

Les NIOs

Les nouvelles (1.4) entrées/sorties

Rémi Forax

Plan

- Les Buffers
- Les canaux
- Les fichiers mappés
- Charset
- Encoder/Decoder

Avant propos

- Depuis Java 1.4, `java.nio.*` NIO (*New Input Output*)
 - Gestion plus fine de la mémoire
 - Gestion plus performante des entrées-sorties
 - Gestion simplifiée des différents jeux de caractères
 - Interaction plus fine avec le système de fichiers
 - Utilisation d'entrées-sorties non bloquantes (*plus tard*)

Avant propos

- Nouveau paquetages :
 - ***Buffers*** (tampons mémoire) `java.nio.*`
 - ***Charsets*** (jeux de caractères) `java.nio.charset.*`
 - ***Channels*** (canaux) `java.nio.channels.*`
- NIO 2 prévu pour la 1.5 puis 1.6 devrait être dans la 1.7

Les buffers

- Utilisés comme tampons par les primitives d'entrées-sorties de `java.nio`
 - Remplace les tableaux utilisés en `java.io`
 - Zone de mémoire contiguë, permettant de stocker
 - une quantité de données fixée,
 - d'un type primitif donné
- Pas prévus pour accès concurrent
 - On évite de les partager

Les buffers

- **java.nio.Buffer**
 - classe abstraite de tous les buffers
 - un ensemble de cases mémoire, avec 3 pointeurs
- Propriétés :
 - **position** : position dans le buffer
 - **capacity**: nombre de cases mémoire allouées
 - **limit** : position à partir de laquelle il ne faut plus lire/écrire
 - **mark** : position avant la position courante où l'on peut revenir

Buffer de types primitifs

- Chaque type primitif possède une classe abstraite de buffer dédié
 - `ShortBuffer`, `IntBuffer`, `LongBuffer`, `FloatBuffer` et `DoubleBuffer`
- Les classes `ByteBuffer` et `CharBuffer` fournissent un ensemble de méthodes et d'opérations plus riches que pour les autres types de buffers

Création de Buffer

- Les `ByteBuffer` sont utilisés pour échanger des données en lecture ou écriture avec le système
- `AnyBuffer.allocate(int capacity)` renvoie un buffer dont les éléments sont stockés dans un tableau classique
 - Peu-couteux en allocation
 - Besoin d'un buffer intermédiaire en case de read/write
(le GC peut bouger les objets en mémoire)
- On parle de « managed buffer »

ByteBuffer direct

- Solution: un ByteBuffer direct est géré par le GC mais sa zone mémoire est allouée dans un espace mémoire non géré par le GC
- `ByteBuffer.allocateDirect()` renvoie un buffer **direct**
 - Coûteux en allocation et désallocation
 - Mieux si la taille est une puissance de 2
(moins de fragmentation)
 - A réservé aux buffers d'entrées-sorties de taille et de durée de vie importantes
- `isDirect()` indique si le buffer est direct ou pas

Créer un buffer sur un tableau

- Méthode statique `wrap()` dans chaque classe de buffer (pour chaque type primitif) pour envelopper un tableau
 - `IntBuffer wrap(int[] tab, int offset, int length)` ou
`IntBuffer wrap(int[] tab)`
 - Enveloppe la totalité du tableau: capacité vaut `tab.length`
 - Position du tampon produit est mise à `offset` (sinon 0)
 - Limite est mise à `offset+length` (sinon `tab.length`)
 - Si un tampon est une enveloppe de tableau
 - `hasArray()` retourne true
 - `array()` retourne le tableau
 - `arrayOffset()` retourne le décalage du tampon par rapport au tableau

Accès aux données

- Deux manières d'accéder aux éléments d'un buffer
 - Accès **aléatoire** (*absolute*)
 - Relativement à un indice (comme dans un tableau)
 - Accès **séquentiel** (*relative*)
 - Relativement à la position courante (comme un flot)
 - La position courante représente l'indice du prochain élément à lire ou à écrire

Accès aux données

- Par ex. avec un ByteBuffer, l'accès **aléatoire (absolute)**
 - `byte get(int index)` donne l'élément à la position `index`
 - `ByteBuffer put(int index, byte value)` ajoute `value` à l'indice `index`, et renvoie le buffer modifié
 - Appel chaînable
 - Peuvent lever `IndexOutOfBoundsException`
- Accès **séquentiel (relative)**
 - `byte get()` resp. `ByteBuffer put(byte value)`
 - Donne la valeur (resp. met `value`) à la position courante
 - Incrémente la position
 - Peuvent lever des exceptions `BufferUnderflowException` ou `BufferOverflowException` respectivement

Accès groupé aux données

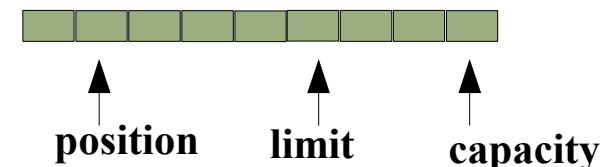
- Les méthodes existent en version "groupé" (***bulk***)
 - Manipulent un tableau au lieu d'une variable
 - L'opération réussi où rien ne se passe
- ByteBuffer get(byte[] dest, int offset, int length) et ByteBuffer get(byte[] dest)
 - Tentent de lire **le nombre d'éléments spécifié, ou rien** si pas assez de choses à lire (BufferUnderflowException)

Accès groupé aux données

- ByteBuffer put(byte[] src, int offset, int length) et ByteBuffer put(byte[] src)
 - Tentent d'écrire **le nombre d'éléments spécifié, ou rien** si pas assez de place (BufferOverflowException)
- ByteBuffer put(ByteBuffer src)
 - Tente d'écrire le contenu de src (BufferOverflowException)

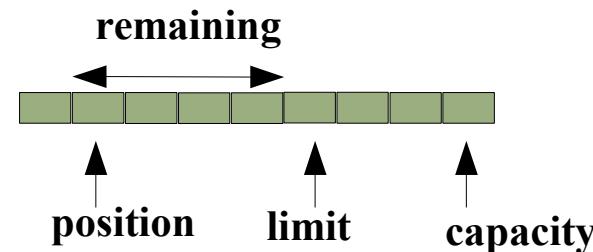
Les méthodes d'un tampon

- **position:** indice du prochain élément accessible
 - consultable: `int position()`
 - modifiable: `Buffer position(int newPosition)`
- **capacity:** nombre d'éléments qui peuvent être contenus
 - fixée à la création du tampon
 - consultable par `int capacity()`
- **limit:** indice du premier élément ne devant pas être atteint
 - par défaut, égale à la capacité.
 - fixée par `Buffer limit(int newLimit)`
 - consultable par `int limit()`



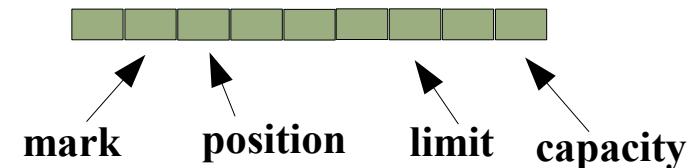
Les méthodes d'un tampon

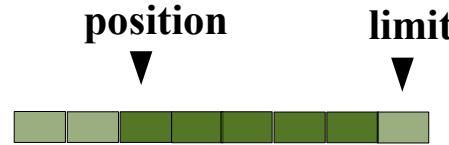
- **remaining:**
 - `int remaining()` donne le nombre d'éléments entre la position courante et la limite (limit-position)
 - `boolean hasRemaining()` vaut vrai si la position est strictement inférieure à limite



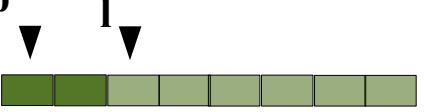
La marque

- **Marque (éventuelle)**: position dans le tampon
 - **Buffer mark()** place la marque à la position courante
 - **Buffer reset()** place la position à la marque ou lève **InvalidMarkException**
 - La marque est toujours inférieure ou égal à la position.
Si la position ou la limite deviennent plus petite que la marque, la marque est effacée
 - **Buffer rewind()**
met la **position** à 0 et supprime la **marque**





Opération habituelle

- **Clear()** 
position à 0, limite à capacity, marque indéfinie
- **Rewind()** 
position à 0, marque indéfinie
- **Flip()** 
limite à position, position à 0, marque indéfinie.
- **compact()** 
 - Décale les éléments de la position courant à limite vers 0
 - La position est après le dernier élément,
la limite est à capacité et la marque effacée.

Egalité, comparable

- Deux tampons sont égaux au sens de equals() si
 - ils ont le même type d'éléments,
 - ils ont le même nombre d'éléments restants et
 - les deux séquences d'éléments restants (remaining()), sont égales élément par élément
(indépendamment de leurs positions)
- Un AnyBuffer implante Comparable<AnyBuffer>
 - compareTo() compare les séquences d'éléments restants (au sens de remaining()) de manière lexicographique (le prochain, puis le suivant, etc.)

Vues

- `duplicate()` retourne un buffer **partagé**
 - toute modification de données de l'un est vue dans l'autre
 - chaque tampon possède ses propres propriétés (position, limite, marque), les propriétés du nouveau sont initialisées à partir de l'ancien.
- `slice()` retourne un buffer **partagé** ne permettant de "**voir**" que ce qui reste à lire dans le tampon de départ
 - sa capacité est égale au `remaining()` du tampon de départ
 - La position du nouveau est 0 et la marque n'est plus définie

Vues read-only

- Sur n'importe quel buffer, `asReadOnlyBuffer()` retourne un **vue** en **lecture seule**
 - Les méthodes comme `put()` lèvent l'exception `ReadOnlyException`
 - Peut être testé avec `isReadOnly()`

ByteBuffer et vues d'un autre type

- Possibilité de créer des "**vues**" d'un ByteBuffer **comme** s'il s'agissait d'**un buffer d'un autre type**
 - `asCharBuffer()`, `asShortBuffer()`, `asIntBuffer()`,
`asLongBuffer()`, `asFloatBuffer()`, `asDoubleBuffer()`
 - Seule façon d'obtenir des *IntBuffer* direct
`ByteBuffer.allocateDirect(8192).asIntBuffer();`

Buffer de caractères

- Les buffers de caractères `CharBuffer` implantent l'interface `CharSequence`
 - Permet de rechercher des motifs (expressions régulières) directement sur les tampons:
classe `Pattern`: `matcher()`, `matches()`, `split()`
 - Pour toute recherche, penser à revenir au début du tampon, par exemple avec `flip()`, car seuls les caractères restants à lire sont pris en compte
 - `toString()` retourne la chaîne entre la position courante et la limite
 - `wrap()` peut accepter (en plus d'un `char[]`), n'importe quel `CharSequence` : `String`, `StringBuffer` ou `CharBuffer`
 - Dans ces derniers cas, le tampon est en *lecture seule*.

Buffer de caractères

- **CharBuffer** implantent les interfaces :
 - **Appendable**: un truc auquel on peut ajouter des **char**
 - Soit un caractère tout seul: **Appendable append(char c)**
 - Soit tout ou partie d'une **CharSequence** :
Appendable append(CharSequence csq) et
Appendable append(CharSequence csq, int start, int end)
 - **Readable**: un truc dans lequel on peut lire des **char**
 - **int read(CharBuffer cb)**
 - Retourne le nombre de caractères lus et placés dans le **CharBuffer cb**, ou -1 si le **Readable** n'a plus rien à lire

FileChannel

- Un canal **FileChannel** reflète un flot
 - Classe abstraite: instances obtenues par les méthodes `getChannel()` de
 - `FileInputStream`, `FileOutputStream` ou `RandomAccessFile`
 - Ne supporte que les méthodes correspondantes, sinon `NonWritableChannelException` ou `NonReadableChannelException`
 - Le flot et le canal sont liés et se reflètent leurs états respectifs
 - Méthodes `read()` et `write()` conformes aux flots
 - `read()` retourne -1 quand la fin de fichier est atteinte
 - Lecture et écriture supportent la concurrence

FileChannel & Buffer-cache

- L'écriture des données n'est pas immédiate
 - Méthode `force()` pour écriture des données sur le fichier
- Permet la copie par bloc
 - Lit d'un ReadableByteChannel vers le canal courant
 - long `transferFrom(ReadableByteChannel src, long position, long count)`
 - Écrit sur un WritableByteChannel, les données du canal courant
 - long `transferTo(long position, long count, WritableByteChannel target)`

Fichiers mappés en mémoire

- Un **MappedByteBuffer**
 - étend **ByteBuffer**
 - permet de voir un fichier comme un buffer dans lequel on peut lire ou écrire
 - Opérations beaucoup plus rapides mais
 - Coût pour réaliser le mapping (surtout sous Windows)
- Le fichier mappé reste valide jusqu'à ce que le **MappedByteBuffer** soit garbage-collecté (aie !)

FileChannel.map()

- Le `MappedByteBuffer` est obtenu par `map()` sur un `FileChannel` avec arguments:
 - `FileChannel.MapMode`
 - `READ_ONLY`, fichier ne peut pas être modifié via ce tampon
 - `READ_WRITE`, le fichier est modifié (avec un délai, cf. `force()`)
 - `PRIVATE` crée une copie privée du fichier. Aucune modification répercutée sur le fichier réel
 - `long position`
 - `long taille` (`FileChannel.size()` permet d'avoir sa taille)

Les jeux de caractères

- `java.nio.charset.Charset` : représente une association entre
 - un jeu de caractères (sur un ou plusieurs octets)
 - et le codage Unicode "interne" à Java sur 2 octets
- Liste de jeux de caractères officiels gérée par IANA:
<http://www.iana.org/assignments/character-sets>
- Référencé par un nom (**canonique**, US-ASCII, ou **alias** ASCII)
- `CharsetEncoder` : encodeur
- `CharsetDecoder` : décodeur

Classe Charset

- Jeux de caractères disponibles sur la plateforme
 - `Charset.availableCharsets()` retourne une `SortedMap` associant les noms aux `Charset`
 - La plateforme Java requiert au minimum:
`US-ASCII`, `ISO-8859-1`, `UTF-8`, `UTF-16BE`, `UTF-16LE`,
`UTF-16`
 - `Charset.isSupported(String csName)` vrai si la JVM supporte le jeu de caractères dont le nom est passé en argument
 - `Charset.forName(String csName)` retourne le `Charset`
 - Pour un `Charset` donné, `name()` donne le nom canonique et `aliases()` donne les alias
 - `contains()` teste si un jeu de caractères en contient un autre

Encoder/Decoder

- **CharsetEncoder** : encodeur
 - Transforme une séquence de caractères Unicode codés sur 2 octets en une séquence d'octets représentant ces caractères, mais utilisant un autre jeu de caractères.
 - CharBuffer vers ByteBuffer
- **CharsetDecoder** : décodeur
 - À partir d'une séquence d'octets représentant des caractères dans un jeu de caractères donné, produit une suite de caractères Unicode représentés sur deux octets.
 - ByteBuffer vers CharBuffer

CharsetEncoder

- Création: `charset.newEncoder()`
- Méthode `encode()` la plus simple
 - Accepte un `CharBuffer` et encode son contenu (*remaining*) dans un `ByteBuffer` alloué pour l'occasion
 - `IllegalStateException` si opération de codage déjà en cours
 - Ou bien `CharacterCodingException` qui peut être:
 - `MalformedInputException` si valeur d'entrée incorrecte
 - `UnmappableCharacterException` si caractère d'entrée n'a pas de codage dans le jeu de caractères de destination
 - Racourci:
`Charset.forName("ASCII").encode("texte à coder");`

Gestion des problèmes de codage

- On peut spécifier un comportement en indiquant une constante de type `CodingErrorAction`
 - `IGNORE` permet d'ignorer simplement le problème
 - `REPLACE` permet de remplacer le caractère non valide ou non codable par une séquence d'octets (par défaut '?')
 - `byte[] replacement()` permet de la consulter
 - `replaceWith(byte[])` permet d'en spécifier une nouvelle
 - `REPORT` provoque la levée d'exception (par défaut) `MalformedInputException` ou `UnmappableCharacterException`
- Editable avec les méthodes `malformedInputAction()/onMalformedInput()` et `unmappableCharacterAction()/onUnmappableCharacter()`

Exemple de codage vers ASCII

```
Charset ascii = Charset.forName("ASCII");
CharsetEncoder versASCII = ascii.newEncoder();
CharBuffer cb = CharBuffer.wrap("accentués et J€€");
// (a)
// versASCII.replaceWith(new byte[]{'$'});
// versASCII.onUnmappableCharacter(
//         CodingErrorAction.REPLACE);
try {
    ByteBuffer bb = versASCII.encode(cb);
// UnmappableCharacterException si (a) en commentaire
    while (bb.hasRemaining()) {
        System.out.print(((char)bb.get()));
    } // affiche "accentu$s et J$$" en décommentant (a)
} catch(CharacterCodingException cce) {
```

Méthode encode() plus complète

- CoderResult encode(CharBuffer in, ByteBuffer out, boolean endOfInput)
 - Encode au plus `in.remaining()` caractères de `in`
 - Écrit au plus `out.remaining()` octets dans `out`
 - Fait évoluer les positions des deux buffers
 - Retourne un objet `CoderResult` représentant le résultat de l'opération d'encodage. Ce résultat peut être testé:
 - `isUnderflow()` vrai si pas assez de caractères dans `in`
 - `isOverflow()` vrai si pas assez de place dans `out`
 - `isError()` vrai si erreur produite (*malformed* ou *unmappable*)
 - `isMalformed()` si un caractère mal formé a été rencontré
 - `isUnmappable()` si caractère pas codable dans le jeu de sortie

Méthode encode() (suite)

- Le 3° argument booléen `endOfInput`
 - Comme on encode un buffer et pas un flot, il faut signaler la fin à encode
 - S'il est à `false`, il indique que d'autres caractères doivent encore être décodés (tous appels sauf dernier)
 - L'état interne du codeur peut les attendre
 - Il doit être à `true` lors du dernier appel à cette fonction

Méthode encode() (fin)

- L'encodage est terminé lorsque
 - Le dernier appel à `encode()`, avec `endOfInput` à `true`, a renvoyé un `CoderResult` tel que
 - le buffer `in` à `hasRemaining` à `false`
 - `isUnderflow()` est `true` (plus rien à lire)
 - Il faut faire `flush()` pour terminer le codage (purge des états internes)
 - On a des états internes car un caractère peut être codé sur plusieurs chars (encoder) et qu'un caractère peut être codé sur plusieurs bytes (decoder)

Principe d'utilisation pour codage

1. (Optionel) Remettre à jour l'encodeur avec `reset()`
 - Purge des états internes
2. Appeler la méthode `encode()` zéro fois ou plus
 - Tant que de nouvelles entrées peuvent être disponibles
 - En passant le troisième argument à `false`, en remplissant le buffer d'entrée et en vidant le buffer de sortie à chaque fois
 - Cette méthode ne retourne que lorsqu'il n'y a plus rien à lire, plus de place pour écrire ou qu'en cas de pbme de codage
3. Appeler la méthode `encode()` une dernière fois
 - En passant le troisième argument à `true`
4. Appeler la méthode `flush()`
 - Purger les états internes de l'encodeur dans le buffer de sortie

Méthodes de l'encodeur

- Dimensionner les buffers d'octets/caractères
 - `float averageBytesPerChar()` : # moyen d'octet par `char`
 - `float maxBytesPerChar()` : pire des cas
- Assurer qu'une séquence de remplacement est correcte
 - `boolean isLegalReplacement(byte[] repl)`
- Savoir si on est capable d'encoder un ou plusieurs `char`
 - En effet, certains caractères sont "couplés" (*surrogate*)
 - `boolean canEncode(char c)`
 - `boolean canEncode(CharSequence cs)`
 - Attention, ces méthodes peuvent changer l'état interne de l'encodeur (ne pas les appeler si encodage en cours)

Le décodage

- Principe semblable à celui du codage
 - Instance d'une sous-classe de la classe abstraite `CharsetDecoder`, créer par `Charset.newDecoder()`
 - `maxCharsPerByte()` et `averageCharsPerByte()`
- Méthodes `decode()`
 - Lit un tampon d'octets et produit un tampon de caractères
 - Version complète avec `ByteBuffer` d'entrée, `CharBuffer` de sortie et paramètre booléen `endOfInput` retournant un `CoderResult`
- Les caractères à produire en cas de problème de décodage sont fournis par `replacement()` et `replaceWith()` qui manipulent des `String` au lieu de `byte[]`