

PPL'06

フォーマルメソッドは夢か道具か

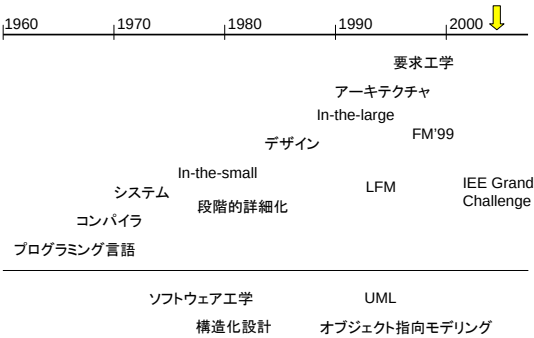
中島 震
国立情報学研究所

本資料はPPL'06での発表(カテゴリー4)をベースとしている

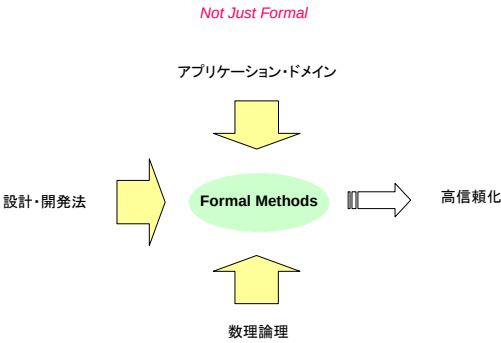
- Bメソッドの記述例は末間啓伸氏(日立シス開研)による
- 参考文献リストを追加した

2006年3月10日改版

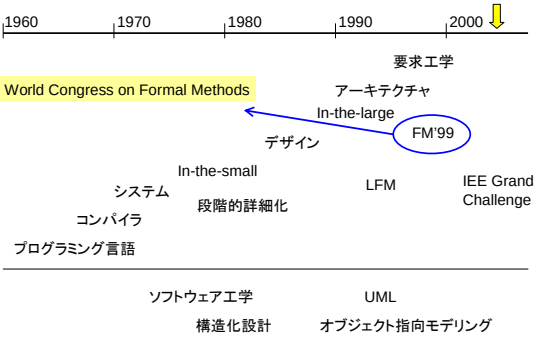
話の流れ



多面的な技術



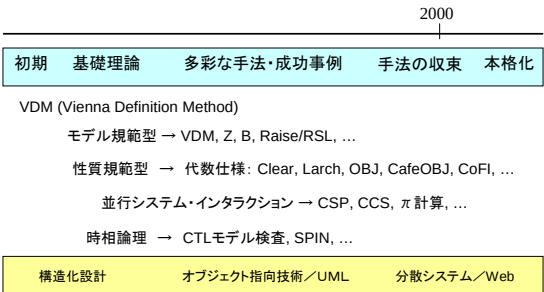
話の流れ



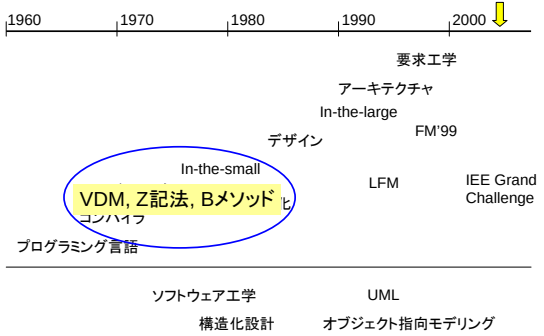
形式手法の見方

- Tony Hoare による整理 1998-99
 - Maturity 技術の成熟さ
 - Convergence 手法の収束
 - Cumulative Progress 蓄積による進歩
- 形式手法の見方: 今昔
 - 昔 → 不具合がないことを示す技術、一種の「夢」
 - 今 → 不具合を早期に見出す技術
- 実績と今後の見通し
 - 高安全性システムで多くの実績
 - 原子力発電所の制御、航空管制、自動運行制御、汎用CPU、等
 - ソフトウェアの浸透と大量販売・消費
 - 社会基盤ソフトウェアの脆弱さ → 人間社会の危機管理
 - 出荷後の不良によるリコール → ビジネスの危機管理

形式手法とその系譜



話の流れ



発端

- 目的
 - プログラミング言語の意味の厳密な定義
 - コンパイラの正しさを形式検証
- 代表的な研究
 - Hoare / Dijkstra の公理的意味
 - 最弱事前条件を用いるプログラム検証
 - VDL / VDM (IBMウィーン研究所)
 - PL/I言語の表式的意味
 - コンパイラ(言語処理系)の形式記述と検証
 - ⇒ Model-theoretic, model-oriented specifications
 - 抽象的な状態を表す数学的対象物とその上の操作
 - (⇔) Algebraic, property-oriented specifications
 - 一連の操作間の関係で意味を定義

VDM

- 仕様の書き方
 - 事前・事後条件(「陰関数」と呼ぶ)
 - データ不変式
 - 基礎理論
 - 部分関数の論理(3値論理)
 - 2つの言語
 - VDM-SL (ISO標準)
 - VDM++ : VDM-SL + オブジェクト概念 + (時間概念)
 - ツール支援
 - 構文・型チェック、インタプリタ!!
 - 実行可能な関数 ... 事前条件、関数本体(結果計算の式)
 - 代表的な適用事例
 - 国内: Jフィッツ(トレーディング)、FeliCa(おさいふ携帯)、など
-

Z記法

- 仕様の書き方
 - 手続き → 事前・事後条件
 - 「データ」間の静的な関係
 - 基礎理論
 - Z集合論、1階述語論理
 - ツール支援
 - 構文チェック、文書化
 - 証明支援ツール
 - サブセットZ記法: Z/EVES, HOL/Z, 等
 - 代表的な適用事例
 - CICS (英国IBM、OLTPのAPI)
 - ODPトレーダ、RBAC (ANSI標準勧告)、など
 - 厳密な標準勧告「文書」としての役割
- BirthdayBook

known : P NAME

birthday : NAME → DATE

known = dom birthday

AddBirthday

Δ BirthdayBook

n? : NAME

d? : DATE

n? ≠ known

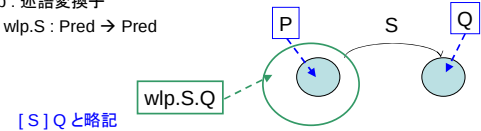
birthday = birthday U { n? ↦ d? }

Bメソッド

- 仕様の書き方
 - 「抽象機械」と呼ぶモジュール単位
 - 事前条件、データ不変式
 - 基礎理論
 - 集合論、最弱事前条件
 - 開発技法
 - 段階的詳細化
 - ツール支援
 - 検証条件の自動生成
 - いくつかは自動検証
 - 代表的な適用事例
 - バリ地下鉄・自動運行制御
- ```
MACHINE
PointSystem
VARIABLES
granted, used
INVARIANT
granted : NATURAL & used : NATURAL
& used <= granted
INITIALISATION
granted, used := 0, 0
OPERATIONS
sp <- use_a_point =
PRE used < granted
THEN sp, used := used+1, used+1
END;
ap <- grant_a_point =
ap, granted := granted+1, granted+1
END
```

最弱事前条件

- Dijkstra の方法  $P \rightarrow \text{wlp}.S.Q$ 
  - P : 事前条件 Pre-condition
  - S : 実行文 Statement
  - Q : 事後条件 Post-condition
- Sの実行規則
  - wlpをSの種類ごとに定義
  - 実行後にQを満たすような(最弱)事前条件
  - wlp: 述語変換子



Bメソッドの検証条件

- 初期化 [Init] Inv  
 $[ \text{granted}, \text{used} := 0, 0 ] ( \text{granted} : \text{NATURAL} \ \& \ \text{used} : \text{NATURAL} \ \& \ \text{used} \leq \text{granted} )$
- オペレーション  $\text{Inv} \wedge \text{Pre} \rightarrow [ \text{Body} ] \text{Inv}$   
 $( \text{granted} : \text{NATURAL} \ \& \ \text{used} : \text{NATURAL} \ \& \ \text{used} \leq \text{granted} )$   
 $\wedge \text{used} < \text{granted}$   
 $\rightarrow [ \text{sp}, \text{used} := \text{used} + 1, \text{used} + 1 ] ( \dots )$

Bの記述例

```
MACHINE basic
SETS NODE
CONSTANTS Edge, ConnectedNodes
PROPERTIES
 Edge : NODE <-> NODE &
 ConnectedNodes : NODE <-> NODE &
 Edge <: ConnectedNodes &
 (ConnectedNodes; Edge) <: ConnectedNodes &
 !Graph . (
 Graph : NODE <-> NODE &
 Edge <: Graph &
 (Graph; Edge) <: Graph
 => ConnectedNodes <: Graph
)
ASSERTIONS
 ConnectedNodes = Edge \forall (ConnectedNodes; Edge)
END
```

静的な情報構造

性質の定義

証明すべき性質

リファインメントの例

```
MACHINE abstract1
SETS ND
VARIABLES Edge
INVARIANT
 Edge : ND <-> ND

INITIALISATION
 Edge := {}
OPERATIONS
 add_edge(n1, n2) =
 PRE n1 : ND & n2 : ND
 THEN
 Edge := Edge \cup { n1 |-> n2 }
 END
 END
```

```
REFINEMENT refinement1
REFINES abstract1
VARIABLES CEdge
INVARIANT
 CEdge : ND --> POW(ND) &
 ! (x, y) . (x : ND & y : ND & x |-> y : Edge => y : CEdge(x)) &
 ! (x, y) . (x : ND & y : ND & y : CEdge(x) => x |-> y : Edge)

INITIALISATION
 CEdge := ND * {}
OPERATIONS
 add_edge(n1, n2) =
 PRE n1 : ND & n2 : ND
 THEN
 CEdge := CEdge <+ { n1 |-> (Cedge(n1) \cup { n2 }) }
 END
 END
```

リンク不変条件 J

リファインメントの検証条件

```
MACHINE M
VARIABLES y
INVARIANT I
INITIALISATION B
OPERATIONS
 T =
 PRE P
 THEN K
 END
END
```

```
REFINEMENT R
VARIABLES z
INVARIANT J
INITIALISATION C
OPERATIONS
 U =
 PRE Q
 THEN L
 END
END
```

```
MACHINE N
VARIABLES z
INVARIANT J
INITIALISATION C
OPERATIONS
 U =
 PRE Q \wedge \exists y.(I \wedge J \wedge P)
 THEN L
 END
END
```

初期化

オペレーション

実質的な抽象機械

$[B]I$

$\forall y.(I \wedge P \Rightarrow [K]I)$

$[C] \neg [B] \neg J$

$\forall y, z.(I \wedge J \wedge P \Rightarrow Q \wedge [L] \neg [K] \neg J)$

段階的詳細化の技法

正しさ?

仕様

中間的な仕様

中間的な仕様

実行可能プログラム

構文変換

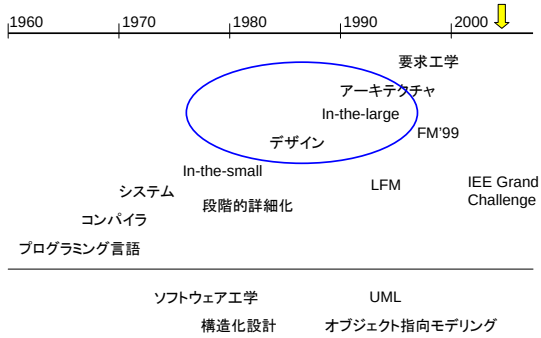
what の記述: システムがどのように振舞うことが求められているかの記述

抽象的に書かれた仕様が段階的に実行可能コードに近付けるための what と how が入り交じった記述

高々1ステップ「抽象機械」は対応

how の記述: システムの振舞いをどのようにして達成するかの記述

話の流れ

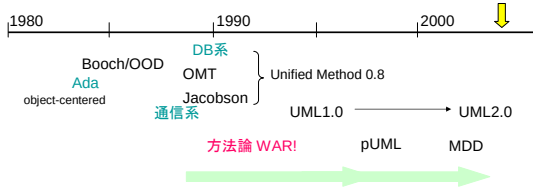


デザイン

- Design in-the-small
  - データ構造やアルゴリズムの選択・設計
    - 操作API → VDM / Z / B 等
    - プロトコルなどの振る舞い仕様 → SMV / SPIN 等
- Design in-the-large
  - ソフトウェア・アーキテクチャの表現ならびに要求仕様との関係
    - 1990年代以降のソフトウェア設計法から得た知見
    - 静的な情報構造 : クラス図
    - 動的な振る舞い : 状態遷移図
    - 大域的な構造 : データフロー図、ADL (アーキテクチャ記述言語)
    - ドメインエンジニアリング : フィーチャー図
  - 既存フォーマルメソッドの使い方を工夫

UML

- 概要
  - オブジェクト指向モデリングのためのダイアグラム記法ファミリー
- 標準化の観点
  - 表記法の統一 ⇒ UMLツール間のデータ互換性
  - モデル(デザイン) ← メタモデル(表記法) ← メタメタモデル

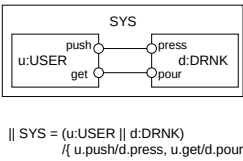


UMLと形式手法

- UMLの問題点
  - ダイアグラム → 意味が曖昧
  - ファミリー言語 → ダイアグラム間の関係が曖昧
- 形式化の試み ... pUML
  - 個々のダイアグラム
    - クラス図 + OCL
    - ステートダイアグラム(STD)
  - 複数ダイアグラムの整合性
- 標準化の文書
  - 発想 → 決めるべきは最小、自由度を残す (⇔ 言語マニュアル)
- 利用の実際
  - プロジェクトごとに利用方法を決定 ← 方法論をカスタマイズする能力

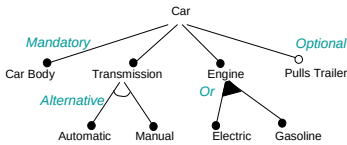
アーキテクチャ

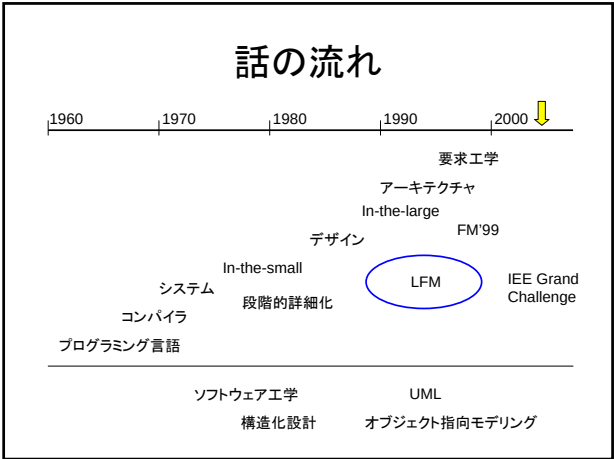
- 分散システム
  - 構成コンポーネントが自律動作 → 並行性の問題
  - 大域的な制御の構造 (振る舞い仕様) をおさえる
- ADL (アーキテクチャ記述言語)
  - コンポーネント: 並行プロセス
  - コネクタ: 通信・連携基盤
- 代表的なADL
  - Wright/CSP, Darwin/FSP
- ADLを用いない研究
  - モデルチェッカの応用
  - 例: EJB基盤の解析、等



フィーチャー・ダイアグラム

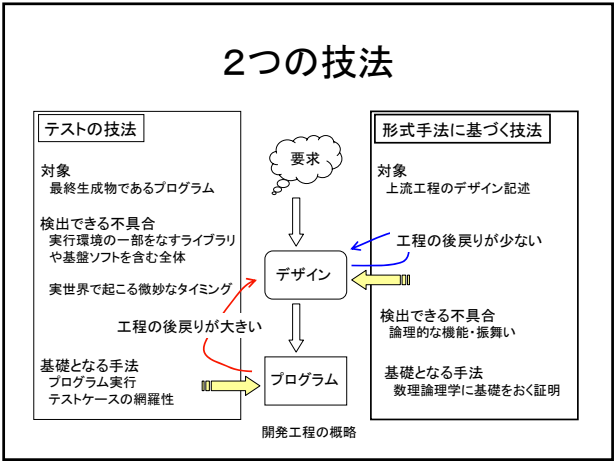
- 表現の対象
  - 要求工学・ドメイン工学、SPL (ソフトウェア・プロダクトライン)
- 表現形式
  - 「フィーチャー」木構造
  - 要求仕様=コンフィギュレーション (整合性のあるフィーチャーの集まり)
- フォーマルメソッドの適用
  - 制約つき木構造の厳密な表現
  - (何らかの)標準形への書き換え
  - ⇒ Z、Alloy等の研究事例





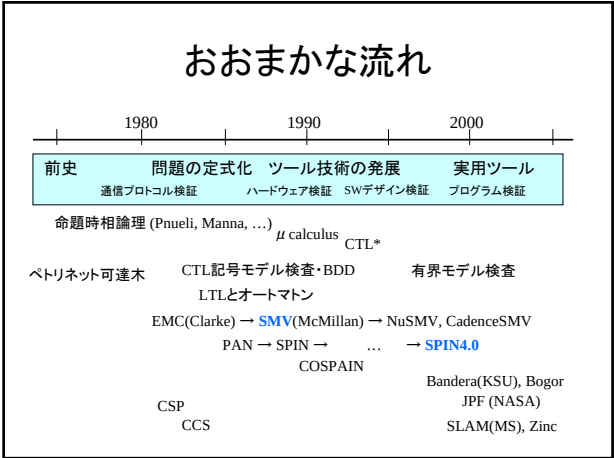
### LFM

- Light-weight Formal Methods
  - 自動ツールを用いて不具合を早期に発見
    - false negatives 正しいものを不具合として報告する
    - false positives 不具合を発見できない
  - ⇒ 完全性・健全性を重視する立場
- LFMの立場
  - 論客たち
    - D.Jackson, J.Wing, など
  - フォーマルメソッドはデザインを対象とする系統的な「デバッグ」ツール
    - ⇒ テスト技法は開発の最終成果物(プログラム)が対象
- 同調する意見
  - 完全なシステムの記述を得ることは困難
    - モデルチェッカ ⇒ 有限状態 ⇒ 事前の抽象化・近似
    - そもそも、「完全な」記述は不可能? ... 動作環境



### モデルチェッカ

- 振る舞い仕様の検証
  - 並行分散システム等の制御が複雑なシステムを対象
    - 振る舞い=外部からみたイベント系列
    - イベント=通信メッセージの送受信、メソッド起動、...
  - 検証対象のシステムを「有限」に限定することが前提
    - 「動作環境」のモデル化が大切
- 関連する設計技術
  - UMLステートダイアグラム (Statecharts)
  - Java マルチスレッド・プログラム
  - 協調/コラボレーション
    - オブジェクト指向フレームワーク、デザインパターン
    - 分散システムを対象とするソフトウェア・アーキテクチャ



### モデル検査技法

- 歴史的には
  - 時相論理 (CTL) の式  $f$  を満たす状態(の集合)を求める問題

$\{s \in S \mid M, s \models f\}$  S: 状態の集合  
Kripke構造  $M = (S, R, L)$  R: 遷移関係  
L:  $S \rightarrow 2^{AP}$

- 検証問題 各状態で成り立つ命題
  - システムの振る舞い : Kripke構造
  - システムが満たすべき性質 : CTLの式  $f$
  - システムが性質を満たすこと : 空でない状態集合

モデル検査ツール: SMV

- SMV
  - CMUで開発・公開、もともとハードウェア検証が目的

```
ASSIGN
init(state0) := noncritical
next(state0) :=
case
 (state0 = noncritical) : trying, noncritical;
 (state0 = trying) & (state1 = noncritical) : critical;
 (state0 = trying) & (state1 = trying) & (turn = turn0) : critical;
 (state0 = critical) : critical, noncritical;
 1 : state0;
esac
```

状態遷移マシンによるシステム記述

CTLによる性質記述

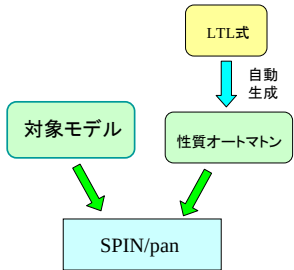
```
SPEC EF((s0 = critical) & (s1 = critical))
SPEC AG ((s0 = trying) -> AF(s0 = critical))
```

$M, s \models f$

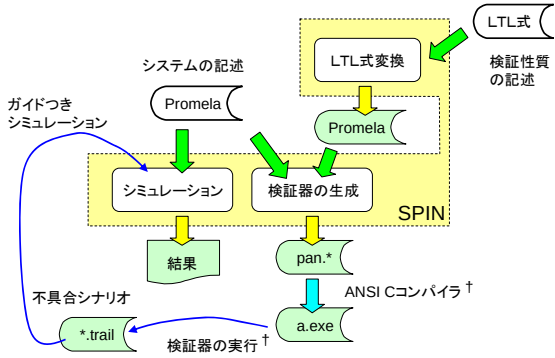
McMillan  
Symbolic Model Checking, 1993

モデル検査ツール: SPIN

- 対象モデルの記述
  - 言語: Promela
  - チャネル通信オートマトン
- 性質記述
  - 性質オートマトン
  - LTL (線形時相論理) 式
- ツール機能
  - シミュレーション実行
  - **モデル検査**
    - 状態空間の網羅的な探索

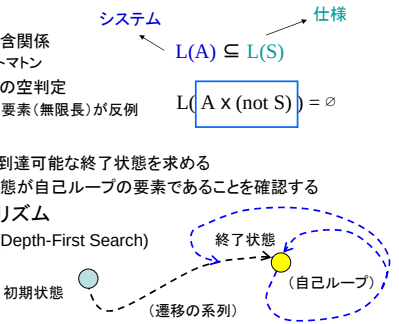


SPINツールの構成



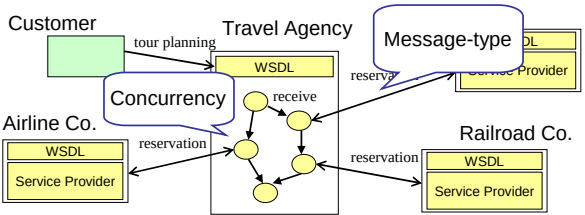
SPINのモデル検査

- 検証の問題
  - 受理言語の包含関係
    - Buchi オートマトン
  - 積オートマトンの空判定
    - 受理言語の要素(無限長)が反例
- 判定の方法
  - 初期状態から到達可能な終了状態を求める
  - 当該の終了状態が自己ループの要素であることを確認する
- SPINのアルゴリズム
  - Double DFS (Depth-First Search)

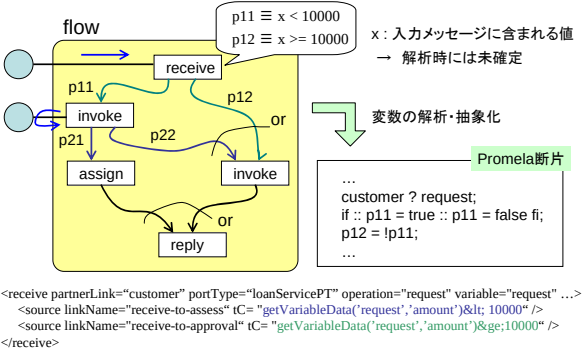


WS-BPEL の振る舞い解析

- 正しさの観点
  - Message-type Conformance
  - Distributed Collaboration ← モデル検査法の応用
- 方法
  - WS-BPEL から振る舞い仕様を抽出しPromelaに変換

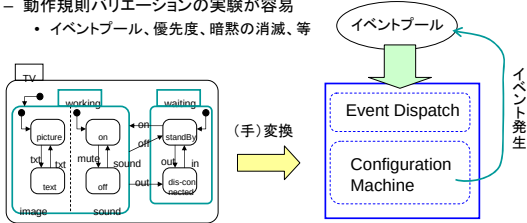


環境モデルと抽象化

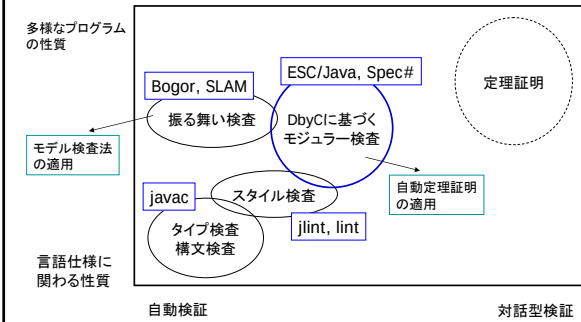


セマンティック・プロトタイピング

- UML/STD (Statecharts) のモデル検査
  - 動作規則の基本は Synchrony Hypothesis
  - 多種多様なバリエーション → 目的に合わせた解釈
- Promela/SPINによるインタプリタ
  - 動作規則バリエーションの実験が容易
    - イベントプール、優先度、暗黙の消滅、等



プログラムの静的検査・検証



拡張静的チェッカ

- Extended Static Checker
  - ESC/Modula-3 → ESC/Java (DEC SRC)
  - ESC/Java2
- そもそも
  - LFMのプログラム検証ツール
    - 注釈仕様 ⇔ プログラム本体
    - Hoare / Dijkstra アプローチ
- ESC/Java
  - プログラムの書き方 : Design by Construct
  - 注釈仕様 : JML (のサブセット)
  - 適度な軽さで自動チェック
    - ループの取り扱い → 展開方式で简单化
    - オブジェクト不変式 → 怪しい
    - クラス継承、例外処理、実行時の性質 → 考慮

Java + JML

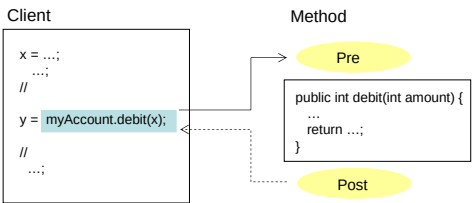
```
public class BankAccount {
 static final int ERR = -1;
 private /*@ spec_public */ int bal = 0;
 //@ invariant bal >= 0;
 //@ invariant bal < MAX;

 //@ requires x >= 0 && x < MAX;
 //@ ensures bal == x;
 public BankAccount (int x) { bal = x; }

 //@ requires x > 0;
 //@ assignable bal;
 /* ensures (Void(bal)+x < MAX) ==> (bal == Void(bal) + x) && !result == bal;
 @ ensures !(Void(bal)+x < MAX) ==> !result == ERR;
 */
 public int deposit (int x) {
 if((x > 0) && (bal < MAX - x)) return setBalance(bal + x);
 else return ERR;
 }
}
```

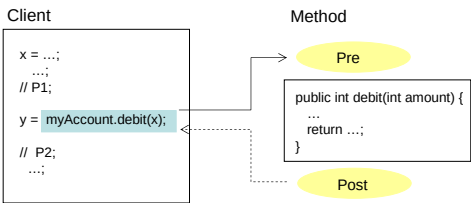
Design by Contract (DbyC)

- Client **must** ensure Pre and **may** assume Post
- Method **may** assume Pre and **must** ensure Post

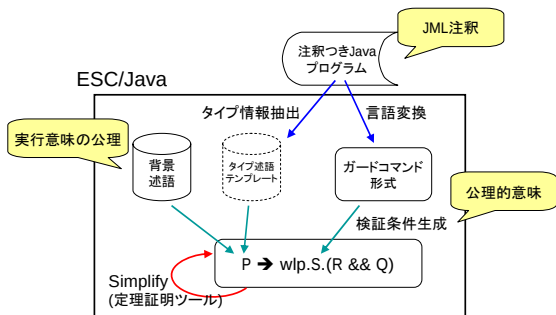


モジュラー検証

- Client : P1 → Pre, Pre && Post → P2
- Method : Pre → wp.Body.Post



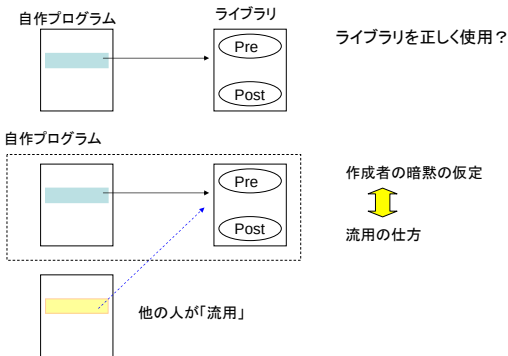
ESC/Javaツールの構成



背景述語の中身

- Javaプログラム共通の性質
    - オブジェクトのメモリ内表現:メンバ変数、
    - タイプ関係:唯一性、サブタイプ関係、
    - 組み込みのタイプに関する性質: bool, nat, int
    - オブジェクトのメモリ内での存在(allocation state)
  - ユーザ定義クラスに依存する性質
    - ユーザ定義タイプに関わる性質
    - ユーザ定義クラスのメンバ変数に関わる性質
- ⇒ 公理スキーマをインスタンスシート

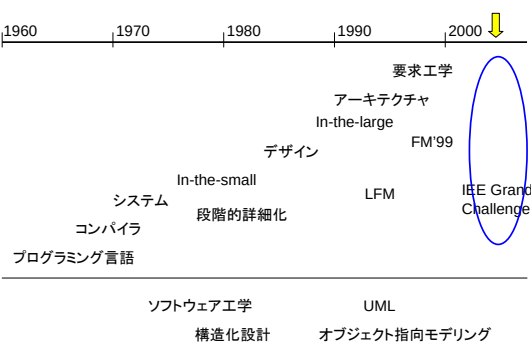
使い方の例



ESC/Java2の面白さと限界

- 手間に応じて詳細な検証が可能
  - 注釈仕様なし -> 背景述語により基本的な性質を解析可能
  - 注釈を付与 -> プログラム作成者の意図を反映
- 検証能力の限界
  - 検知できない不具合があり誤って正しい結論 (false positive)
  - 実際にありえない状況での不具合を警告 (false negative)
- 対象とする性質の限界
  - マルチスレッドJavaプログラム
    - 並行システム特有のデッドロック等の不具合
    - メソッドの実行系列(振る舞い仕様)に関する解析が必要
      - DbyCの考え方にない

話の流れ

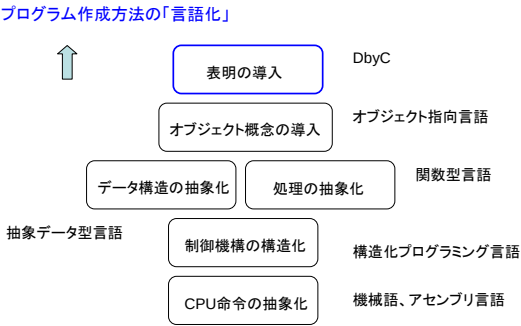


夢の道具

- 英国 Grand Challenge for Computing Research
  - T. Hoare and R. Milner
- Dependable Software Evolution
  - 15年間プロジェクト (2003 -)
  - 理論研究から実用ツールまで
  - Verifying Compiler
    - 表明つきプログラムを対象とする静的検証コンパイラ
- 具体例?
  - The Singularity Project (マイクロソフト研究所)
    - Sing# (表明つきプログラミング言語Spec#の拡張) によるOS開発



プログラミング言語の発展



産業界での話題



日経エレクトロニクス  
2005年12月19日号

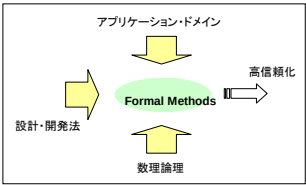
形式手法に関する特集記事

VDM  
モデル検査、など

おわりに

- 取り巻く環境
  - システムの不具合が多発 → 安全性への危機意識
  - 戦略的な技術: メモリ、スパコン、インターネット、[その次](#)
- 産業界の見方
  - 信頼性向上を目的とする手法のひとつ、他手法との組み合わせ・使い分け
  - IEC 61508 (機能安全規格) → SIL4 で形式手法の利用を強く推奨
- アカデミックの世界
  - The Verifying Compiler
  - どこまで「夢」に近づけるか?

広い範囲の研究テーマ



参考文献(1)

- VDM
  - J. フィッツジェラルド, P. ラーセン: ソフトウェア開発のモデル化技法, 岩波書店2003
  - 荒木, 張: プログラム仕様記述論, オーム社2002
- Z記法
  - J. Spivey: The Z Notation (2ed), Prentice Hall 1992.
- Bメソッド
  - J.-R. Abrial: The B Book, Cambridge 1996.
  - S. Schneider: the b-method, palgrave 2001.
  - 来間: 形式仕様記述-Bメソッド, 近代科学社(2006発刊予定)
- SPIN
  - G. Holzmann: The SPIN Model-Checker, Addison-Wesley 2004.
- ESC/Java
  - 中島: ソフトウェアツール紹介 ESC/Java2, コンピュータソフトウェア(2006掲載予定)

参考文献(2)

- フォーマルメソッド一般
    - C. Jones: Scientific Decisions in Characterise VDM, FM'99, LNCS 1708, 1999.
    - J. Rushby: Mechanized Formal Methods: Where Next?, FM'99, LNCS 1708, 1999.
    - D. Jackson and J. Wing: Light-weight Formal Methods, IEEE Computer, 29(4), pages 16-30, April 1996.
    - M. Huth and M. Ryan: Logic in Computer Science (2ed.), Cambridge 2004.
  - フォーマルメソッドに関する章を含む邦書
    - 玉井: ソフトウェア工学の基礎, 岩波書店2004
    - 米田, 梶原, 土屋: ディペンダブルシステム, 共立出版2005
  - 本発表者によるチュートリアル・サーベイ
    - 中島: オブジェクト指向デザインと形式手法, コンピュータソフトウェア(2001)
    - 中島: モデル検査法のソフトウェア開発への応用, コンピュータソフトウェア(2006)
- この2編の参考文献リストも参考にして下さい。