matrix Solving Machine," Proc. of 12th Ann. ISCA, June 1985
- [2] 高橋範朗、他：「並列計算機({SM})²-II のための並行プロセス記述言語 NCC」情報処理学会第32回全国大会
- [3] T. Kudoh, et al., "NDL : A language for solving scientific problems on MIMD machines," Proc. of 1st Int. Conf. on Super Computing Systems, Dec. 1985
- [4] T. Boku, et al., "DIPROS : a distributed processing system for NDL on ({SM})²-II," Proc. of 20th Hawaii Int. Conf. on System Sciences, Jan. 1987



$$u_i^{n+1} = \frac{1}{2}(u_{i-1}^n + u_{i+1}^n)$$

図1：一次元ポアソン方程式の解法

```
#define P_NUM 64
#define BOUND 1.0
#define INITVAL 0.0
#define STEP 100
#define D_NUM 16

process PieceNode {
    import left, right;
    export out;
    main pieceProg();
} piece[P_NUM]();

process BoundNode {
    export out;
    main boundProg();
} bound[2]( BOUND );

connect {
    int i;
    for (i = 0; i < P_NUM; i++) {
        if (i == 0)
            con( piece[i].out, piece[i-1].right );
        if (i != P_NUM - 1)
            con( piece[i].out, piece[i+1].left );
    }
    con( bound[0].out, piece[0].left );
    con( bound[1].out, piece[P_NUM-1].right );
}

mapping {
    int i;
    domain d[D_NUM];
    for (i = 0; i < P_NUM; i++)
        member( piece[i] , d[i/P_NUM] );
    member( bound[0] , d[0] );
    member( bound[1] , d[D_NUM-1] );
}

main pieceProg()
{
    int i;
    double temp, u = INITVAL;
    send( out, u );
    for (i = 0; i < STEP; i++) {
        u = 0;
        doeach {
            (right, &temp);
            (left, &temp):
                u += temp;
        }
        send( out, u / 2 );
    }
}

main boundProg( data )
double data;
{
    while (1) send( out, data );
}
```

図2：ポアソン方程式を解くプログラム