Simulation à événements discrets

Thi-Mai-Trang Nguyen

Sorbonne Université – LIP6 trnguyen@lip6.fr

Plan

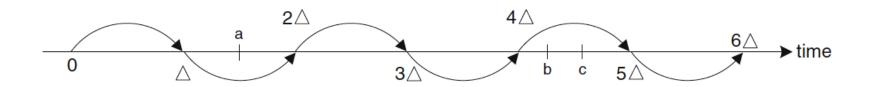
- Simulation à événements discrets
- Ordonnanceur
- Premier pas avec OMNeT++
- Exemple simple du réseau Tic-Toc

Simulation à événements discrets

- La simulation à événements discrets est la simulation d'un système dont l'état ne peut changer que lors d'instants temporelles distincts où il y a un événement
- Un événement est une circonstance qui permet au système de changer d'état
- Exemple
 - Les files d'attente
- Deux approches pour la gestion du temps
 - Simulation avec avancement par incrément fixe
 - Simulation avec avancement par événement

Simulation avec avancement par incrément fixe (1)

- Une simulation par incrément fixe (i.e. time-driven simulation) exécute les événements après chaque intervalle de temps de valeur fixe
- La simulation avance d'un intervalle à un autre et exécute tous les événements (s'il y en a) jusqu'à ce qu'elle atteint une certaine limite (e.g. le temps de fin de la simulation)

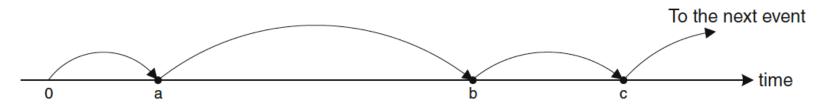


Simulation avec avancement par incrément fixe (2)

Pseudo-code

Simulation avec avancement par événement (1)

- Une simulation avec avancement par événement (i.e. eventdriven simulation) avance d'un événement à un autre en les exécutant jusqu'à ce que la simulation termine
- La simulation doit avancer toujours dans l'ordre chronologique
 - Chaque événement planifié dans la liste des événements doit avoir un temps de début qui est plus grand ou égal à celui de l'événement courant
 - Le prochain événement à exécuter par la simulation est toujours celui ayant le temps de début le plus petit



Simulation avec avancement par événement (2)

Pseudo-code

```
1 initialize {system states}
2 initialize {list of events}
3 while {state != finalState} % or while {this.event != Null}
4    expunge the previous event from list of events;
5    set SimClock := time of current event;
6    execute this.event
7 end while
```

Gestion des événements

- Dans une simulation à événements discrets, tous les événements de la simulation ne peuvent pas être crées lors du démarrage de la simulation
- Quand la simulation avance, un événement peut introduire un ou plusieurs nouveau(x) événement(s)
- Les nouveaux événements sont insérés dans une liste des événements qui sont rangés dans l'ordre chronologique
- Le processus continue jusqu'à ce que tous les événements soient exécutés ou le système arrive à un certain état (e.g. le temps de simulation atteint certaine valeur)
- C'est le travail de l'ordonnanceur des événements!

Ordonnanceur

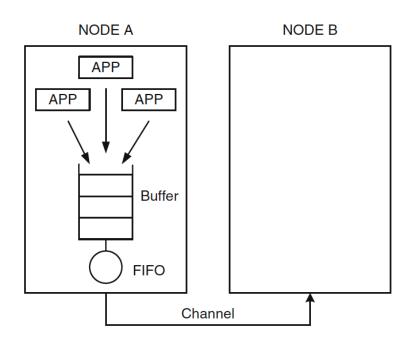
- L'ordonnanceur (i.e. échéancier) maintient une liste d'événements (encore appelé FES – Future Event Set ou FEL – Future Event List)
- Les opérations d'un ordonnanceur
 - Identification et invocation du prochain événement (tête de liste)
 - Insertion d'un événement futur dans la liste
 - Retrait d'un événement à la fin de son traitement
- Différents types d'ordonnanceur
 - Liste (List Scheduler)
 - Utiliser une structure de données sous la forme d'une liste ordonnée
 - Tas (Heap Scheduler) (OMNeT++)
 - Utiliser une structure de données sous la forme d'un arbre binaire dans lequel la valeur d'un nœud fils est toujours plus grande/petite ou égale à la valeur du nœud parent
 - Calendrier (Calendar scheduler) (par défaut dans NS-2)
 - Le temps est divisé en slots dont chacun contient une liste ordonnée des événements à exécuter dans ce créneau

Horloge de simulation

- L'horloge de simulation (i.e. simulation clock) indique le temps courant de la simulation (quand la simulation avance)
- La simulation suit la liste d'événements, exécute les événements l'un après l'autre et met à jours l'horloge de la simulation suivant les paramètres de l'événement exécuté

Exemple : la file d'attente à un serveur

- Une liaison filaire point-à-point unidirectionnel de A à B
- Les paquets viennent des applications du nœud A seront mis dans la file d'attente et seront transmis un par un sur la liaison

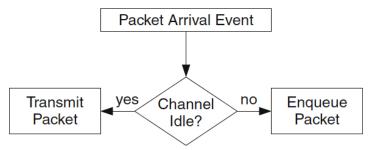


Concrétiser notre exemple (1)

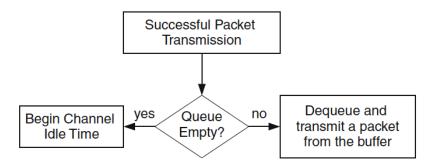
- Entités
 - Serveur (i.e. l'entité qui prend un paquet de la file d'attente et l'envoie sur le canal)
 - « prêt » ou « occupé »
 - Paquet
 - Temps d'arrivée
 - Temps de service
 - Queue
 - « vide » ou « pas-vide »
- Ressource
 - Le canal
- Etats du système
 - num_system: le nombre total de paquets dans le système
 - channel_free: l'état du serveur (prêt ou occupé)

Concrétiser notre exemple (2)

- Evénements
 - Pkt_arrival : l'arrivée d'un paquet



■ Pkt_complete : la transmission d'un paquet est terminée



Concrétiser notre exemple (3)

- Métriques de performance (calculés à la fin de la simulation)
 - Temps d'attente (dans la file d'attente) moyen d'un paquet

nombre total des paquets transmis

- Délai moyen (temps d'attente + temps de service) d'un paquet
 temps total de passer dans le système de tous les paquets transmis
 nombre total des paquets transmis
- Taux d'utilisation moyen du serveur

temps total d'occupation du serveur temps de simulation

Pseudo-code de l'exemple (1)

```
% Initialize system states
  channel_free = true; %Channel is idle
3
  num_queue = 0;
                  %Number of packets in queue
  "Generate packets and schedule their arrivals
  event_list = create_list();
  % Main loop
  while {event_list != empty} & {SimClock < stopTime}</pre>
10
     expunge the previous event from event list;
11
     set SimClock := time of current event;
12 call current event;
13 end while
```

Pseudo-code de l'exemple (2)

```
14 %Define events
15 pkt_arrival(){
16
       if(channel_free)
           channel_free = false;
17
18
           num_system = num_system + 1;
19
           % Update "event_list": Put "successful packet tx event"
20
           % into "event_list," T is random service time.
21
           schedule event "pkt_complete" at SimClock + T;
22
       else
23
           num_queue = num_queue + 1; %Place packet in queue
24
       num_system = num_queue + 1;
25 }
```

Pseudo-code de l'exemple (3)

```
26 pkt_complete(){
27
       num_system = num_system - 1;
28
       num_queue = num_queue - 1;
       if(num_queue > 0)
29
30
           schedule event "pkt_complete" at SimClock + T;
31
       else
32
           channel_free = true;
33
           num_system = 0;
34
           num_queue = 0;
35 }
```

Réalisation (1)

Densité de probabilité des inter-arrivées et du temps de service

Time unit	Inter-arrival (probability mass)	Service (probability mass)
1	0.2	0.5
2	0.2	0.3
3	0.2	0.1
4	0.2	0.05
5	0.1	0.05
6	0.05	
7	0.05	

Réalisation (2)

■ Résultat de simulation de 10 paquets

Packet	Interarr. time	Service time	Arrival time	Service starts	Time spent in-queue	Packet trans- mission latency
1	-	5	0	0	0	5
2	2	4	2	5	3	7
3	4	1	6	9	3	4
4	1	1	7	10	3	4
5	6	3	13	13	0	3
6	7	1	20	20	0	1
7	2	1	22	22	0	1
8	1	4	23	23	0	4
9	3	3	26	27	1	4
10	5	2	31	31	<u>0</u>	<u>2</u>
					10	3.5

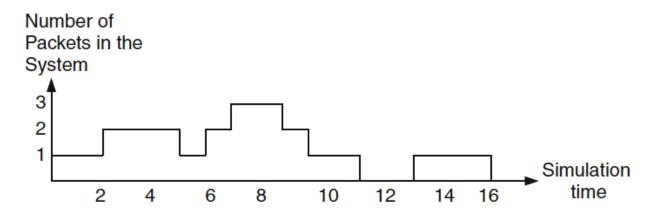
Réalisation (3)

Les événements correspondant aux 5 premiers paquets

Event	Packet No.	Simulation clock
Arrival	1	0
Arrival	2	2
Completion	1	5
Arrival	3	6
Arrival	4	7
Completion	2	9
Completion	3	10
Completion	4	11
Arrival	5	13
Completion	5	16

Réalisation (4)

Évolution du nombre de paquets dans le système



■ Taux d'utilisation moyen du serveur

$$\frac{14}{16} = 0,875$$

OMNeT++

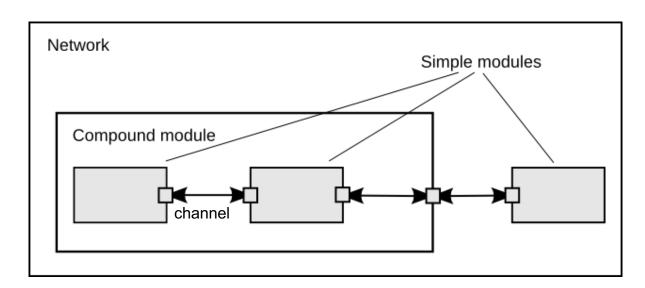
- Objective Modular Network Testbed in C++
- Pour les simulations à événements discrets
- Utiliser le langage C++
- Avec les modules spécialisés dans les réseaux (e.g. Internet)
- Très bien pour une plate-forme de simulation des réseaux dans les environnements académiques et industriels
- http://www.omnetpp.org

OMNeT++ lors du lancement



Architecture de OMNeT++ (1)

- 4 entités de base dans une simulation
 - Module simple (simple module)
 - Canal (channel)
 - Module composé (compound module)
 - Réseau (network)



Architecture de OMNeT++ (2)

- Module simple
 - Brique de base
- Canal
 - Interconnecter les modules
- Les modules se communiquent (échanger des messages) par un canal et y accéder à travers des ports (i.e. « gates »)

Deux langages

- **C++**
 - Implémenter les fonctionnalités et composants spécifiques
- NED
 - Décrire les modules
 - Topologie du réseau
 - Configuration des paramètres d'une simulation

Langage NED

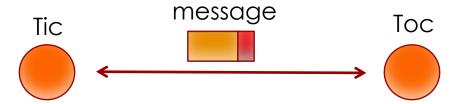
- Un langage spécifique à OMNeT++ pour décrire la structure d'un réseau (NED = Network Description)
- Exemple



```
//
// A network
//
network Network
{
    submodules:
        node1: Node;
        node2: Node;
        connections:
        node1.port++ <--> {datarate=100Mbps;} <--> node2.port++;
}
```

Exemple: Réseau Tic-toc

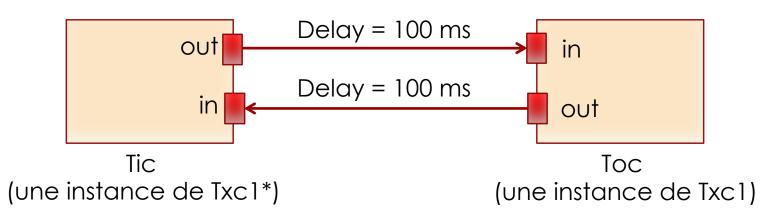
- Tic-Toc est un réseau ayant deux nœuds (Tic et Toc)
- Tic envoie un message à Toc qui le renvoie et ainsi de suite



- Deux manières de créer les simulations
 - Par lignes de commande et un éditeur de texte au choix
 - Par l'IDE de OMNeT++ (à découvrir dans le TP)

Réaliser le réseau Tic-Toc en utilisant des lignes de commande

- Créer un dossier appelé tictoc
 - \$ makedir tictoc
 - \$ cd tictoc
- Editer un fichier tictoc1.ned pour décrire la topologie du réseau Tictoc1



^{*} Txc1 est un module simple ayant deux ports (in et out) à implémenter

```
tictoc1.ned
                                   (classe Txc1 dans le fichier txc1.cc)
 simple Txc1
         gates:
                 input in;
                 output out;
 network Tictoc1
         submodules:
                tic: Txc1;
                 toc: Txc1;
         connections:
                tic.out --> { delay = 100ms; } --> toc.in;
                 tic.in <-- { delay = 100ms; } <-- toc.out;
```

Comprendre le fichier tictoc1.ned

- Description du réseau Tictoc1
 - Tictoc1 est un réseau formé de 2 sous-modules : tic et toc
 - tic et toc sont des instances d'un module simple qui s'appelle Txc1
 - Txc1 est un module simple ayant un port d'entrée appelé « in » et un port de sortie appelé « out »
 - Le port de sortie de tic est connecté au port d'entrée de toc par un canal ayant un délai de 100 ms
 - Le port de sortie de toc est connecté au port d'entrée de tic par un canal ayant un délai de 100 ms
- Ensuite, il faut créer un fichier txc1.cc pour implémenter les fonctionnalités du module simple Txc1

txc1.cc

```
#include <string.h>
#include <omnetpp.h>
class Txc1 : public cSimpleModule
        protected:
               virtual void initialize();
               virtual void handleMessage(cMessage *msg);
};
                                         → (pour l'intégrer/enregistrer avec
Define_Module(Txc1);
                                           les autres Modules de OmneT++)
void Txc1::initialize()
       if (strcmp("tic", getName()) == 0)
               cMessage *msg = new cMessage("tictocMsg");
               send(msg, "out");
void Txc1::handleMessage(cMessage *msg)
       send(msq, "out");
```

Comprendre le fichier txc1.cc

- Tout module simple doit être implémenté comme une sous-classe de la classe cSimpleModule et doivent être enregistrés auprès de OMNeT++ via le macro Define_Module()
- Nous allons redéfinir deux méthodes définies par la classe cSimpleModule
 - initialize()
 - handleMessage()
- La méthode initialize() sera invoquée une seule fois lors de l'instanciation d'un objet
- La méthode handleMessage() sera invoquée à chaque fois un message arrive au module

Fichier de configuration

- Pour paramétrer la simulation, il faut créer un fichier .ini (souvent nommé omnetpp.ini)
- Fichier omnetpp.ini

[General]

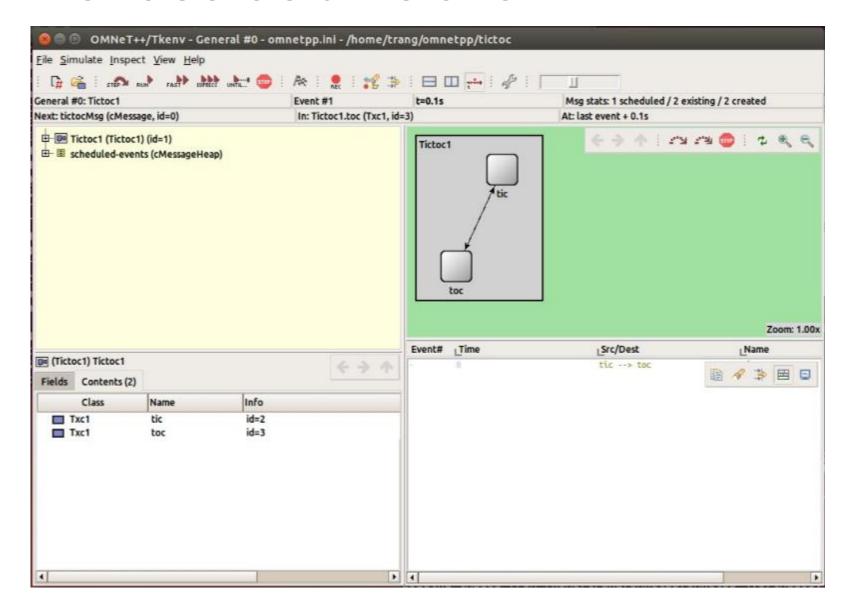
network = Tictoc1

- Dossier .../tictoc à présent
 - omnetpp.ini
 - tictoc1.ned
 - txc1.cc

Compiler et lancer la simulation

- Créer le Makefile
 - \$ opp_makemake
- Compiler et créer le fichier exécutable
 - \$ make
- Exécuter le programme
 - \$./tictoc

Interface de simulation



A vous de jouer!

Cliquer sur le bouton « Run » pour lancer la simulation



Cliquer sur le bouton « Stop » pour arrêter la simulation



 Cliquer sur le bouton « Conclude simulation » pour invoquer la méthode finish() dans tous les modules



Nous voyons les nœuds Tic et Toc échanger le message « tictocMsg »

Résultat

