

# MMM: un navigateur Web en Caml

François Rouaix  
INRIA Rocquencourt  
Projet Cristal

Novembre 1995

## Caractéristiques

- écrit en Caml Light / Caml Special Light
- bibliothèques libunix, camltk, (libstr)
- HTML 2.0 (y compris formulaires)
- HTTP 1.0
- multi-fenêtres, asynchrone
- applets en Caml Special Light
- 10000 lignes de code

## Plan

- Fonctionnalité et interfaces homme-machine (IHM)
- Interface entre Caml et Tcl/Tk
- Asynchronisme sans concurrence
- Applets

## IHM et Fonctionnalité

- éléments graphiques (*widgets*)  
(boutons, menus, ...)
- interactions (*callbacks*)  
associés à un événement
- boucle de gestion des événements

Chaque interaction est une fonction.

Paramètres: données spécifiques à l'évènement  
Fermeture

## Caml et Tcl/Tk

Tcl: langage interprété, à base de chaînes de caractères. Facile à étendre, facile à embarquer.

Tk: bibliothèque IHM pour Tcl. Écrite en C. Ne peut pas être facilement dissociée de Tcl.

- interface en C pour les appels de Caml vers Tcl et de Tcl vers Caml
- code Caml support (gestion des callbacks, nommage des widgets, ...)
- langage de description de widgets et commandes

## Caml et Tcl/Tk: interface C

Appels vers Tcl/Tk au plus bas niveau possible: pas d'analyse lexicale ou syntaxique, pas d'évaluation des arguments.

```
type tkArgs =  
    TkToken of string  
    | TkTokenList of tkArgs list  
    | TkQuote of tkArgs  
val tkEval : tkArgs array -> string
```

Appels vers Caml: hash-table de fonctions

```
/* The Tcl command for evaluating callback in Caml */  
int CamlCBCmd(clientdata, interp, argc, argv)  
{  
    ClientData clientdata;  
    Tcl_Interp *interp;  
    int argc;  
    char *argv[];  
  
    camltk_dispatch_callback(copy_string_list(argc, argv),  
    /* Assume no result */  
    /* Never fails (Caml would have raised an exception) */  
    interp->result = "";  
    return TCL_OK;  
}
```

## Caml et Tcl/Tk: support

- table des callbacks:

```
let callback_naming_table =  
  (Hashtblc.new 401 :  
    (string, callback_buffer -> unit) Hashtblc.t)  
let callback_memo_table =  
  (Hashtblc.new 401 : (widget, string) Hashtblc.t)
```

en Tcl: {camlcb f112 0.34 0.98}

en Caml: Hashtblc.find callback\_naming\_table id args

où id="f112", args=...

- mécanisme de nommage des widgets:

**widget en Tcl/Tk:** procédure globale

.top.hgroup.vgroup.button0k

**widget en Caml:** type abstrait (fonctions  
de création)

## Caml et Tcl/Tk: langage de description

```
subtype option(line) {  
  ArrowStyle ["-arrow"; ArrowStyle]  
  ArrowShape ["-arrowshape"; [Units; Units; Units]]  
  CapStyle ["-capstyle"; CapStyle]  
  FillColor  
  ...  
}
```

```
widget button {  
  # Standard options  
  option ActiveBackground  
  option ActiveForeground  
  ...  
  # Widget specific options  
  option Command ["-command"; function ()]  
  ...  
  function () flash [widget(button); "flash"]  
  function () invoke [widget(button); "invoke"]  
}
```

```
module pack {  
  function () configure  
    ["pack"; "configure"; widget list; option(pack) 1  
  ...  
  function (widget list) slaves ["pack"; "slaves"; wi  
}
```

## Caml et Tcl/Tk: code produit

```
type options =  
  ...  
  | ArrowShape of units * units * units  
  | ArrowStyle of arrowStyle  
  ...  
  
let create parent options =  
  let w = new_widget_atom "button" parent in  
  tkEval [|  
    TkToken "button";  
    TkToken (widget_name w);  
    TkTokenList (List.map (function x ->  
      cCAMLtoTKoptions w options_button_table x) options)  
    |];  
  w  
  
let flash v1 =  
  tkEval [|cCAMLtoTKwidget widget_button_table v1;  
    TkToken"flash"|];()
```

## Comparaison avec Tcl/Tk

- typage statique (sauf “sous-typage” des constructeurs)
- nommage implicite des widgets: style fonctionnel
- callbacks: vraies fermetures
- fonctions get/set séparées
- exceptions au lieu de chaînes vides

## Asynchronisme sans concurrence

- boucle d'évènements
- interaction = fonction "courte"
- événements sur descripteur de fichiers

Exemple:

descripteur sur connexion réseau

pour un document HTML

interaction = lecture et affichage d'un lexème

## Continuations explicites

Asynchronisme: chaque traitement/calcul doit être écrit comme un *callback*.

1. envoyer une requête
2. lire les en-têtes de la réponse
3. analyser les en-têtes, et lancer des traitements supplémentaires (redirection, autorisations, décodage)
4. sauver le document dans le cache
5. afficher le document

Chaque calcul est une fonction passée comme "continuation" à la précédente.

## Les Applets

*applet*: mini-application. Programme compilé, résidant sur un serveur, téléchargé par le navigateur, lié dynamiquement et exécuté dans le navigateur.

Problèmes: portabilité, liaison dynamique, efficacité, sécurité, puissance.

Solutions: bytecode, systèmes de types et de modules, authentification par cryptographie.

## Compilation

Pourquoi:

- non diffusion du source
- efficacité
- distribution de “grosses” applications

Requis:

- portabilité (bytecode)
- compilation séparée
- liaison dynamique

## Problèmes de sécurité

- crash du navigateur (ou de la machine, selon l'OS)
- modification du navigateur
- modification ou destruction d'informations sur la machine client
- envoi d'information confidentielle de la machine client vers l'extérieur
- exécution de programmes présentant les mêmes risques

## Typage fort

Erreur de type/coercion non contrôlée = trou de sécurité  
en particulier *données = code*

Contrôle des accès mémoire (pointeurs) : forme de protection intra-processus

Portée lexicale : contrôle de l'environnement d'exécution



## Modules

Typage fort + compilation séparée :  
le linker doit vérifier la conformité  
*export / import*.

Système de module : implémentations (valeurs),  
interfaces (types).

Unité de compilation: interfaces requises:

```
File slide.cmo
Unit name: Slide
Digest of interface implemented: ab26829916237eab286bbf12e
Interfaces imported:
    00294355ddec387eb2b3ee9f081f5bc4      Safetk
    be68828628e238435aa3f7c4cf9e6f72      Safemmm
    3736054e3637ded258fa07b87c7c4ef1      Safestd
Uses unsafe features: no
```

## Environnements sûrs

- restrictions de module par contrainte d'interface

```
module Foo = (Foo : sig
  type t = Foo.t = <définition de type>
  val f : <type>
  ...
end)
```

pas de duplication de code  
partage des types

- fonctions enpaquetées  
Exemple: ouverture de fichiers  
interrogation de l'utilisateur.

Compromis entre sécurité et intégration de  
applets dans le navigateur.

## Authentification

Intégrité du bytecode et des informations pour le linker ?

- signature PGP  
authentification de l'auteur  $\neq$  confiance dans l'auteur
- compilateurs fiables  
développement et test en local  
envoi du source au compilateur fiable  
réception du bytecode signé par le compilateur  
vérification égalité bytecode  
mise à disposition

Il suffit de quelques compilateurs "fiables".

## Java/HotJava

C++ moins: pointeurs (structures, unions, fonctions, ...)

Reste: types de base, tableaux, classes, objets

Typage fort mais pas complètement statique

Reconstruction de types, vérifications sur bytecode

- informations de types dans le bytecode (instructions spéciales)
- transmission des interfaces des classes

## Code Mobile/Agents

Obliq  
Telescript

## Applets source

Grail (Python + Tcl/Tk), SurfIt (Tcl/Tk), ...  
?

## Conclusion

- facilité de programmation d'une IHM avec un langage fonctionnel
- applets: application directe des systèmes de types et de modules

<http://pauillac.inria.fr/~rouaix/mmm/>

```

open Safestd
open Safemmm
open Safetk
(* These are sub-modules or the previous ones *)
open Tk
open Viewers
open Document
open Www

let rec load_image ctx w = function
  [] -> ()
  | url::rest ->
    let referer = match ctx.viewer_base with
      None -> failwith "I need a referer"
      | Some b -> b in
    (* Retrieve the image through the image scheduler *)
    Img.get
      (* The referring document *)
      {document_url = referer; document_stamp = 0}
      (* The link pointing to the image *)
      {h_uri = url; h_context = ctx.viewer_base;
       h_method = None; h_target = None}
      (* Continuation of image loading, stops if window was destroyed *)
      (fun o -> if Winfo.exists w then begin
        Label.configure w [o];
        add_timer 3000 (fun () -> load_image ctx w rest);
        ()
      end);
    Img.flush()

```

```

(*
The applet can be invoked with
<EMBED SRC="../applets/slide.cmo">
<PARAM NAME="function" VALUE=f>
<PARAM VALUE="url of some image">
...other urls...
</EMBED>
*)
let f ctx _ args =
  match ctx.viewer_frame with
  Some w ->
    let l = Label.create w [Text "Slide Show"] in
    pack [l][];
    load_image ctx l args
  | None ->
    failwith "I need a context"

(* Register the applet function. *)
let _ = Applets.register "f" f

```