

Communication par messages dans les systèmes multi-agents

Jacques Ferber

LIRMM - Université Montpellier II
161 rue Ada
34292 Montpellier Cedex 5

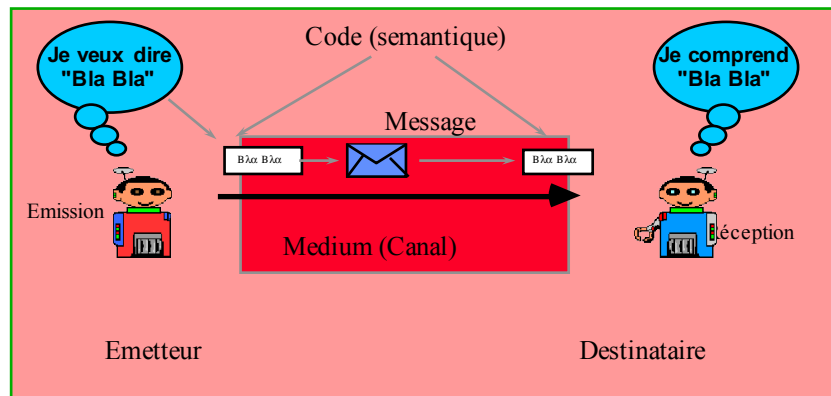
Email: ferber@lirmm.fr
Home page: www.lirmm.fr/~ferber

Version 3.5
2014-2016

Communication

- ◆ **Eléments de communication**
- ◆ **La théorie des actes de langage**
- ◆ **Conversation et protocoles**

Modèle classique de la communication



Les différentes manières de voir la communication

◆ Point à point

- Ex: email, sms

◆ Groupes

- Emails de groupes, messages envoyés à tout un groupe

◆ A tous les agents à une certaine distance

- Distance physique
- Distance sociale (ex: amis et amis d'amis)

◆ Sur support partagé

- Forums, murs d'un groupe, etc...



Signification des messages

◆ Signification fixe => communications intentionnelles

- La sémantique de la communication est partagée par l'émetteur et le receveur
 - ☞ Suppose un langage de communication commun
 - ☞ Pbs de la définition de standards..
- L'émetteur a l'intention d'émettre un message avec cette signification!



Les actes de langage (Speech acts)

◆ Concepts développés initialement dans le contexte de la philosophie du langage (Austin, Searle, Vanderveken, ..)

◆ Communiquer c'est agir

- Les phrases ne sont pas seulement vraies ou fausses. Elles servent à accomplir des actions.
- Notion de la "pragmatique" du langage (sens opérationnel d'une communication)
 - ☞ ex: demander de faire quelque chose (une manière d'accomplir un but)

Actes de langages (cont.)

◆ Catégorisation des actes de langages

- Inform, ask, request, warn, promise, ...

◆ Décomposer une phrase en un performatif et son contenu: F(P)

- Ask(*la lumière est allumée*) *la lumière est-elle allumée?*
 - Inform(*la lumière est allumée*) *la lumière est allumée!*
 - Request(*la lumière est allumée*) *allumez la lumière, SVP*
- Performative content

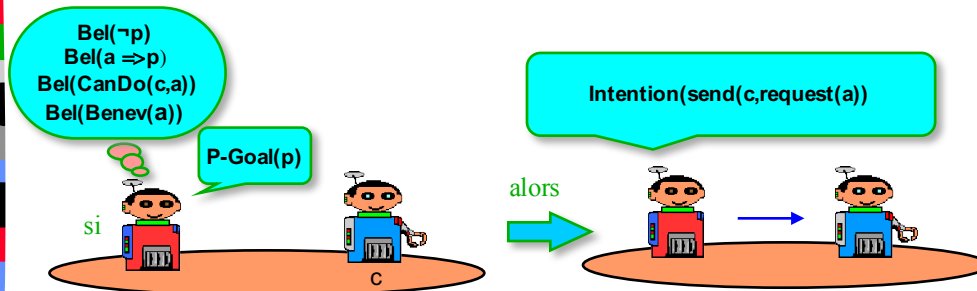
◆ Intérêt: la sémantique pragmatique (ou opérationnelle) du message est définie par le performatif

Aspects des actes de langage

◆ Un acte de langage comprend trois éléments d'action:

- élément locutoire
 - ☞ l'acte de communiquer quelque chose à quelqu'un
- élément illocutoire
 - ☞ le type d'action qui est accompli en communiquant.
 - ☞ e.g. demander, informer, promettre
- élément perlocutoire
 - ☞ Conséquences des actes illocutoires qui sont en fait désiré par l'acte de langage
 - ☞ ex: Request(e,r,a) → a est accompli

Comportements dirigés par les buts



Définition d'un langage de communication

◆ Langage de communication (ACL - Agent Communication Language)

- Les agents doivent avoir des capacités à manipuler un langage commun

◆ Aspects du langage

- **Syntaxe**: manière dont les symboles sont structurés.
- **Sémantique**: ce que le symbole signifie
- **Pragmatique**: manière dont les symboles sont interprétés pour conduire à l'action



Echec d'un acte de langage

- *Dans la transmission*
 - ☞ ex: un message n'arrive pas
- *Dans l'interprétation*
 - ☞ le message est mal compris par le receveur (pour des raisons de terminologie par exemple)
 - ☞ ex: une question est interprétée comme une requête
- *Dans l'accomplissement d'un acte illocutoire*
 - ☞ Echec du succès, si la condition pour l'acte illocutoire n'est pas réalisée.
 - ☞ A: B, Request(P) est effectif si B croit que A veut que B accomplisse P
- *Dans l'accomplissement de l'acte perlocutoire*
 - ☞ Echec de la satisfaction si B effectivement accomplit P

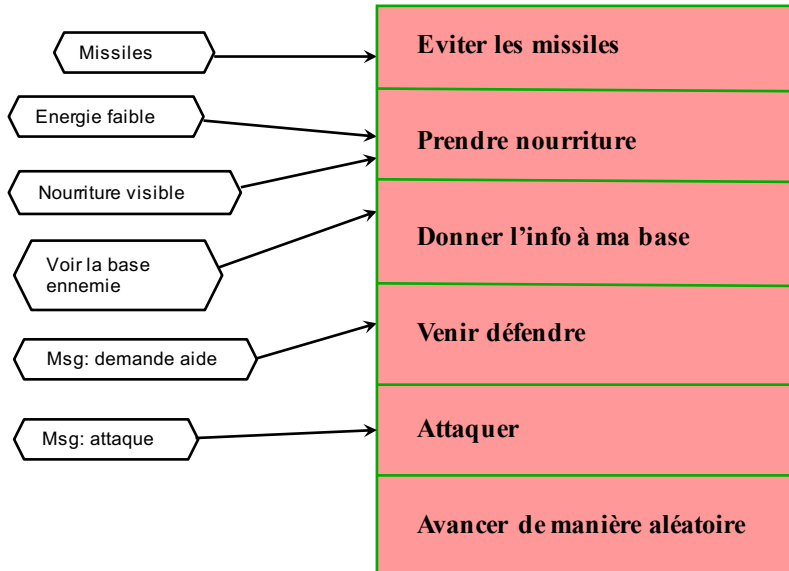
11



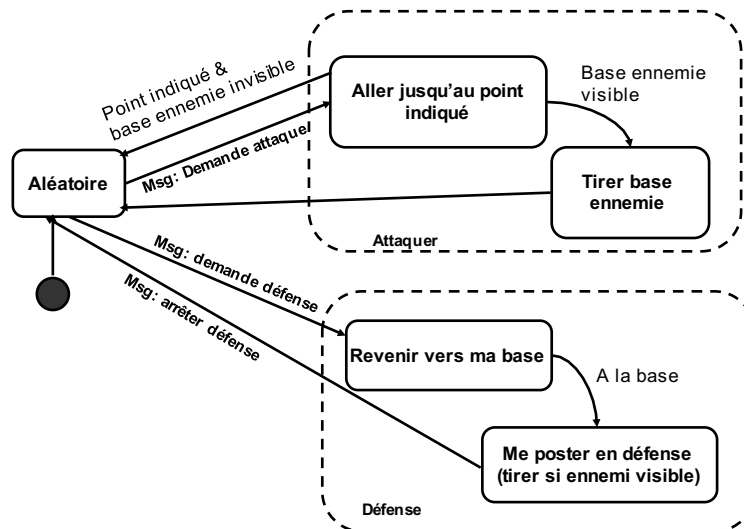
Comment intégrer les communications

- ◆ **Considérer que les messages sont des événements comme des percepts**
 - Architecture à base d'action située (ex: subsomption ou règles d'actions situées)
 - Architecture à base d'automates à états finis

Architecture de subsomption avec messages



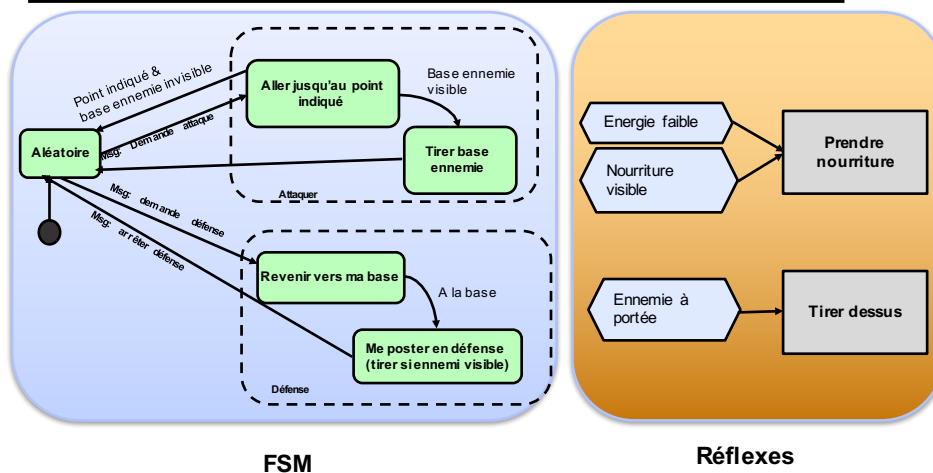
Architecture à base de FSM



Caractéristiques

- ◆ Actions situées (subsumption): souple, mais manque d'engagement
- ◆ FSM: trop engagé
- ◆ Hybride:
 - FSM + réflexes
 - FSM hiérarchique

FSM + réflexes



Warbot : implémentation FSM à réflexes

```
String action(){
    String result;
    result = reflexes();
    if (result != null)
        return(result);
    else
        return FSM();    // eventuellement passer des arguments dans FSM
}

////////// version avec messages

String action(){
    String result;
    result = reflexes();
    if (result != null)
        return(result);
    result = traiterMessages();
    if (result != null) return(result); // retourne l'action des messages
    else
        return FSM();    // eventuellement passer des arguments dans FSM
}
```

Limite des actes des communications simples

Les communications ne sont pas accomplies comme des ensembles de messages isolés

- ◆ Communication sont structurées en **dialogues** ou **conversations**, qui sont des séquences stylisées de messages (**protocoles**).
- ◆ Ex de protocoles
 - Demander quelque chose à un agent
 - Recruter des agents pour accomplir une tâche
 - S'abonner à une source d'information / informer et mettre à jour

FIPA - ACL

- ◆ FIPA = Foundation for Intelligent Physical Agents
- ◆ fondé en 1996 – intégré à <<... >> en {{..}}

 - International
 - Défini un langage de communication (ACL) fondé sur les actes de langages.
 - Avec un sémantique fondée sur la logique modale.
 - A été standardisé par FIPA

- ◆ Défini la liste des actes de langage, une sémantique appropriée
- ◆ Ensemble de protocoles
 - Ex: request protocol, contract net protocol, etc..

19

Protocole

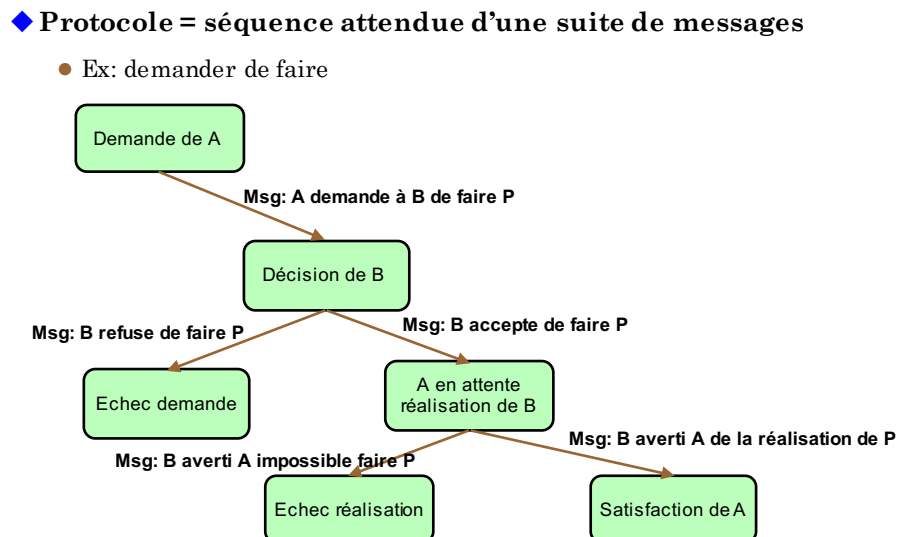
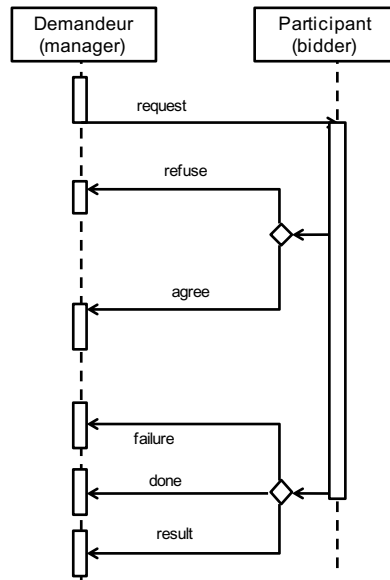


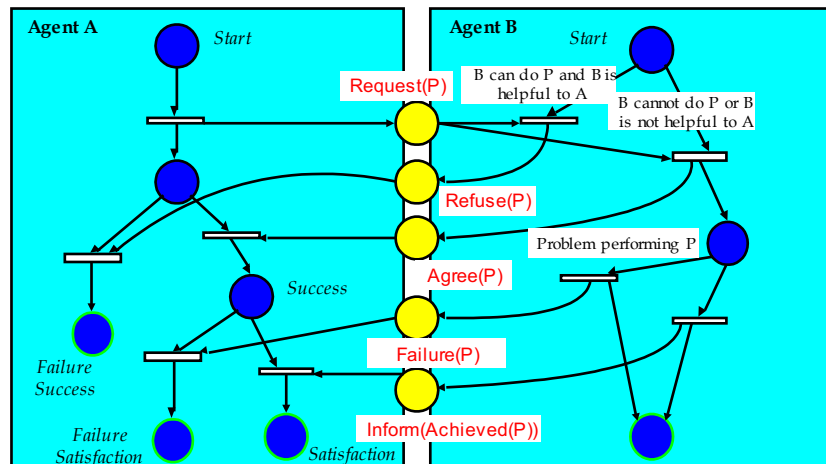
Diagramme de séquences Protocole de requête



Quelques primitives de ACL

- | | |
|---------------------------|---------------|
| ● Accept Proposal | ● Propose |
| ● Agree | ● Query |
| ● Cancel | ● Refuse |
| ● Call for Proposal (cfp) | ● Reject |
| ● Confirm | ● Request |
| ● Disconfirm | ● Subscribe |
| ● Failure | ● Unsubscribe |
| ● Inform | ● Done |
| ● NotUnderstood | ● Result |

Autre modélisation: les réseaux de Petri



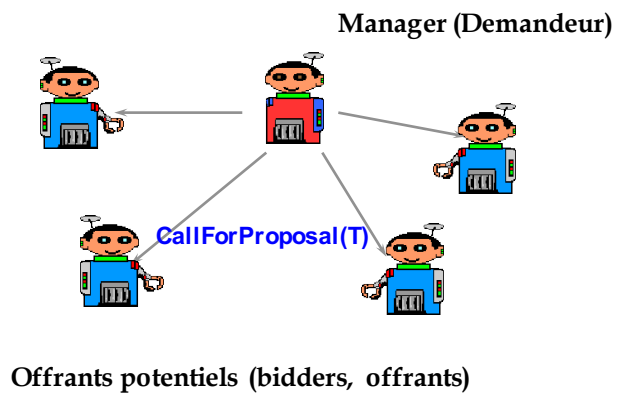
23

Un modèle classique de conversation pour l'allocation de tâche: le réseau contractuel

- ◆ Le plus connu des modèles de conversation pour la coordination par allocation de tâches.
- ◆ Utilise le protocole des appels d'offres des marchés d'états.
- ◆ Deux types d'agents (deux rôles)
 - Manager et Bidder (Offrant)
- ◆ Est accompli en 4 phases
 - Appel d'offre
 - Offre (bids)
 - Attribution du contrat
 - Signature du contrat et travail

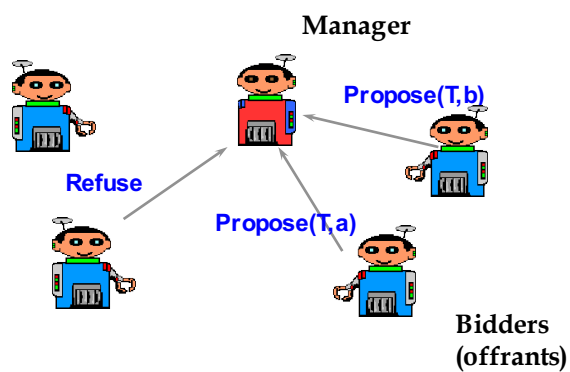
Réseau contractuel: phase 1

◆ Appel d'offre (call for proposal)



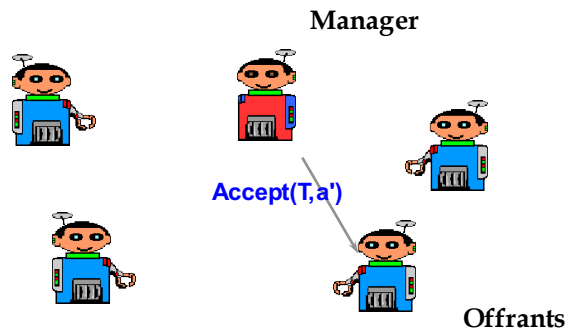
Réseau contractuel: phase 2

◆ Offres (Propose)



Réseau contractuel: phase 3

- ◆ Sélection: attribution du contrat (attribution « accept-proposal »)



Réseau contractuel: phase 4

- ◆ Travail et résultat

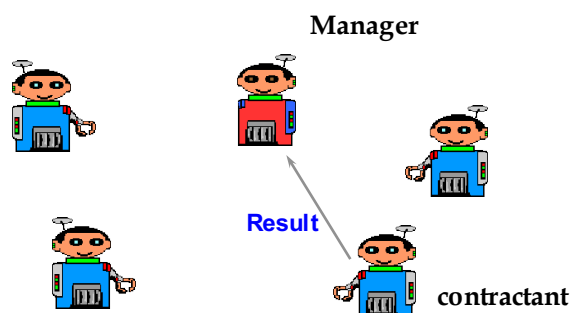
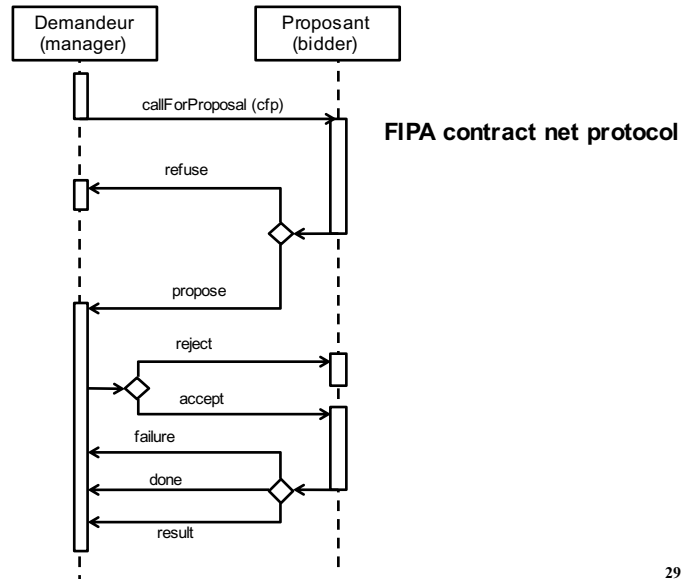
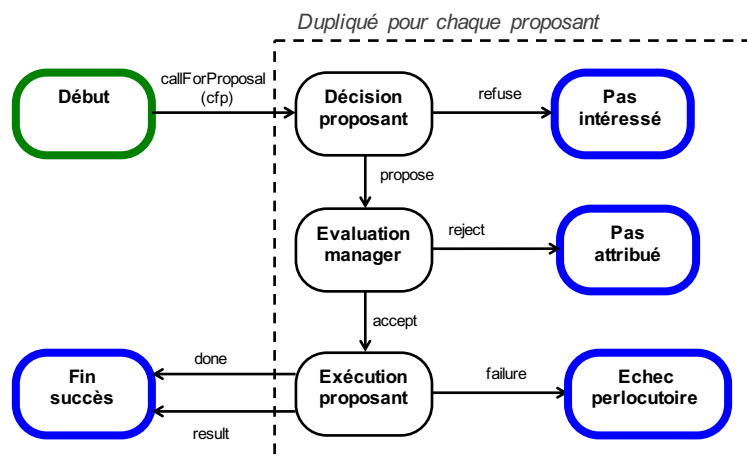


Diagramme de séquences Réseau contractuel



Réseau contractuel - automate



Nécessité de prendre en compte le dialogue pour chaque proposant

Implémentation d'un protocole

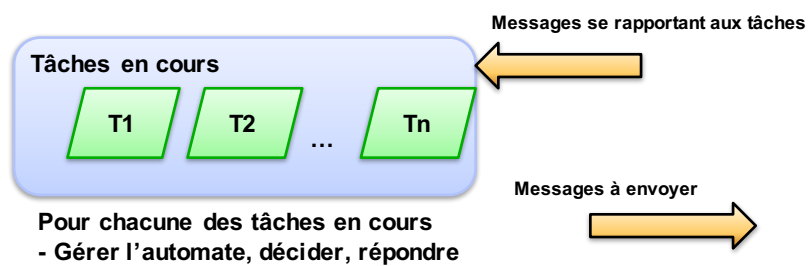
◆ Chaque agent (manager, offrant) doit gérer « son » dialogue avec l'autre

- Ajouter la notion de tâche en cours
 - ☞ A demande à B de faire P
 - ☞ Création d'un agenda des tâches en cours
 - 1 pour l'initiateur (manager), 1 pour les offrants (participants)

◆ Communication

- Tâches demandée
 - ☞ A qui,
 - ☞ Quand, délai? (coût?)
 - ☞ Faire quoi

Gestion des tâches



Implémenter le réseau contractuel? #1

◆ Du point de vue du manager (initiator)

Appel d'offre:

J'envoie une demande,
`cfp(demande, T)` à une liste d'agents L
où T est le numéro de cfp
Je crée une tâche avec les infos (T, L, nom-demande, Prop)
où Prop est la liste des proposants (initialement vide)

Réponse appel d'offre

Si je reçois un message de type `refuse(T)`,
je supprime l'émetteur de la liste L des possibles pour la tâche T
si la liste L est vide et que Prop est vide, alors **Echec tâche T**

Si je reçois un message de type `propose(T)`,
je supprime l'émetteur de la liste L,
j'ajoute l'émetteur et sa proposition à la liste Prop
si L est vide, passer à la **phase décision**

// note: on gère généralement un dead line (time out) pour éviter d'attendre des réponses qui ne viendront jamais...

Implémenter le réseau contractuel? #2

◆ Du point de vue du manager (initiator)

Décision:

Pour la tâche T, je choisis la proposition P qui me paraît la meilleure,
pour tout a = agents de Prop,
si a est le proposant de P je lui signale que le contrat lui est
attribué : `accept(T)`
sinon: envoyer à tous les autres agents de Prop que leurs propositions
ne sont pas acceptées: `reject(T)`

Fin de contrat:

Si je reçois le message `failure(T)` alors **Echec tâche T**
Si je reçois le message `done(T)` (ou `result(T,r)`)
alors **Succès tâche T**

Implémenter le réseau contractuel? #3

◆ Du point de vue de l'offrant (participant)

Réponse à CFP:

Dès que je reçois un message de type `cfp(demande, T)`

Si je peux (et veux faire T):

je réponds à l'émetteur `propose(T, args)`, et je mémorise
un projet en cours avec `T(manager ← émetteur)`

Si ne ne peux pas (ou ne veux pas faire T):

je réponds à l'émetteur `refuse(T)`,

Réception de l'attribution du contrat :

Si je reçois le message `accept(T)` alors faire T

Si je reçois le message `reject(T)` alors supprimer T de la liste des projets

Faire T:

Accomplir T (FSM)

Si T est terminé,

envoyer message `done(T)` (ou `result(T,r)`)
à l'initiator de T (émetteur du CFP)

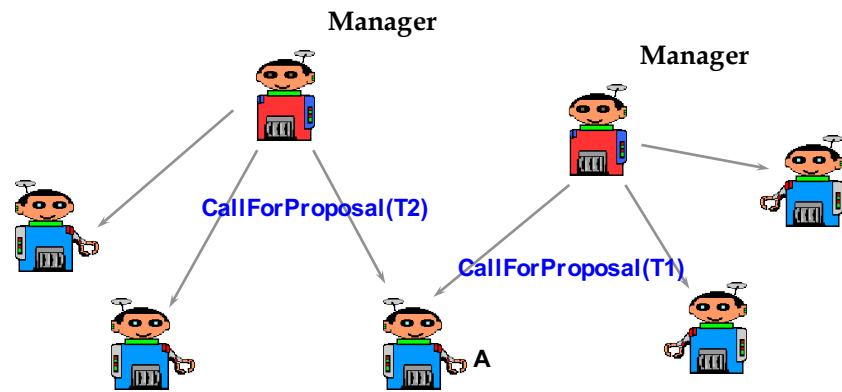
Si problème dans la réalisation de T,

envoyer message `failure(T)`

Problèmes avec plusieurs managers

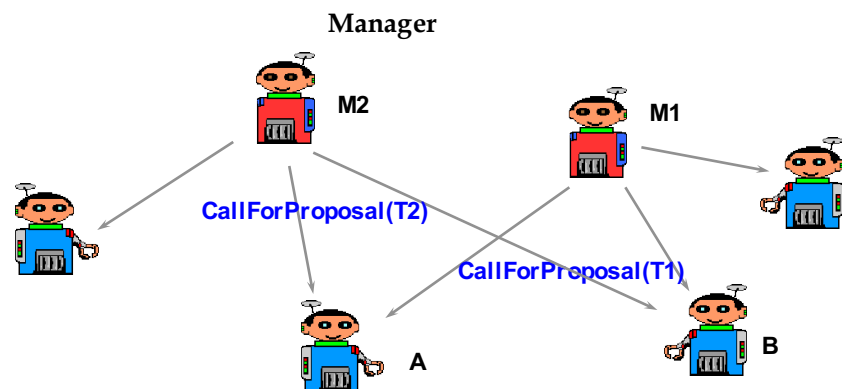
- ◆ Que se passe-t-il quand plusieurs managers font des propositions?
- ◆ Au moment de l'appel d'offre (réception de plusieurs offres en parallèles
- ◆ Au moment de l'exécution, si le manager a besoin de plusieurs agents pour accomplir sa tâche.

Réponses aux appels d'offre



L'agent A répond-il à T2 si T1 ou non?

Dead lock si plusieurs besoin de plusieurs agents



Si A s'engage auprès de M1 et B auprès de M2, impossible d'accomplir La tâche...



Engagement des agents

◆ Très fort engagement

- Les agents ne répondent pas un cfp dès qu'ils ont fait une proposition.

◆ Fort engagement (aussi appelé early commitment)

- Les agents peuvent répondre à un autre cfp, s'ils ont fait une proposition.
- Mais ils ne peuvent pas répondre à un cfp s'ils sont déjà dans une tâche

◆ Faible engagement

- Tout est possible..



Appel collectif

◆ Appel collectif : simplification du réseau contractuel

- On veut qu'une tâche soit faite par un ensemble d'agents, quel que soit le nombre d'agents
- Pas de choix du « meilleur » agent
- Demande de type *request*

◆ L'initiateur appelle un ensemble d'agents

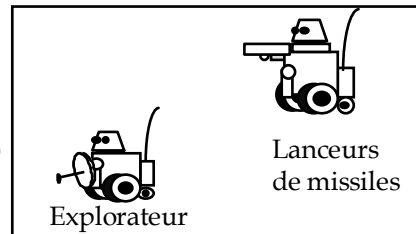
- Les agents répondent *accept* ou *refuse* et agissent immédiatement
- Si l'initiateur ne reçoit aucune acceptation (réception que de refuse après un certain délai), alors *Echec tâche T*

◆ Engagement des offrants: ne font qu'une seule tâche à la fois

Appel collectif dans Warbot

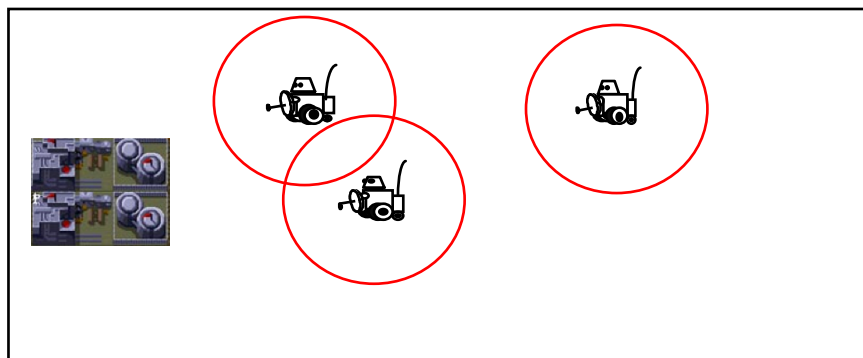
◆ **3 sortes d'agents**
(définit aussi 3 capacités différentes)

- Explorateurs
- Lanceurs de missiles
- Base



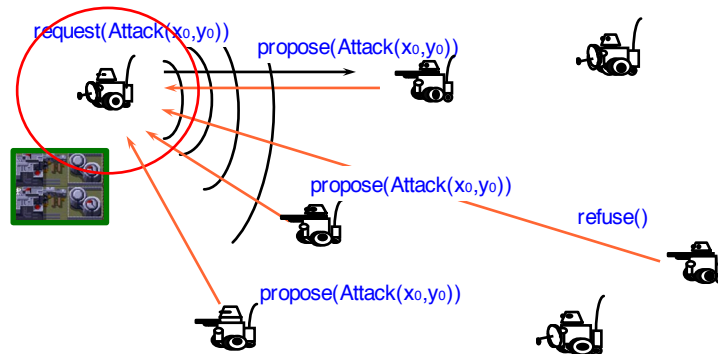
Phase 0: Exploration

◆ **Les explorateurs cherchent la base ennemie**



Phase 1,2: Appel pour attaquer

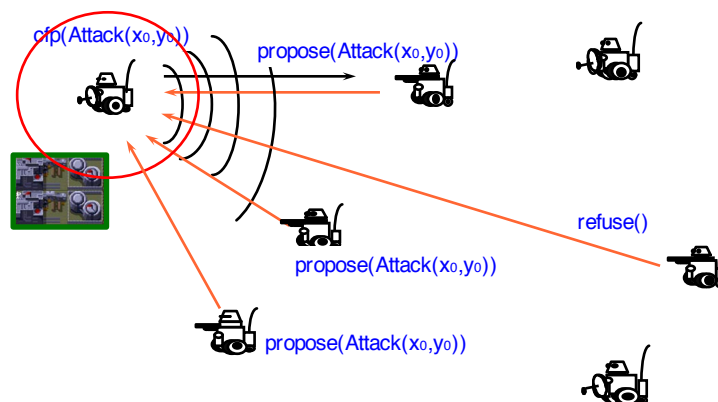
- ◆ Les explorateurs envoient des appels d'offres aux lanceurs de missile



Problème: tout le monde vient. A partir de quand attaque-t-on?

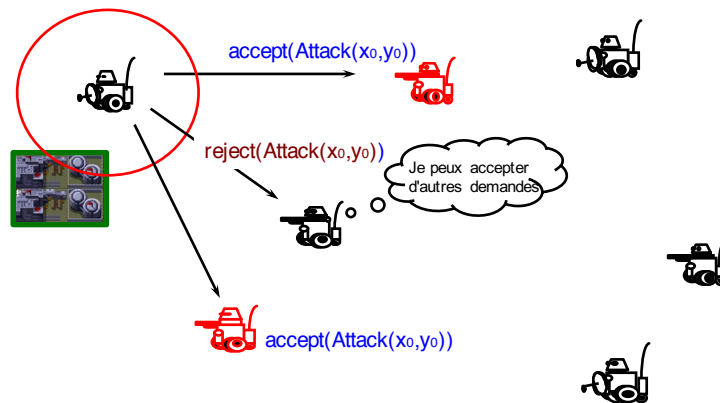
Phase 1, 2: Appel avec nombre défini

- ◆ Exemple: réseau contractuel



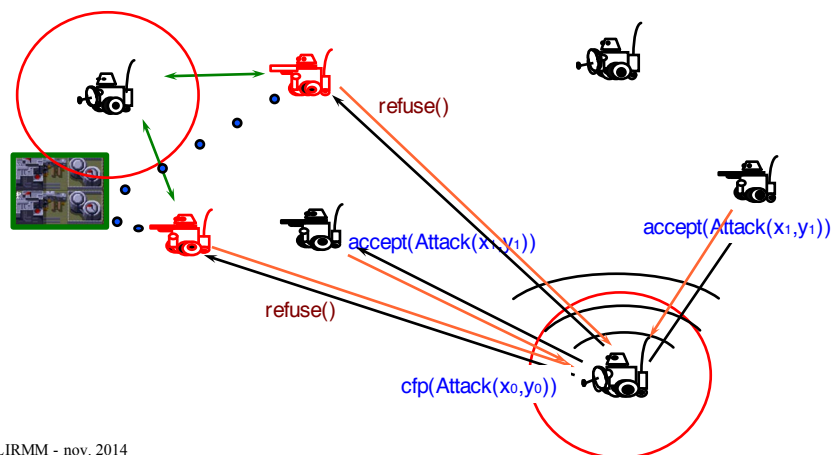
Phase 3 : Appel avec nombre défini

- ◆ Exemple: attente de 2 agents. Rejette les autres



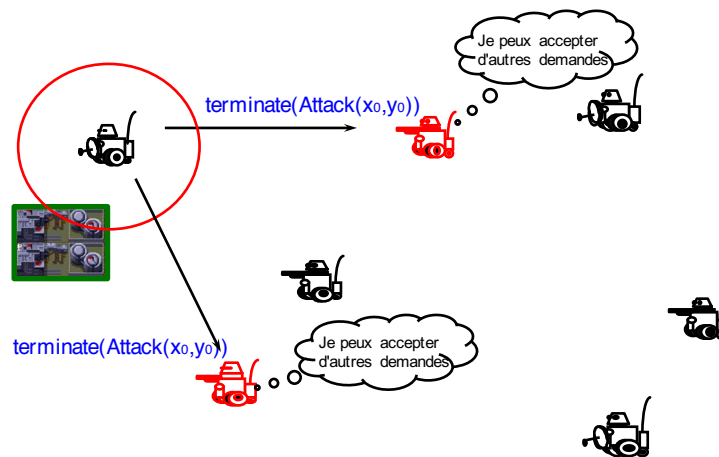
Phase 4: réalisation du contrat:

- ◆ Les contractants ne peuvent plus accepter d'autres propositions



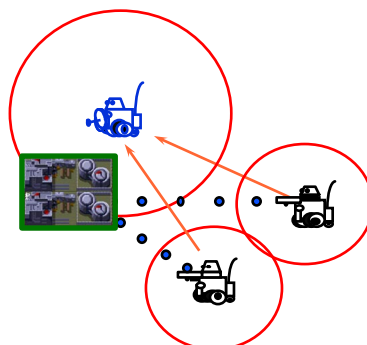
Phase 4 bis :fin du contrat

- ◆ Ici c'est le manager qui termine l'engagement



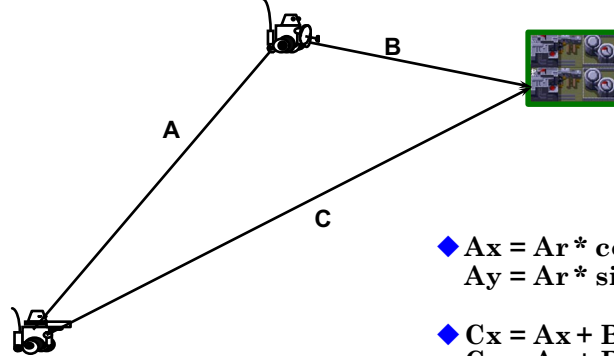
L'aveugle et le paralytique

- ◆ Une attaque dirigée par un explorateur: les lanceurs de missile ne perçoivent pas la cible



Récupérer en polaire les infos pour aller vers ou tirer la base

- ◆ Si A, B, C, des vecteurs: $C = A + B$



- ◆ B est donné par la perception de l'explorateur
- ◆ A est donné par le message entre explorateur et combattant

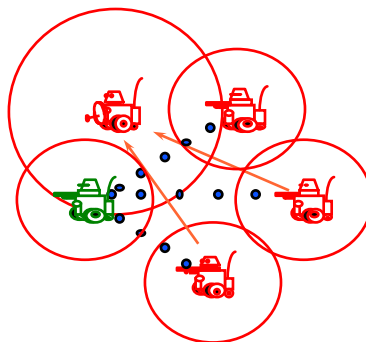
- ◆ $A_x = A_r * \cos(A\theta)$
 $A_y = A_r * \sin(A\theta)$

- ◆ $C_x = A_x + B_x$
 $C_y = A_y + B_y$

- ◆ $C_r = \text{Sqrt}(C_x^2 + C_y^2)$
 $C\theta = \text{atan}(C_y / C_x)$

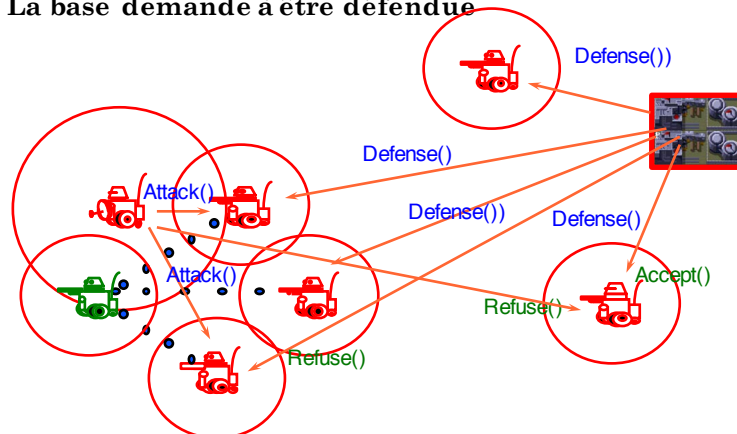
Phase 2: Attaquer à plusieurs sans être vu

- ◆ Les explorateurs dirigent l'attaque contre un lanceur de missile qui ne voit pas ses assaillants



Attaquer et défendre

- ◆ Les explorateurs dirigent l'attaque contre un lanceur de missile qui ne voit pas ses assaillants
- ◆ La base demande à être défendue



Le comportement du lanceur de missile

De rocket-launcher // sans engagement

Si je reçois un message `request(attack,p0)`
 et si distance avec `p0` < `dist-max`, alors lancer-missile direction vers `x0`, `y0`
 // pas d'engagement

De rocket-launcher // avec engagement

Si je suis **disponible** ou état **en-attaque** et je reçois un message `request(attack,p0)`
 et si distance avec `p0` < `dist-max`, alors lancer-missile direction vers `x0`, `y0`
 et état <- **en-attaque**
 Si je suis en-defense et je reçois un message `request(attack,p0)`
 alors ne rien changer
 Si je suis en-attaque et je n'ai pas reçu de messages d'attaque depuis `n` tours
 alors état <- **disponible**