

20 octobre 2006

Utilisation des continuations pour l'ingénierie d'agents conversationnels

Denis Jouvin

LIRIS, university Claude Bernard Lyon 1

<http://liris.cnrs.fr/denis.jouvin/>
denis.jouvin@liris.cnrs.fr

- ◆ Approche orientée agents, systèmes multi-agents (SMA)
 - ◆ Adapté à la modélisation de systèmes complexes
 - propriétés intéressantes: autonomie, robustesse, distribution naturelle, interopérabilité, auto-organisation, etc.
 - ◆ ...conditionnés par des modèles d'interaction particulièrement élaborés
 - Gestion des conversations = principale source de difficultés d'implémentation des SMA (qualifiés ici de « conversationnels »)
- ◆ Plates-formes multi-agents
 - ◆ **Approches componentielles** pour faciliter la gestion des conversations
 - Composants comportementaux réutilisables, prenant en charge totalement ou partiellement la gestion des conversations / des protocoles d'interaction
 - ces composants restent difficiles à écrire et à combiner !
- ◆ Approche à base de continuations
 - ◆ Implémentation concise et élégante de composants comportementaux
 - améliore lisibilité, cohérence, performances, facilite la synchronisation

◆ Origines des continuations

- ◆ Concept de programmation assez ancien
 - initialement présent dans les langages fonctionnels (exemple: Scheme)
 - ... et dans des modèles concurrents comme le modèle d'acteurs

◆ Principe

- ◆ Permet de stocker et d'activer un contexte d'exécution, c.à.d.
"Capturer l'état d'exécution d'un programme dans une variable, la continuation, manipulable programmatiquement, pour pouvoir réactiver ce programme par la suite, à partir de cet état"
- ◆ A rapprocher des *threads* et des clôtures (*closures*)

◆ Définitions informelles

- « *Le reste du programme* » : suppose une exécution linéaire de ce dernier
- « *Un goto avec paramètres* » : ne tient pas compte des variables locales

- ◆ Variantes et restrictions
 - Coroutines : fonctions « résumables » stockant leur propre état d'exécution
 - Générateurs : fonctions « résumables » renvoyant successivement plusieurs valeurs, tel un itérateur, et stockant leur état entre deux appel
 - ◆ Les continuations sont considérées comme la forme la plus générale
 - permettent de programmer simplement coroutines et générateurs
- ◆ Langages intégrant nativement les continuations / variantes
 - ◆ Scheme, Ruby, Python, Smalltalk, Haskell, Perl 6, certains Lisps, etc.
- ◆ *Frameworks* permettant les continuations
 - ◆ Cocoon: ajoute les continuations au moteur Javascript Rhino
 - ◆ RIFE: permet des continuations limitées en Java
 - ◆ Javaflow: ajoute les continuations à Java

Exemples (langages intégrant nativement les continuations)

- ◆ Les générateurs de **Python** →
 - ◆ **yield** permet de renvoyer plusieurs valeurs successives
 - ◆ inutile de gérer l'état de l'itérateur dans des attributs
 - ◆ réutilise les structures de control natives du langage pour gérer les transitions

```
def my_gen(max):
    i = 1
    yield "let's count.."
    while i < max:
        yield "Odd %d" % i
        i = i+1
        yield "Even %d" % i
        i = i+1
    yield "the end"
```

```
for s in my_gen(4):
    print s

let's count..
Odd 1
Even 2
Odd 3
Even 4
The end
```

- ◆ Le *call/c.c.* de **Ruby** →
 - ◆ **callcc** passe la continuation courante à la fermeture {..}
 - ◆ Similaire aux continuations Scheme (*call-with-current-continuation*)
 - ◆ la continuation est ici globale

```
callcc {|cont|
  for i in 0..4
    print "\n#{i}: "
    for j in i*5...(i+1)*5
      cont.call() if j==17
      printf "%3d", j
    end
  end
}
print "\n"
```

```
0:  0  1  2  3  4
1:  5  6  7  8  9
2: 10 11 12 13 14
3: 15 16
```

- ◆ Applications historiques
 - ◆ Implémentation et composition d'automates
 - Exemples: analyseurs syntaxiques, compilateurs, validateurs
 - ◆ *Threads* coopératifs et coroutines
 - Changements de contextes explicites mais beaucoup plus rapides
 - ◆ Implémentation de modèles concurrents de type acteurs
- ◆ Application plus récente
 - ◆ programmation d'applications web
 - Interaction avec le navigateur = conversation à états
 - Permet de s'abstraire de la gestion explicite de l'état conversationnel
 - (avoir un *thread* dédié à chaque état conversationnel n'est pas faisable)
 - ◆ Regain d'intérêt certain pour les continuations (ou ce qui y ressemble)

- ◆ Principales difficultés de l'ingénierie de SMA conversationnels
 - ◆ Gestion de plusieurs conversations en parallèle
 - ◆ Parallélisme de conversations multi parties
 - Gestion d'un comportement en parallèle pour chaque conversation bilatérale avec chaque participant
 - peuvent nécessiter des points de synchronisation
 - ◆ Parallélisme intrinsèque à un protocole donné
 - Même un protocole bilatéral peut comprendre des branches parallèles ou entrelacées (i.e. ordre partiel de messages)
 - ◆ Gestion d'erreurs dans les protocoles d'interaction
 - Totalement asynchrone (time-out, états mixtes, etc...)
- ◆ Langages concurrents (ex: Erlang)
 - ◆ Souffrent d'autres limitations
 - ◆ Pas assez répandus pour être utilisés dans les plates-formes de SMA

Approches componentielles des plateformes de SMA

- ◆ Bibliothèque de composants comportementaux « abstraits »
 - ◆ Le problème devient: réutilisation de ces comportements abstraits
 - Composition et liaison avec le code de l'agent et d'autres composants
 - Synchronisation avec d'autres composants comportementaux correspondant à d'autres conversations / branches de conversation
- ◆ Synchronisation inter *thread* souvent nécessaire
 - ◆ Source d'erreur et difficulté de mise en œuvre / debugging
- ◆ Différentes techniques de composition
 - ◆ Callbacks / interfaces de callback
 - ◆ Héritage et polymorphisme / classes abstraites
 - ◆ Modèle d'évènement associé au modèle de composant (ex: JavaBean)

Stratégies de gestion du parallélisme et de la synchronisation

- ◆ États conversationnels: 2 stratégies
 - ◆ Un *thread* par composant / branche + méthodes bloquantes
 - Facile à écrire (pas besoin de gérer l'état conversationnel explicitement)
 - Parfois difficile à synchroniser (sémaphores, files d'attentes, ...)
 - Nécessite de nombreux *threads* → problèmes de performance
 - ◆ Composant sous forme d'automate (activation pas à pas)
 - Gestion explicite de l'état conversationnel (spécifique à chaque plateforme)
 - Difficile à programmer, mauvaise lisibilité (code fragmenté par transitions)
- ◆ La plupart des plateformes utilisent des stratégies mixtes
 - FIPA-OS: thread pool partagé par agents/tâches + « tâches automates »
 - JADE: un thread par agent + comportement automates (*behavior*)
 - BOND: un thread par agent + automates multi-plans; ZEUS: similaire
 - MadKIT: automates SEdit, activation/ordonnancement paramétrable

- ◆ Les continuations permettent de
 - ◆ capturer l'état conversationnel implicitement
 - ◆ définir les comportements comme automates à base de continuation
- ◆ Conséquences / stratégie 1: non préemptif
 - ◆ Activation pas à pas de l'automate
 - Pas de problèmes de synchronisation inter *thread* (non préemptif)
 - Ordonnancement paramétrable, selon le type de SMA
 - Meilleures performances qu'ordonnancement de thread
 - ◆ Plus économique en ressources systèmes (mémoire, etc.)
- ◆ Conséquences / stratégie 2: programmation aisée
 - ◆ Libère le programmeur de la gestion explicite de cet état
 - ◆ Utilisation possible des structures de control natives du langage hôte
 - ◆ Code non fragmenté par transition, meilleure lisibilité, concis

Automate à base de continuations en Java (javaflow)

- ◆ Continuation = immutable
 - ◆ objet encapsulant automate nécessaire
- ◆ Automate « abstrait » minimal
 - ◆ `current` : continuation courante
 - ◆ méthode `activate()`
 - ◆ méthode `yield()` (primitive)
 - interrompt flot de control
 - capture contexte d'exécution
 - ◆ Automate concret
 - sous-classe implémente `run()`
- ◆ insuffisant pour composants comportementaux d'agent

```
public abstract class Automaton implements Runnable {
    private Continuation current =
        Continuation.startSuspendedWith(this);

    /**
     * Suspends execution and captures current context
     * Should be called from inside run()
     */
    protected void yield() {
        Continuation.suspend();
    }

    /**
     * Advance the automaton one step
     */
    public void activate() {
        if(current != null)
            current =
                Continuation.continueWith(current);
    }
}
```

Exemple comparatif (Jade) : comportement simple à 3 pas

```
public class My3Step extends SimpleBehaviour {
    private int state = 1;
    private int numberOfExecutions = 5;
    public void action() {
        if (state == 1) {
            System.out.println("Step 1");
            state = 2;
        }
        else if (state == 2) {
            System.out.println("Step 1");
            state = 3;
        }
        else if (state == 3) {
            System.out.println("Step 2");
            state = 1;
            numberOfExecutions--;
        }
    }
    public boolean done() {
        return numberOfExecutions == 0;
    }
}
```

```
public class My3Step extends Automaton {
    public void run() {
        for(int i=0; i<5; i++) {
            System.out.println("Step 1");
            yield();
            System.out.println("Step 2");
            yield();
            System.out.println("Step 2");
            yield();
        }
    }
}
```

Primitives de communication et de synchronisation

- ◆ Primitives de consommation d'événements
 - ◆ Réception de messages
 - Par exemple `receive()`, ou `receive(<condition ou motif sur le message>)`
 - ◆ Réception d'événements de *time-out* ou de synchronisation
- ◆ Proposition : primitives de (pseudo-) parallélisme et de synchronisation
 - ◆ `parallelize()` : passe en mode parallèle dans une conv. multi-bilatérale, duplique l'automate en autant de sous-automates que de participants
 - ◆ `join()` : « attend » (non bloquant) que tous les sous-automates atteignent ce point, et repasse en mode synchrone
- ◆ In fine: exécution séquentielle (non préemptive)

- ◆ Prototype – environnement de test
 - ◆ *Framework* pour tester l'implémentation de protocoles d'interaction ou de comportements par continuation
 - Téléchargeable sur <http://liris.cnrs.fr/denis.jouvin/continuations.html>
 - ◆ Implémentation en Java (utilisant Javaflow) des primitives de communication et de synchronisation (cf. **diap. 11**)
 - inclue la gestion des exceptions et *timeout*
- ◆ Expérimentation sur deux protocoles multi bilatéraux
 - ◆ **Handshake** : succession de salutations (requête-réponse)
 - ◆ **English Auction** : comparable à *FIPA-Auction-English*
 - ◆ Chaque initiateur/participant comprend les 2 comportements
 - Parallélisme induit par la gestion de plusieurs conversations en parallèle
 - ◆ Nombre de participants élevé (plusieurs milliers)
 - ◆ Deux versions : avec activation préemptive et non préemptive
 - Parallélisme induit par la gestion simultanée des conv. avec les participants

Détail: implémentation de l'initiateur de English Auction

```

public void run() {
    send("auction start", inform);
    bestOffer = min;
    do {
        send(bestOffer, cfp);
        nbAnswered = 0;
        parallelize();
        Message msg = receive(propose, inform, refuse);
        if(msg.getType() != propose)
            return;
        nbAnswered++;
        int offer = (Integer) msg.getContent();
        if(offer > bestOffer) {
            bestOffer = offer;
            winner = getRunningAgent();
        }
        join();
        for(Agent a:getInterlocutors()) {
            Message resp = (a == winner)? accept: reject;
            send(bestOffer, resp, a);
        }
    } while (nbAnswered > 1);
}

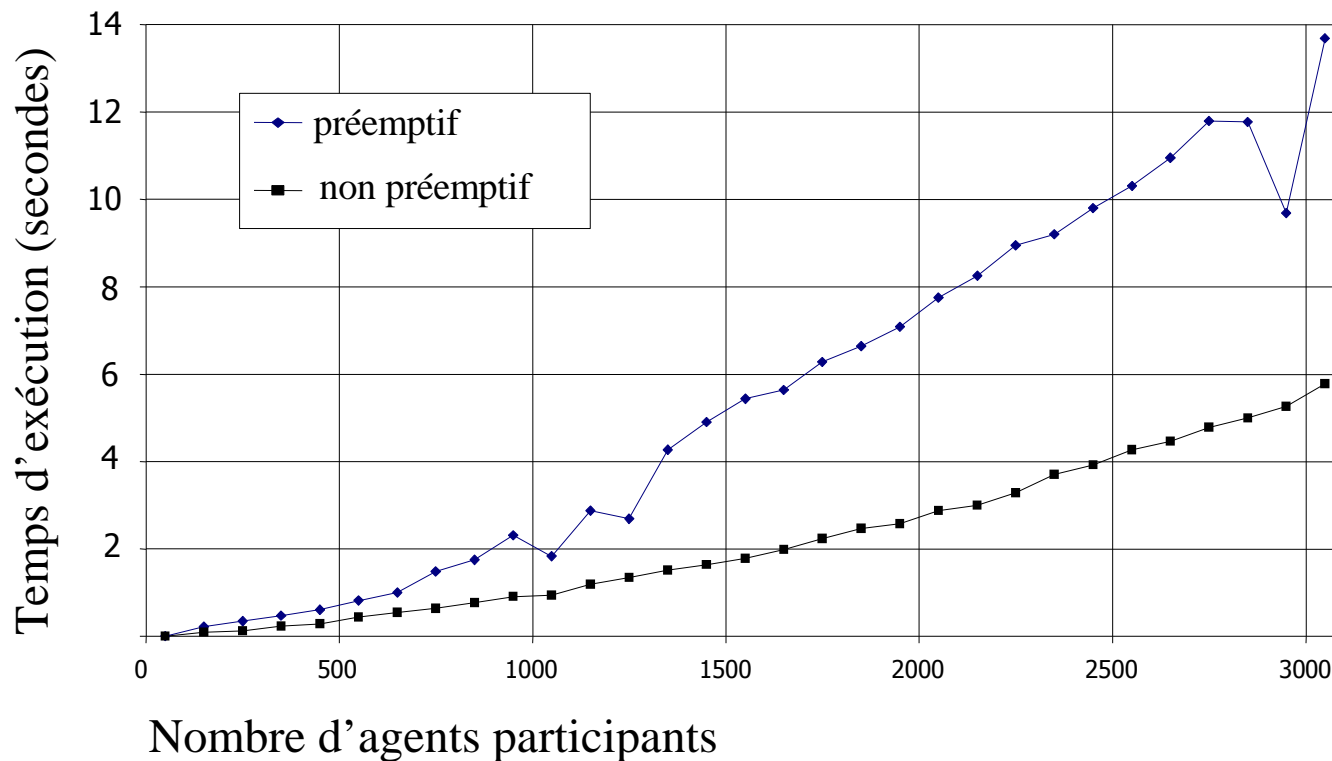
```

- ◆ Protocole d'interaction relativement complexe en quelques lignes !

Section parallèle :
automates (continuation associée) dupliqués pour chaque participant

utilisation d'un simple **while** pour gérer les itérations de l'enchère

Résultats: comparaison des perf. préemptif / non préemptif



- ◆ Gain moyen de 50% en temps d'exécution de la version non préemptive à base de continuations par rapport à la version préemptive (*threads*)

- ◆ Approche par continuation pour l'ingénierie de composants comportementaux d'agents
 - ◆ Permet de définir un composant comportemental comme un automate
ET
 - ◆ Libère le programmeur de la gestion explicite de l'état conversationnel
 - ◆ Style de programmation de comportement concis et élégant
 - Améliore significativement la lisibilité du code, facilite le *debugging*
 - ◆ Utilisation des structures de control natives du langage pour le flot de control du protocole, et des vérifications du compilateur associées
 - Le code n'est pas fragmenté selon les états et transition de l'automate
 - Organisation du code selon motivations de génie logiciel (modularité)
 - ◆ Pas de problème de synchronisation inter thread
 - ◆ Activation et ordonnancement des agents/comportements configurable
 - meilleures performances que *threads* préemptifs dans certaines situations

Applicabilité et limitations

- ◆ Gain en performances non nécessairement significatifs
 - ◆ MAIS apporte flexibilité certaine dans le mode d'activation des agents
 - Ex.: si plusieurs milliers d'agents, mode d'activation des agents = facteur clé de performances et de bonne exécution
- ◆ Utilisation de thread peut s'avérer toujours nécessaire
 - ◆ cas de tâches longues, en arrière plan, indépendantes
 - ◆ peut être combiné avec une programmation par continuation sans aucun problème
- ◆ Agents mobiles
 - ◆ Dépend de la possibilité de sérialiser les continuations du langage hôte
 - en java/javaflow, pas de problème ; en Ruby ou Scheme, problème...

Intégration dans les plateformes de SMA existantes

- ◆ Applicable à toute plateforme SMA pouvant utiliser un langage ou *framework* supportant les continuations
- ◆ Exemple: intégration dans JADE avec Javaflow
 - ◆ Déf. d'une classe abstraite de comportement **ContinuableBehavior**
 - ◆ Déf. d'une famille de sous-classes de **ContinuableBehavior**
 - **BilateralBehavior** : primitives simples (receive(...), yield()...)
 - **MultiBilateralRole** : primitives de pseudo parallélisme (parallelize(), join()...)
 - etc.
 - ◆ Toute les classes ainsi définies doivent être instrumentées par Javaflow (soit à la compilation, soit au chargement des classes)