

Session types modulaires pour la programmation orientée-objet distribuée

Nils Gesbert

Université de Glasgow

Travail réalisé en collaboration avec : Simon Gay (Université de Glasgow),
António Ravara (Nouvelle université de Lisbonne),
Vasco Vasconcelos et Alexandre Caldeira (Université de Lisbonne).

Séminaire IRISA 68NQRT, 8 avril 2010

- 1 Objets et protocoles d'utilisation
- 2 Types pour les protocoles (sessions)
- 3 Protocoles de communication
- 4 Vérification
- 5 Conclusion

Exemple : interface d'accès à une messagerie

```
enum ErrorStatus { OK, ERR }

interface MailReader {
    ErrorStatus login (String user, String pass);
    int getNumberOfMessages();
    ErrorStatus fetchAndDelete (int index);
    String getMessageContent();
    void logout();
}
```

Contraintes d'utilisation

- Impossible de télécharger des messages hors connexion
- Impossible de lire un message avant de l'avoir téléchargé
- Télécharger un nouveau message écrase le précédent : à éviter s'il n'a pas été lu ou sauvegardé

Contraintes d'utilisation

- Impossible de télécharger des messages hors connexion
- Impossible de lire un message avant de l'avoir téléchargé
- Télécharger un nouveau message écrase le précédent : à éviter s'il n'a pas été lu ou sauvegardé

Toutes les méthodes ne sont pas disponibles à tout moment : l'interface (ensemble des méthodes disponibles) se modifie en fonction des actions effectuées.

Nous proposons de représenter ce protocole d'utilisation par un type.

- Plusieurs méthodes disponibles : choix externe

```
{fetchAndDelete: S, logout: S'}
```

Branchement côté objet / Sélection par le client via appel d'une méthode

- Plusieurs méthodes disponibles : choix externe

`{fetchAndDelete: S, logout: S'}`

Branchement côté objet / Sélection par le client via appel d'une méthode

- État indiqué par le résultat d'une méthode : choix interne

`<OK: S, ERR: S'>`

Branchement côté client / Sélection par l'objet via retour d'une étiquette

Des *session types* pour objets

- Plusieurs méthodes disponibles : choix externe

```
{fetchAndDelete: S, logout: S'}
```

Branchement côté objet / Sélection par le client via appel d'une méthode

- État indiqué par le résultat d'une méthode : choix interne

```
<OK: S, ERR: S'>
```

Branchement côté client / Sélection par l'objet via retour d'une étiquette

```
Session Init = {login: <OK: NoMsg, ERR: Init>}
```

```
where NoMsg = {fetchAndDelete: <OK: MsgRead, ERR: NoMsg>,  
getNumberOfMessages: NoMsg, logout: {} }
```

```
and MsgRead = {getMessageContent: NoMsg, getNumberOfMessages:  
MsgRead, logout: {getMessageContent: {}} }
```


- Chaque appel de méthode fait avancer le *session type* de l'objet
- Si la suite du protocole est un choix interne, le client analyse le résultat par un `switch`
- Types linéaires : une seule référence à chaque objet

- Chaque appel de méthode fait avancer le *session type* de l'objet
- Si la suite du protocole est un choix interne, le client analyse le résultat par un `switch`
- Types linéaires : une seule référence à chaque objet

Jugements de typage avec environnement initial et final : $\Gamma \triangleright e : T \triangleleft \Gamma'$

Session Types pour les canaux de communication

- Honda *et al.*, depuis 1993
- Types conçus au départ pour les canaux du π -calcul ; décrivent un protocole de communication

- Honda *et al.*, depuis 1993
- Types conçus au départ pour les canaux du π -calcul ; décrivent un protocole de communication
 - Séquence, envoi, réception : `!String.?Bool...`

- Honda *et al.*, depuis 1993
- Types conçus au départ pour les canaux du π -calcul ; décrivent un protocole de communication
 - Séquence, envoi, réception : `!String.?Bool...`
 - Choix : `⊕{validate: Σ , cancel: Σ' }`
Permet une sélection par l'envoi d'une des étiquettes

- Honda *et al.*, depuis 1993
- Types conçus au départ pour les canaux du π -calcul ; décrivent un protocole de communication
 - Séquence, envoi, réception : `!String.?Bool...`
 - Choix : `⊕{validate: Σ , cancel: Σ' }`
Permet une sélection par l'envoi d'une des étiquettes
 - Branchement : `&{ok: Σ , error: Σ' }`
Attend la réception de l'une quelconque des étiquettes

- Honda *et al.*, depuis 1993
- Types conçus au départ pour les canaux du π -calcul ; décrivent un protocole de communication
 - Séquence, envoi, réception : `!String.?Bool...`
 - Choix : `⊕{validate: Σ , cancel: Σ' }`
Permet une sélection par l'envoi d'une des étiquettes
 - Branchement : `&{ok: Σ , error: Σ' }`
Attend la réception de l'une quelconque des étiquettes

Les canaux peuvent être considérés comme des objets

$$[[?T. \Sigma]] = \{\text{receive}_T : [[\Sigma]]\}$$

$$[[!T. \Sigma]] = \{\text{send}_T : [[\Sigma]]\}$$

- Honda *et al.*, depuis 1993
- Types conçus au départ pour les canaux du π -calcul ; décrivent un protocole de communication
 - Séquence, envoi, réception : `!String.?Bool...`
 - Choix : `\oplus\{validate: \Sigma, cancel: \Sigma'\}`
Permet une sélection par l'envoi d'une des étiquettes
 - Branchement : `\&\{ok: \Sigma, error: \Sigma'\}`
Attend la réception de l'une quelconque des étiquettes

Les canaux peuvent être considérés comme des objets

$$\llbracket ?T. \Sigma \rrbracket = \{\text{receive}_T : \llbracket \Sigma \rrbracket\}$$

$$\llbracket !T. \Sigma \rrbracket = \{\text{send}_T : \llbracket \Sigma \rrbracket\}$$

$$\llbracket \&\{l : \Sigma_l\}_{l \in E} \rrbracket = \{\text{receive}_E : \langle l : \llbracket \Sigma_l \rrbracket \rangle_{l \in E}\}$$

- Honda *et al.*, depuis 1993
- Types conçus au départ pour les canaux du π -calcul ; décrivent un protocole de communication
 - Séquence, envoi, réception : `!String.?Bool...`
 - Choix : `⊕{validate: Σ , cancel: Σ' }`
Permet une sélection par l'envoi d'une des étiquettes
 - Branchement : `&{ok: Σ , error: Σ' }`
Attend la réception de l'une quelconque des étiquettes

Les canaux peuvent être considérés comme des objets

$$\llbracket ?T . \Sigma \rrbracket = \{\text{receive}_T : \llbracket \Sigma \rrbracket\}$$

$$\llbracket !T . \Sigma \rrbracket = \{\text{send}_T : \llbracket \Sigma \rrbracket\}$$

$$\llbracket \&\{l : \Sigma_l\}_{l \in E} \rrbracket = \{\text{receive}_E : \langle l : \llbracket \Sigma_l \rrbracket \rangle_{l \in E}\}$$

$$\llbracket \oplus\{l : \Sigma_l\}_{l \in E} \rrbracket = \{\text{send}_l : \llbracket \Sigma_l \rrbracket\}_{l \in E}$$

Exemple : protocole POP3 (simplifié)

```
Type POP3 = !String.!String.&{OK: Trans, ERR: POP3}
```

```
where Trans =
```

```
  ⊕{  
    STAT: ?int.Trans,  
    DELE: !int.Trans,  
    QUIT: End,  
    RETR: !int.&{OK: ?String.Trans, ERR: Trans}  
  }
```

Un client POP3 (implémente l'interface MailReader)

```
class POP3Client implements MailReader {
    Chan[POP3] c; Null n, m;                                // fields
    ErrorStatus login (String user, String pass) {
        c.send (user); c.send (pass);
        switch (c.receive()) {
            case OK: c.send (STAT); n = c.receive(); return OK;
            case ERR: return ERR;
        }
    }
    ErrorStatus fetchAndDelete (int index) {
        c.send (RETR); c.send (index);
        switch (c.receive()) {
            case OK: m = c.receive(); c.send (DELE); return OK;
            case ERR: return ERR;
        }
    }
    int getNumberOfMessages() {return n;}
    String getMessageContent() {return m;}
    void logout() {c.send (QUIT);}
}
```

Relation entre interface et implémentation

```
Session Init = {login: <OK: NoMsg, ERR: Init>}
```

```
where NoMsg = {fetchAndDelete: <OK: MsgRead, ERR: NoMsg>,  
getNumberOfMessages: NoMsg, logout: {} }
```

```
and MsgRead = {getMessageContent: NoMsg, getNumberOfMessages:  
MsgRead, logout: {getMessageContent: {}} }
```

- Type d'un objet vu de l'extérieur : *session type*, S

Relation entre interface et implémentation

Session **Init** = {login: <OK: **NoMsg**, ERR: **Init**>}

where **NoMsg** = {fetchAndDelete: <OK: **MsgRead**, ERR: **NoMsg**>,
getNumberOfMessages: **NoMsg**, logout: {} }

and **MsgRead** = {getMessageContent: **NoMsg**, getNumberOfMessages:
MsgRead, logout: {getMessageContent: {}} }

- Type d'un objet vu de l'extérieur : *session type*, S
- État interne d'un objet : classe et type de ses champs, $C[F]$

Relation entre interface et implémentation

Session `Init` = {login: <OK: `NoMsg`, ERR: `Init`>}

where `NoMsg` = {fetchAndDelete: <OK: `MsgRead`, ERR: `NoMsg`>,
getNumberOfMessages: `NoMsg`, logout: {} }

and `MsgRead` = {getMessageContent: `NoMsg`, getNumberOfMessages:
`MsgRead`, logout: {getMessageContent: {}}} }

- Type d'un objet vu de l'extérieur : *session type*, S
- État interne d'un objet : classe et type de ses champs, $C[F]$

Jugements :

- Expressions : $\Gamma \triangleright e : T \triangleleft \Gamma'$
- Pour le corps d'une méthode : $\text{this} : C[F] \triangleright e : T \triangleleft \text{this} : C[F']$
- Compatibilité entre états interne et externe : $F \vdash C : S$
Vérification des corps de toutes les méthodes dans l'ordre

`{Chan[POP3] c; Null n; Null m} ⊢ POP3Client : Init`

$\{Chan[POP3] c; Null n; Null m\} \vdash POP3Client : Init$

$\langle OK: \{Chan[Trans] c; int n; Null m\},$
 $ERR: \{Chan[POP3] c; Null n; Null m\} \rangle$

\vdash

$POP3Client : \langle OK: NoMsg, ERR: Init \rangle$

$\{ \text{Chan}[\text{POP3}] \ c; \ \text{Null} \ n; \ \text{Null} \ m \} \vdash \text{POP3Client} : \text{Init}$

$\langle \text{OK} : \{ \text{Chan}[\text{Trans}] \ c; \ \text{int} \ n; \ \text{Null} \ m \},$
 $\text{ERR} : \{ \text{Chan}[\text{POP3}] \ c; \ \text{Null} \ n; \ \text{Null} \ m \} \rangle$

\vdash

$\text{POP3Client} : \langle \text{OK} : \text{NoMsg}, \ \text{ERR} : \text{Init} \rangle$

$\{ \text{Chan}[\text{Trans}] \ c; \ \text{int} \ n; \ \text{Null} \ m \} \vdash \text{POP3Client} : \text{NoMsg}$

etc.

- Un objet possédant davantage de méthodes peut remplacer de façon sûre un objet en possédant moins
par ex. ajout de `fetch()`; ajout de `getNumberOfMessages()` à la fin

- Un objet faisant moins de choix internes (plus déterministe) peut remplacer de façon sûre un objet en faisant davantage

Extension de Java, utilisant Polyglot

En plus du système formel :

- Objets partagés en plus des objets contrôlés par les sessions
- Boucles while
- Héritage

Sémantique standard de Java. Utilisation d'annotations pour les *session types*.

<http://gloss.di.fc.ul.pt/bica/>

Conclusion

- Permet l'implémentation modulaire d'un protocole de communication
- Vérification statique par le typage

Conclusion

- Permet l'implémentation modulaire d'un protocole de communication
- Vérification statique par le typage

Communication à POPL 2010, version étendue avec preuves disponible sur <http://gloss.di.fc.ul.pt/bica/>

- Sûreté du typage :
 - La suite des appels de méthode sur un objet suit toujours le protocole déclaré
 - Accord sur les communications dans un contexte distribué
- Algorithme de vérification du typage, implémentation d'un prototype

Conclusion

- Permet l'implémentation modulaire d'un protocole de communication
- Vérification statique par le typage

Communication à POPL 2010, version étendue avec preuves disponible sur <http://gloss.di.fc.ul.pt/bica/>

- Sûreté du typage :
 - La suite des appels de méthode sur un objet suit toujours le protocole déclaré
 - Accord sur les communications dans un contexte distribué
- Algorithme de vérification du typage, implémentation d'un prototype

Principaux travaux liés :

- *Session types* dans des langages orientés-objet : Dezani-Ciancaglini *et al.*
- *Typestates* pour objets : Bierhoff et Aldrich

Conclusion

- Permet l'implémentation modulaire d'un protocole de communication
- Vérification statique par le typage

Communication à POPL 2010, version étendue avec preuves disponible sur <http://gloss.di.fc.ul.pt/bica/>

- Sûreté du typage :
 - La suite des appels de méthode sur un objet suit toujours le protocole déclaré
 - Accord sur les communications dans un contexte distribué
- Algorithme de vérification du typage, implémentation d'un prototype

Principaux travaux liés :

- *Session types* dans des langages orientés-objet : Dezani-Ciancaglini *et al.*
- *Typestates* pour objets : Bierhoff et Aldrich

À explorer : contrôle de l'aliasing

- Peut-on utiliser des travaux existants ?
- Relation avec le sous-typage ?