

Spécification

Class Borker :

Broker :

Constructor of the class. Uses a string representing the name of the object to create it.

Parameters :

name (string) – the name of the broker

accept :

Listen for a connection to be made on the given port and accepts it. The method blocks until a connection is made.

Parameters:

port (int) – the port on which the connection is made.

Returns :

the channel

Exception :

IOException – if an I/O exception of some sort has occurred.

connect :

Connects to the broker corresponding to the given name on the given port.

Parameters:

port (int) – the port on which the connection is made.

name (string) – the name of the broker we want to connect to.

Returns :

the channel

Exception :

IOException – if an I/O exception of some sort has occurred.

Class Channel :

read :

Reads a maximum of « length » bytes from the input stream and put them into the given byte array « bytes ». The first byte read is stored in « bytes[offset] », the second in « bytes[offset+1] », ect... until « bytes[offset+lenght-1] ». If there is not enough bytes to read, the k bytes read will be stored in « bytes[offset] » through « bytes[offset+k-1] » and the end of « bytes » will not be filled.

Parameters:

bytes (byte[]) - the buffer in which the data is read.

offset (int) - the start offset in array bytes.

length (int) - the maximum number of bytes to read.

Returns:

the total number of bytes read in the buffer (Comprit entre 0 et length)

Exception :

NullPointerException – if bytes is null.

IndexOutOfBoundsException – if offset or lenght is negative or if offset+length > the lenght of the array bytes.

IOException – if an I/O exception of some sort has occurred.

write :

Writes a part from the given byte array (« bytes ») to the output stream. This part corresponds to the bytes from the indice « offset » to the indice « offset »+« length ».

Parameters:

bytes (byte[]) - the buffer containing the data to write.

offset (int) - the start offset in array bytes.

length (int) - the maximum number of bytes to write.

Returns:

the total number of bytes write in the buffer

Exception :

NullPointerException – if bytes is null.

IndexOutOfBoundsException – if offset or lenght is negative or if offset+length > the lenght of the array bytes.

IOException – if an I/O exception of some sort has occurred.

disconnect :

Disconnects the two brokers involved in the channel so closes the channel.

Disconnected :

Enables to know if the channel is connected or not. If the channel is disconnected return true.

Returns :

A boolean indicating if the channel is disconnected

Résumé de correction :

Les méthodes sont abstract. Pour utiliser les méthodes des classes abstraites, utiliser une sous classe concrète de celles ci.

La classe Channel correspond à un moyen de communication entre 2 taches. Un channel est un flux d'octets FIFO lossless.

La classe Broker permet de créer ce channel

Channel :

- La méthode Read se bloque tant qu'elle n'a rien à lire. Lorsqu'il y a quelque chose à lire, on lit ce qu'on peut. L'entier length représente donc le nombre maximum d'octets qu'il est possible de lire mais ce maximum n'est pas forcément atteint.

Lors d'un problème on lève une exception I/O. Dans le traitement de l'exception, on ferme la connexion.

- La méthode Write ne bloque pas, elle retourne directement ce qu'elle a et n'attend pas d'avoir écrit length octets.

Lors d'un problème on lève une exception I/O. Dans le traitement de l'exception, on ferme la connexion.

Dès qu'un channel se rend compte que l'autre s'est déconnecté, il lève une exception et arrête ce qu'il faisait. Écrire puis fermer ne garanti donc pas la lecture des données.

Broker : gère les channels, 1 tâche crée 1 broker avec 1 nom

- Accept : Le broker se met en attente d'une connexion sur le port précisé.

- Connect : Connexion à un autre Broker dont le nom est donné sur le même port précisé.
Ces deux méthodes sont bloquantes en attendant qu'un rendez-vous soit accepté, le channel partagé est alors créé.

Les classes Broker et Channel peuvent être partagées par des threads mais c'est à l'utilisateur de gérer le contrôle de concurrence.

Design:

Class CircularBuffer : La classe correspond à une file d'attente dans laquelle seront stockés les octets afin de permettre la communication entre les deux channels.

CircularBuffer :

Constructeur de la classe. Permet de construire un CircularBuffer d'une capacité donnée.

Paramètre :

- capacity (int) : la capacité du buffer créée

full :

Return : t

true si le buffer est plein

empty :

Return :

true si le buffer est vide

push :

Ajoute un octet au buffer si celui-ci n'est pas plein.

Paramètre :

- elem (byte) : l'octet à ajouter au buffer

Exception :

- IllegalStateException – si le buffer est plein

pull :

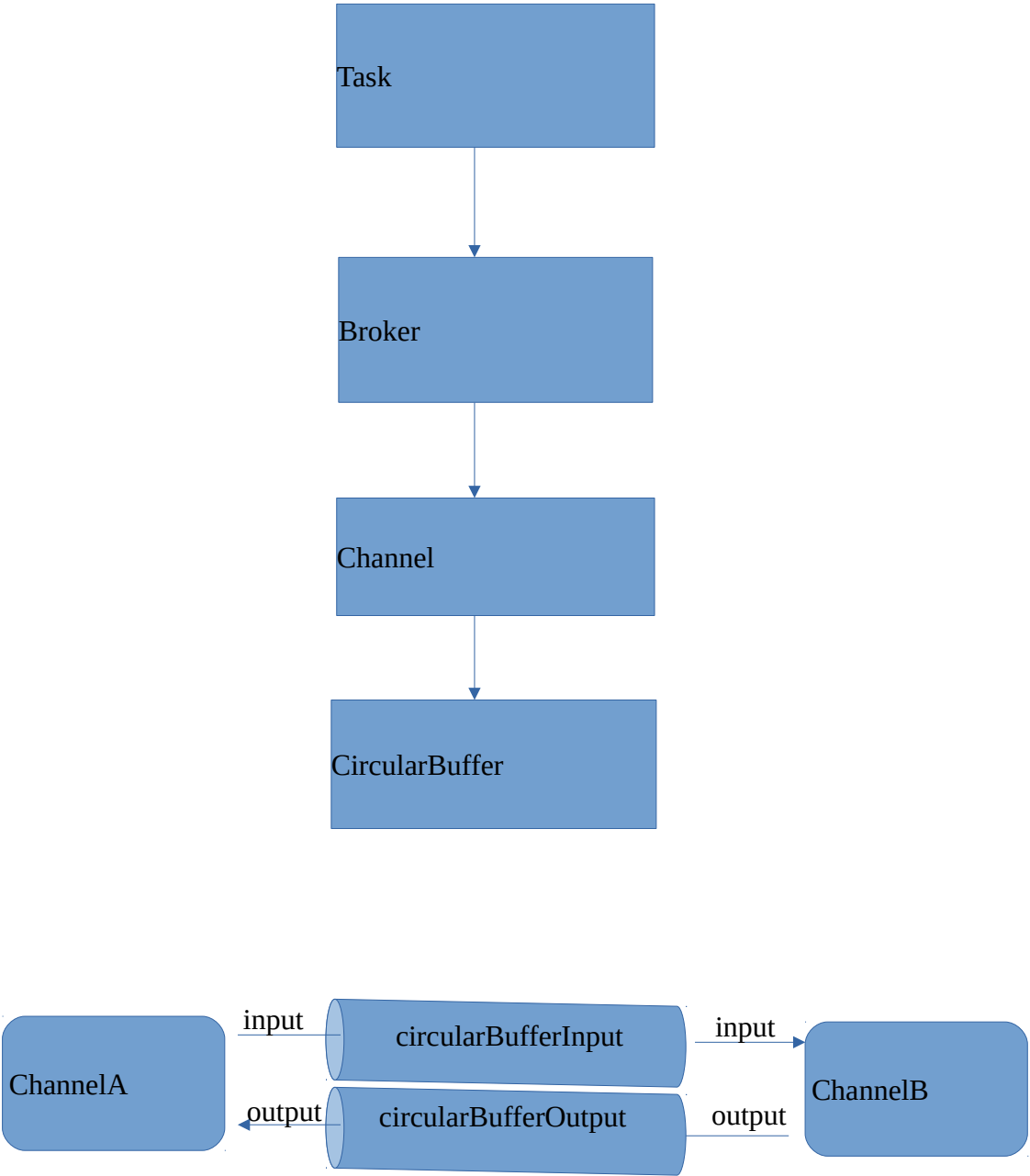
Enlève un octet au buffer si celui-ci n'est pas vide.

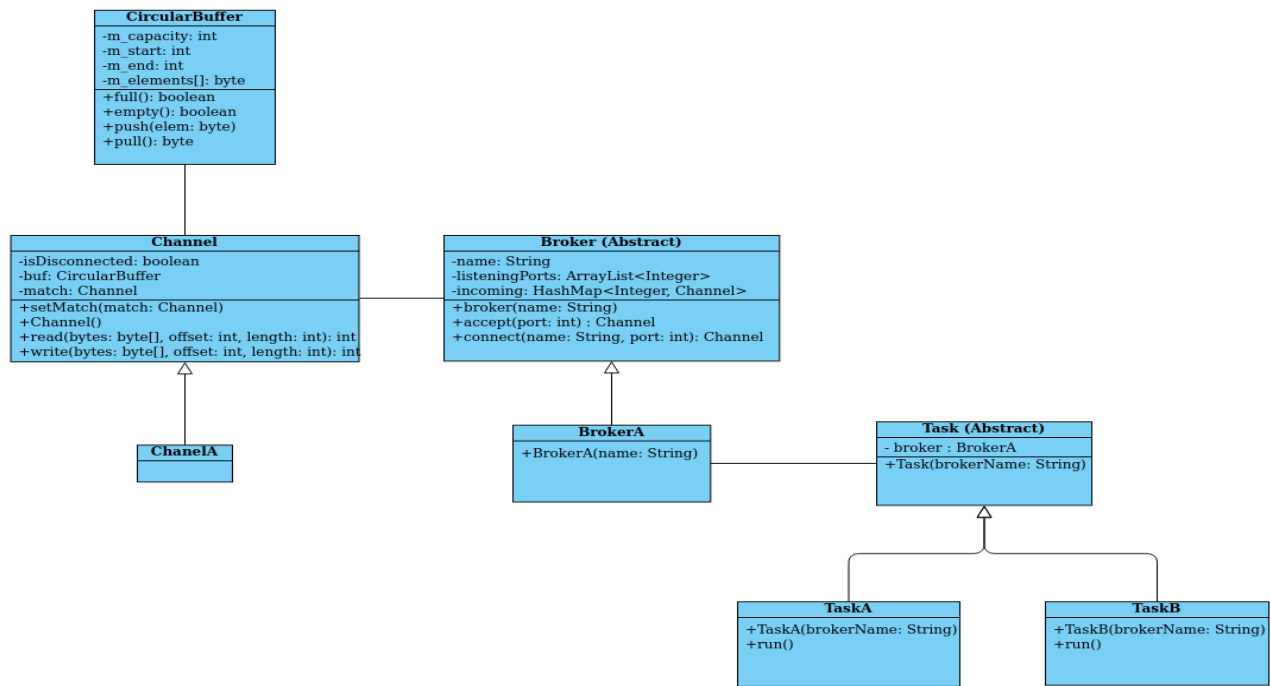
Return :

Le prochain octet disponible

Exception :

- IllegalStateException – si le buffer est plein





Note de la correction faite en cours

abstract pour implem fct de façon \neq (ex accept)

pas modif classe abstraite \rightarrow modif ds ss classe

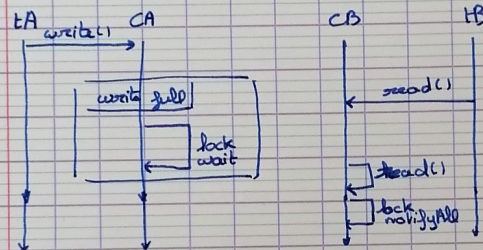
pas de ramasse miette \rightarrow besoin d'avoir ChannelManager pour savoirs qd et quoi nettoyer / libérer. Ici pas besoin

\hookrightarrow si broken pas de ref à channel parce channels qd task disconnect
s'assurer pas de ref à channel appart pour qu'ils soient garbage collector
B put ds bufA et A fait tout

bufA peut être plein \rightarrow put que si pas plein

\rightarrow si plein en attente que sa read

si write rien \rightarrow bloc



th com en attente ce message

Pas besoin synchro ds circular Buffer (pour 1 producteur 1 consommateur) mais doit puv expliquer sinon synchro obligatoire

Au nv broken

vérifier y a pas 2 broken avec m même (nm unique)

table de hash < nom, broken

Dans du connect \rightarrow cherche ds hashMap

\hookrightarrow si trouve pas \rightarrow soit bloc mais mettre timeout
sinon bloc à ca
 \rightarrow soit le connect revient + read

1^{er} qui arrive se bloc, le 2^e débloc \rightarrow comment?

(+ grosse granularité) 1 obj partagé qui notifyAll \rightarrow tt le monde se réveille et réteste si condit ok

(+ fine granularité) 2 broken managers (classe mieux que static)
1^{er} qui arrive se bloc qd on se lock crée 1 objet lock pour ce nm b et ce port

1 hashMap donne obj ndr si 1 accept crée cet objet et se met en wait dessus

le connect arrive et débloc
accept

Thread → synchro

Appel bloquant → wait / notify

Channel bidirect → 2 instance

Buffer pas bloquant → 2 instance (in & out)

Read / Write → si rien ^{à lire} bloc si rien ^{à écrire} retourne

↳ comment bloc ? pas obj commun pour wait / notify → crée

flag disconnect pour voir si un côté disconnect → reste chaque valeur de boucle

↳ interrompt wait pour se réveiller

Broker besoin de ls des ^{avoir} ~~trouver~~ pour les trouver hashmap

↳ " " obj redv

