

4Y-7

同時コンパイルを可能にする
Adaプログラムライブラリ管理方式梶原 清彦 伊藤 光恭 伊集院 正
NTT ソフトウェア研究所

1. はじめに

Adaコンパイラはコンパイル単位間のインタフェースチェックをコンパイル時に行う。プログラムの誤りチェックが開発工程の初期で可能となり、生産性、品質の向上が図られている。本機能の実現のため、Adaコンパイラは、プログラムライブラリ(Program Library, 以後PLと記す)に各コンパイル単位の構文・意味情報を格納し、参照する。*

Adaによりプログラム開発を行う際、PLはプロジェクトに一個持ち、プログラマ間で共用することが有効である。共用することにより、プログラムの版管理の容易化、ディスクスペースの節約等が可能となるからである。一方、PLの共用を可能とするためには、同時コンパイル時に行われるPLへのリード、ライトを管理する必要がある。

本研究では、PLへのリード・ライトの排他制御をコンパイル単位ごとに行い、同時コンパイルを実現するAdaプログラムライブラリ管理方式を提案する。

*: 通常はDIANAと呼ばれる中間言語形式となっている。本研究でもDIANA形式を採用する。

2. PLへの同時アクセスにおける問題点

2.1 PLとコンパイル順序

Adaでは、各コンパイル単位間のコンパイル順は以下の規則で決定される(図1参照)。

- ① 本体は仕様より後にコンパイルされなければならない。
- ② サブ単位は親の単位より後にコンパイルされなければならない。
- ③ WITHで参照する側は、WITH先のコンパイル単位より後にコンパイルされなければならない。

PL内には、上述のコンパイル順序規則をチェックするための、各コンパイル単位間の参照関係を示す情報を持っている。コンパイル順序の規則①、②、③により、Adaでは、コンパイル単位Aを再コンパイルした場合、Aを直接・間接に参照しているコンパイル単位も再コンパイルする必要がある。

2.2 問題点

PLへの同時アクセスを可能とするためには、以下の3点が問題となる。

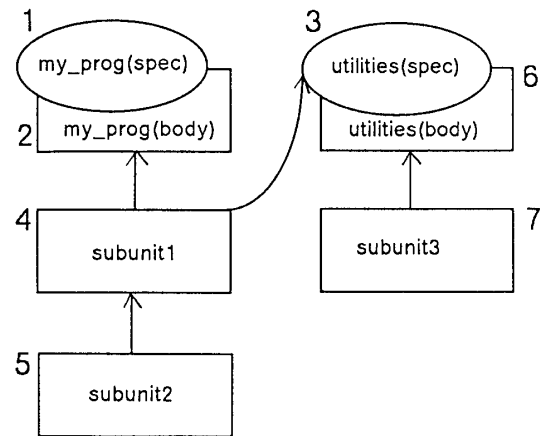


図1. Adaにおけるコンパイル順序例

① PLの整合性の維持

[PLの整合性の定義]

PLの整合性が保たれているとは、PL内の全てのコンパイル単位のコンパイル順序が正しく管理されている状態をいう。

コンパイル単位X, Y, Zが次の様な関係にあった時を考える。

X → Z: 直接または間接に参照

Y → Z: 直接または間接に参照

Xはコンパイル時にZを参照するから、Xをコンパイル中に、Zを書き換えることはできない。一方、Yはコンパイル時にZを読み出すのみであるから、XとYは同時にコンパイルできる。従って、PLへの同時アクセスを実現する際に、コンパイル単位個々のリード、ライトアクセスを独立して管理するのではなく、直接・間接に参照関係のあるコンパイル単位を意識した排他制御を行わなければ、PL内のコンパイルの整合性が破壊される(図2)。

② デッドロックの回避

排他制御方式に伴ったデッドロックに加え、コンパイル時に、不可避に発生するシステムダウン等により、PLアクセス不能となることを避けなければならない。

③ 排他制御のオーバーヘッド回避

通常のPLに格納されているコンパイル単位の数は、数10個から数100個になっている。このため、排他制御をコンパイル単位ごとに行う場合、コンパイル時間が増大することが予想され、このオーバーヘッドをできるだけ小さくする必要がある。

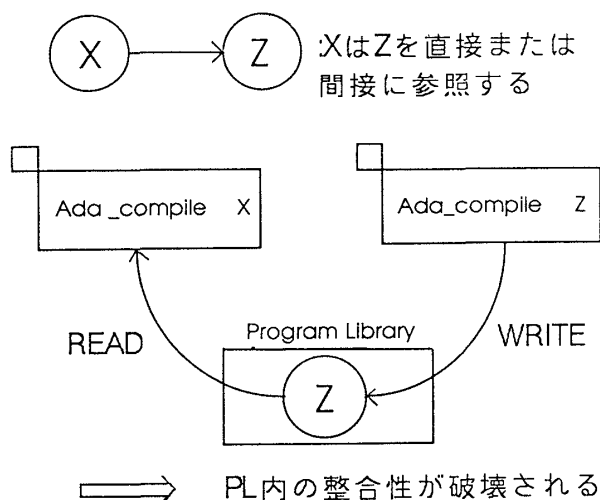


図2.PL内の整合性

3. 問題点の解決策

3. 1 PLの整合性の保証

PLの整合性を保つためには、以下の2点を解決すればよい。

- ① コンパイル時に直接・間接参照されているコンパイル単位の再コンパイルを禁止する。
- ② 更新中のコンパイル単位については、参照、更新禁止にする。

本管理方式では参照禁止フラグ・更新禁止カウンタを用いて以上の2点を解決した。各コンパイル単位は、付属情報としてPL内に参照禁止フラグ、更新禁止カウンタを持ち、参照禁止フラグがonの時には、そのコンパイル単位を参照できないことを表わし、更新禁止カウンタの値が0より大きいときには、そのコンパイル単位を更新しては行けないことを表わす。図3にコンパイル単位を参照する場合のアルゴリズムをアルゴリズムを示す。

参照禁止フラグ・更新禁止カウンタの自身の排他制御については、排他制御用のファイルを用意し、参照禁止フラグや更新禁止カウンタを更新する際には、そのファイルを他プロセスからアクセス不能なモードでオープンし、PL内の参照禁止フラグ・更新禁止カウンタを更新して、その後ファイルをクローズすることにより、参照禁止フラグ、更新禁止カウンタの排他制御を実現した。

3. 2 デッドロックの回避

4. 1の排他制御方式では、参照しているコンパイル単位の解放待にならないので、コンパイラが正常に終了する限りにおいては、デッドロックに陥ることはない。しかし、システムダウン、コンパイラのバグにより参照禁止フラグや更新禁止カウンタが正しく設定されなかった場合には、PLがロックされてしまい、デッドロックに陥る可能性がある。そのため、参照・更新フラグの整合性を図るためのツールを提供することとした。

```

if 参照したいコンパイル単位の
   参照禁止フラグ = on then
   return;
end if;
更新禁止フラグ := 更新禁止フラグ + 1;
参照したいコンパイル単位を参照する
更新禁止フラグ := 更新禁止フラグ - 1;

```

図3 コンパイル単位参照アルゴリズム

3. 3 排他制御のオーバーヘッド回避

実際のPL内のコンパイル単位の中には、参照しか行わないものが存在する（例えばシステム既定義のTEXT_IO、DIRECT_IO、SEQUENTIAL_IO等）。そこで、参照しか行わないことがコンパイル以前にわかっているコンパイル単位については、あらかじめリードオンリとして扱い、その他のものについてのみ、リード、ライトアクセス制御を行い、排他制御のオーバーヘッドを軽減した。（図4参照）。

4. おわりに

今後、本方式の効果を評価して行くと共に、さらに高性能なAdaコンパイラの実現法を検討していく。

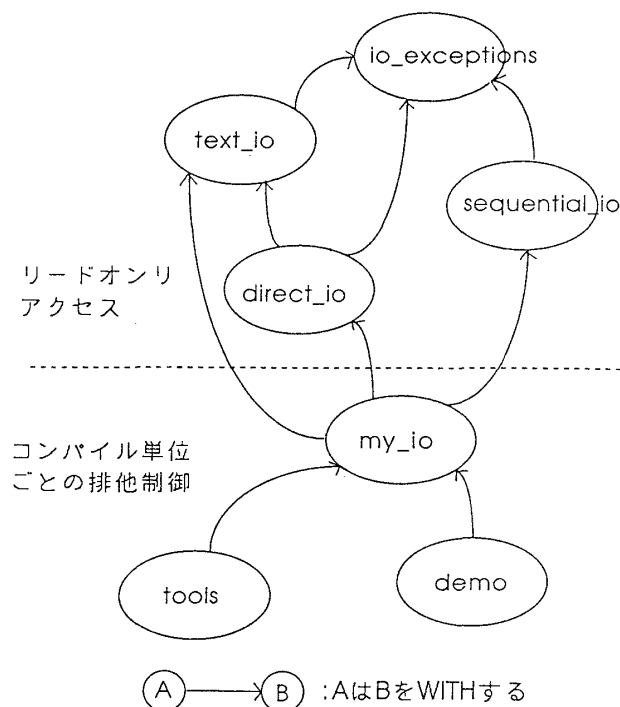


図4.排他制御の効率化

[参考文献]

- [1] U.S.Department of Defense :
ANSI/MIL_STD_1815A_1983, Ada Programming
Language, American National Standards
Institute Inc. (1983)
- [2] DIANA REFERENCE MANUAL Revision 3,
Tartan Laboratories Incorporated (1983)