Visualisation d'arbres de grandes tailles Rapport de PSTL

Érika Baëna erika.baena@etu.upmc.fr

Diana Malabard diana.malabard@etu.upmc.fr

 $\begin{array}{c} {\rm Antoine~Genitrini~(encadrant)}\\ {\rm antoine.genitrini@lip6.fr} \end{array}$

 $7~\mathrm{mai}~2014$

Table des matières

Ета	nt des lieux	2
Étu	ıde préliminaire	3
2.1	<u>-</u>	3
	2.1.1 500 nœuds	3
	2.1.2 10000 nœuds	4
2.2		4
	• •	4
		4
2.3		5
		5
		5
2.4	Conclusion	5
Cho	oix d'implémentation	6
3.1	Fonctionnement général	6
3.2	Plus en détails	6
	3.2.1 Structure d'arbre	6
	3.2.2 Fonctionnement des algorithmes de parsing	6
	3.2.3 Fonctionnement de l'algorithme de calcul de coordonnées	7
	3.2.4 Fonctionnement de la génération du code	7
3.3	Complexité	8
_		
		9
		9
4.2	Pour la suite	9
Ima	ages obtenues lors de l'étude préliminaire	10
Ext	traits de l'implémentation	16
	Étu 2.1 2.2 2.3 2.4 Ch 3.1 3.2 3.3 Co: 4.1 4.2 Im:	Étude préliminaire 2.1 TikZ 2.1.1 500 nœuds 2.1.2 10000 nœuds 2.2 Asymptote 2.2.1 500 nœuds 2.2.2 10000 nœuds 2.3 NetworkX accompagné de Matplotlib 2.3.1 500 nœuds 2.3.2 10000 nœuds 2.4 Conclusion Choix d'implémentation 3.1 Fonctionnement général 3.2 Plus en détails 3.2.1 Structure d'arbre 3.2.2 Fonctionnement des algorithmes de parsing 3.2.3 Fonctionnement des algorithmes de parsing 3.2.4 Fonctionnement de l'algorithme de calcul de coordonnées 3.2.4 Fonctionnement de la génération du code 3.3 Complexité Conclusion 4.1 Bilan Bilan Tentro d'implémentation Automorphisment de la génération du code 3.3 Complexité Conclusion 4.1 Bilan Tentro d'implémentation Automorphisment de la génération du code 3.3 Complexité Conclusion 4.1 Bilan Automorphisment des la génération du code 3.3 Complexité Conclusion 4.1 Bilan Automorphisment des la génération du code 3.3 Complexité Conclusion 4.1 Bilan Automorphisment des la génération du code 3.3 Complexité Conclusion 4.1 Bilan Automorphisment des la génération du code 3.3 Complexité Conclusion 4.1 Bilan Automorphisment des la génération du code 3.3 Complexité Conclusion 4.1 Bilan Automorphisment des la génération du code 3.2 Conclusion 4.1 Bilan Automorphisment des la génération du code 4.2 Bilan Automorphisment des la génération du code 4.2 Bilan Automorphisment des la génération du code 4.3 Bilan Automorphisment des la génération du code 4.4 Bilan Automorphisment des la génératio

Résumé

Des outils existent actuellement pour représenter des arbres de grande taille de façon efficace. Citons par exemple GraphViz. L'inconvénient d'un tel outil est qu'il ne prend pas en compte l'ordre des fils. Ceci pose problème lorsque l'on souhaite représenter des arbres dont l'ordre des fils et primordial : les arbres de recherche.

Ce projet consiste à fournir une alternative à Graphviz, afin de pouvoir visualiser n'importe quel type d'arbre, toujours de manière efficace, mais en conservant l'ordre des fils. Ce problème possède plusieurs problématiques. Tout d'abord, nous voulons que l'affichage d'un arbre soit faite de manière élégante. Ensuite, il faut que le calcul de la mise en page de l'arbre soit rapide.

Pour ce faire, nous avons donc dû étudier les algorithmes déjà existants pour la mise en page élégante des arbres de grande taille. Sachant ces algorithmes, nous avons conçu un algorithme permettant cette mise en page. Enfin, nous avons implémenté cet algorithme, de telle façon qu'il puisse être utilisé avec différentes sorties. Nous avons ici choisi de considérer trois sorties possibles : Tikz, pour pouvoir générer automatiquement un pdf ou intégrer le code à un document LaTeX; Asymptote, une alternative à Tikz; et NetworkX, pour pouvoir générer une image de l'arbre que l'on pourra ultérieurement insérer dans n'importe quel document.

État des lieux

Étude préliminaire

Le but de cette étude préliminaire est de trouver un outil adapté à la représentation d'arbres de grande taille. Étudions les performances de TikZ, Asymptote et NetworkX pour la génération d'un cas particulier d'arbres : les chaînes.

2.1 TikZ

TikZ est un package LATEX permettant la création de graphiques.

On va utiliser le code Python suivant pour générer du code TikZ décrivant un arbre linéaire d'une taille passée en paramètre.

```
import sys
  nbIte = int(sys.argv[1])
  if (sys.argv[2] == "true"):
    labels = True
  else:
    labels = False
  fileName = "testTikz%d" % (nbIte,)
11
  if (labels):
    file\,N\,a\,m\,e^{'}+=~"A.\,t\,ex"
   file Name += "B.tex"
15
  fichierTest = open (fileName, "w")
  if (labels):
19
    fichierTest.write("\\node (a\%d) at (0,\%d) {\$\%d\$\};\\n\"\% (i, i, i,))
    while i<nbIte:
      25
  e\,l\,s\,e\,:
    i += 1
27
    while i<nbIte:
      fichierTest.write ("\draw (0,%d) -- (0,%d); \n" % (i-1, i,))
  fichierTest.close()
```

2.1.1 500 nœuds

On utilise le code précédent pour générer un arbre linéaire de taille 500. On insère le code obtenu dans un fichier IATEX pour voir le résultat. Le fichier IATEX compile et le résultat est aux figures A.1 et A.2.

2.1.2 10000 nœuds

On utilise maintenant le même code mais pour avoir un arbre de 10000 nœuds. Le fichier La TeXne compile plus. On obtient l'erreur dimension too large à la ligne :

```
\node (a576) at (0,576) {$576$};
```

Si l'arbre est trop grand, essayons de réduire sa taille : on diminue l'échelle, on diminue la distance entre deux points et on supprime les labels. L'erreur persiste au même endroit. TikZ limite notre arbre à 575 nœuds à la verticale. Peut-être la limite serait-elle différente si les nœuds était répartis autrement.

2.2 Asymptote

Asymptote est un langage de description de dessins vectoriels. Un package permet de le compiler dans un fichier L^AT_EXmais le code asymptote peut aussi être autonome.

On va utiliser le code Python suivant pour générer du code Asymptote décrivant un arbre linéaire d'une taille passée en paramètre.

```
import sys
  nbIte = int(sys.argv[1])
  if (sys.argv[2] == "true"):
    labels = True
  else:
    labels = False
  fileName = "testAsymptote%d" % (nbIte,)
  if (labels):
   fileName += "A.tex"
  else:
   fileName += "B.tex"
15
17 fichierTest = open (fileName, "w")
  fichierTest.write("\\begin{asy}\n")
  fichierTest.write("size(20cm,20cm);\n")
  if (labels):
    fichierTest.write("label(\"a\%d\", (0, \%d), E); \ n"\% (i, i,))
23
  i += 1
25
  while i < nbIte:
    if (labels):
27
    3.1
  fichierTest.write("\\end{asy}\n")
33
  fichierTest.close()
```

2.2.1 500 nœuds

On commence doucement en générant un arbre de 500 nœuds. On insère le code obtenu dans un fichier LATEX comme précédemment. Le fichier compile et le résultat obtenu est celui des figures A.3 et A.4.

2.2.2 10000 nœuds

On recommence en mettant la barre à 10000 nœuds. Le fichier compile sans problème et le résultat est celui des figures

2.3 NetworkX accompagné de Matplotlib

NetworkX est une bibliothèque Python pour l'étude des graphes, conçue pour fonctionner sur des grands graphes.

Matplotlib est aussi une bibliothèque Python mais qui permet quant à elle de générer une image 2D dans différents formats de sortie possible comme par exemple un png, un pdf ou un svg.

On va utiliser le code Python suivant pour générer du code NetworkX décrivant un arbre linéaire d'une taille passée en paramètre.

```
import matplotlib.pyplot as plt
import networkx as nx
import sys

nbIte = int(sys.argv[1])
longueur_arete = float(sys.argv[2])
G = nx.path_graph(nbIte)
spos={x: (5, x*longueur_arete) for x in G.nodes()}
nx.draw(G, pos, node_size=5, with_labels=False)
plt.savefig("networkx_%d_nodes.png" % nbIte)
```

2.3.1 500 nœuds

De même que précédemment, on génère d'abord un arbre de 500 nœuds. On choisi le format de sortie png. Le résultat est visible aux figures

2.3.2 10000 nœuds

Passons maintenant à 10000 nœuds. Le résultat est aux figures

2.4 Conclusion

TikZ permet une représentation claire d'un arbre avec ses labels. En effet, même avec 500 nœuds, les labels sont lisibles si on zoome suffisamment. Cependant, une limite a rapidement était atteinte. TikZ serait préférable pour la représentation de petits arbres avec (ou sans!) labels.

Asymptote permet de représenter de grands arbres. Son point faible est la représentation des labels. Cependant, les labels sont compilés avec LATEX ce qui peut permettre d'avoir des labels un peu plus évolués qu'une chaine de caractères, une fois la taille des labels maitrisée.

NetworkX et Matplotlib permettent plusieurs formats de sortie différents. Cela pourrait être utile aux non-utilisateurs de IATEX. Cependant, l'affichage des labels n'est pas non plus très optimal.

Notons tout de même que cette étude préliminaire ne prend pas en compte le temps de calcul des coordonnées, ce qui est le cœur de notre projet et qui est expliqué dans le chapitre suivant.

Choix d'implémentation

3.1 Fonctionnement général

L'utilisateur fourni un fichier et précise son type. Il peut aussi choisir d'afficher des labels sur les nœuds ainsi que le format de sortie souhaité. Par défaut, l'application génère un png sans labels. L'application fonctionne ensuite en trois étapes :

- 1. Parsing du fichier d'entrée selon le type indiqué pour obtenir une représentation d'arbre selon notre structure interne.
- 2. Calcul des coordonnées de chaque nœud.
- 3. Génération d'une image selon le type de sortie choisie.

3.2 Plus en détails

3.2.1 Structure d'arbre

```
ÉË
This file is part of TreeDisplay.

TreeDisplay is free software: you can redistribute it and/or modify it under the terms of the GNU General Public License as published by the Free Software Foundation, either version 3 of the License, or (at your option) any later version.

Foobar is distributed in the hope that it will be useful, but WITHOUT ANY WARRANIY; without even the implied warranty of MERCHANTABILITY or FITNESS FOR A PARTICULAR PURPOSE. See the GNU General Public License for more details.

You should have received a copy of the GNU General Public License along with Foobar. If not, see <a href="http://www.gnu.org/licenses/">http://www.gnu.org/licenses/</a>.
```

3.2.2 Fonctionnement des algorithmes de parsing

Mots bien parenthésés Le parser de mots bien parenthésés (cf. B) respecte la grammaire suivante :

```
ARBRE : '(' ID NOEUDS ')'
NOEUDS : ARBRE NOEUDS | e
ID : [a-zA-Z1-9]* | e
```

Dot Le parser dot parse une sous-partie du langage dot, à savoir :

```
DOT : STRICT GRAPH ID '{' SEQINST '}'
STRICT : strict | e
GRAPH = diagraph | graph
SEQINST : INST SEQINST | e
INST : REF [label = "ID"] ';' | REF LINK REF
LINK : -- | ->
REF : [0-9]*
ID : [a-zA-Z1-9]* | e
```

XML Le parser XML utilise la librairie XML de Python. Il respecte la grammaire suivante :

```
XML : <?xml version="1.0"?><tree> NOEUDS <tree>
NOEUDS : NOEUD NOEUDS | e
NOEUD : <node type=TAG id=ID> NOEUDS </noeud> | <leaf type=TAG id=ID />
TAG : "Leaf" | "BinNode"
```

3.2.3 Fonctionnement de l'algorithme de calcul de coordonnées

On décide que la distance minimale entre deux nœuds est de 1 unité.

L'ordonnée d'un nœud est triviale : c'est sa profondeur.

L'abcisse d'un nœud est un peu plus complexe et demande donc plus de réflexion. Pour un nœud donné, on commence par placer ses fils. On centre ensuite ce nœud au milieu de ses fils en faisant la moyenne de l'absisse de ses deux fils extrémaux. Si un nœud n'a pas de fils, on le place à 1 de son frère gauche. D'un point de vue de l'architecture, on a donc besoin d'une structure qui, à profondeur p mémorise la prochaine place disponible (ou au choix la dernière place utilisée. Si un père a des fils, on le centre au milieu de ses fils. Par ce calcul, on peut se retrouver avec un nœud qui est trop proche de son frère gauche [Mettre un exemple]. Pour cela, on compare la position calculée avec la première position disponible et on prend le max. Si la position calculée n'est pas celle retenue, le père n'est plus centré au milieu de ses fils. On mémorise donc le décalage effectué pour ce père pour ensuite l'appliquer à ses sous-arbre dans un second temps.

- 1. Pour un nœud donné, on commence par placer ses fils.
- 2. On centre ensuite ce nœud au milieu de ses fils.
- 3. Si un nœud collisionne avec son frère gauche, on le décale vers la droite et on mémorise ce décalage car il faudra ensuite décaler ses sous-arbres. On applique ce décalage dans une seconde passe pour des raisons de complexité. En effet, si on faisait chaque décalage lorsqu'il se présentait, le décalage serait quadratique alors que dans le cas choisi, on est linéaire.

3.2.4 Fonctionnement de la génération du code

TikZ

Asymptote

 ${f Autre}$

3.3 Complexité

On suppose que la taille des labels est bornée. On note n le nombre de nœuds dans l'arbre. Dans ce cas :

- 1. Le parsing d'un fichier est en O(n).
- 2. Le calcul des coordonnées est en O(n) (on effectue 2 passes sur l'arbre).
- 3. La génération du fichier de sortie est en O(n).

On a donc une complexité générale en O(n) où n est le nombre de nœud de l'arbre.

Notons que nous avons supposé que la taille des labels était bornée. Or nous n'avons aucune prise sur la taille des labels du fichier qui nous est passé en entrée. Dans ce cas, même si on borne la taille des labels pour l'affichage, la complexité est dominée par le parsing du fichier d'entrée car on doit lire tous les caractères du fichier.

Conclusion

4.1 Bilan

L'application treeDisplay permet de calculer les coordonnées des nœuds d'un arbre en temps linéaire par rapport à ce nombre de nœuds.

4.2 Pour la suite

La structure choisie permet aussi de représenter des graphes. On peut donc envisager par la suite d'implémenter un algorithme de calcul de coordonnées pour les graphes. Les modules de parsing et de génération sont pleinement réutilisables.

La complexité en mémoire est actuellement égale à celle en temps. Cependant, on utilisant une table de hachage pour les sous-arbres, on peut devenir sous-linéaire. L'idée consiste à calculer des coordonnées relatives et lorsqu'un arbre comporte deux (ou plus) sous-arbres identiques. Le sous-arbre en question n'est sauvegarder en mémoire qu'une seule fois et la deuxième fois on ne sauvegarde qu'une référence. On calcule ensuite les coordonnées absolues lors de la génération.

Annexe A

Images obtenues lors de l'étude préliminaire

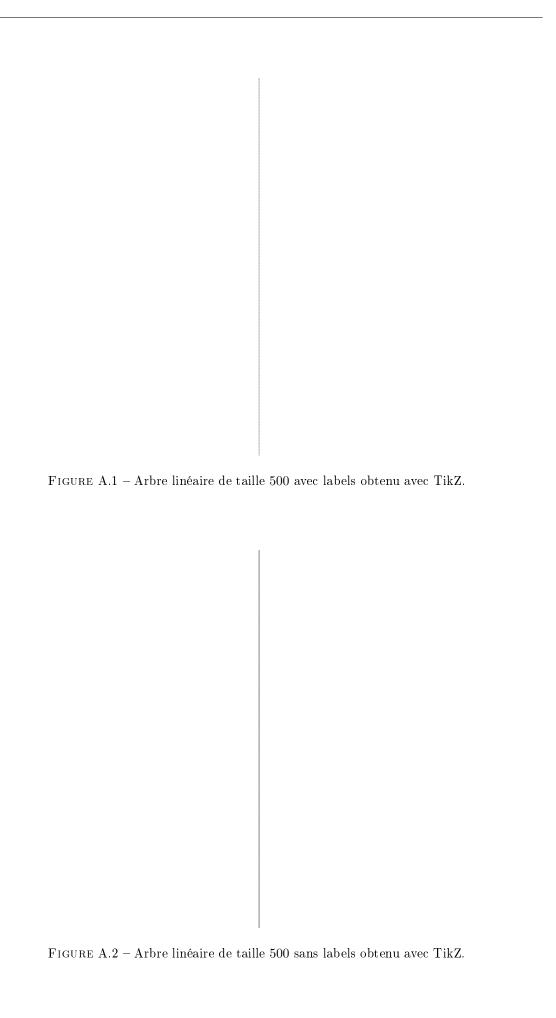




FIGURE A.3 – Arbre linéaire de taille 500 avec labels obtenu avec Asymptote.

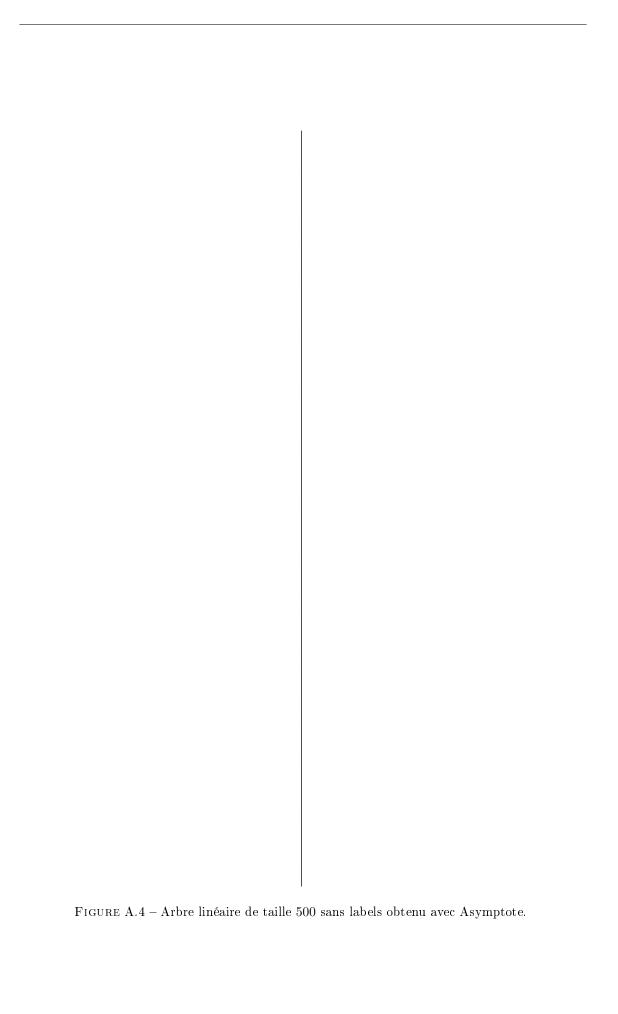
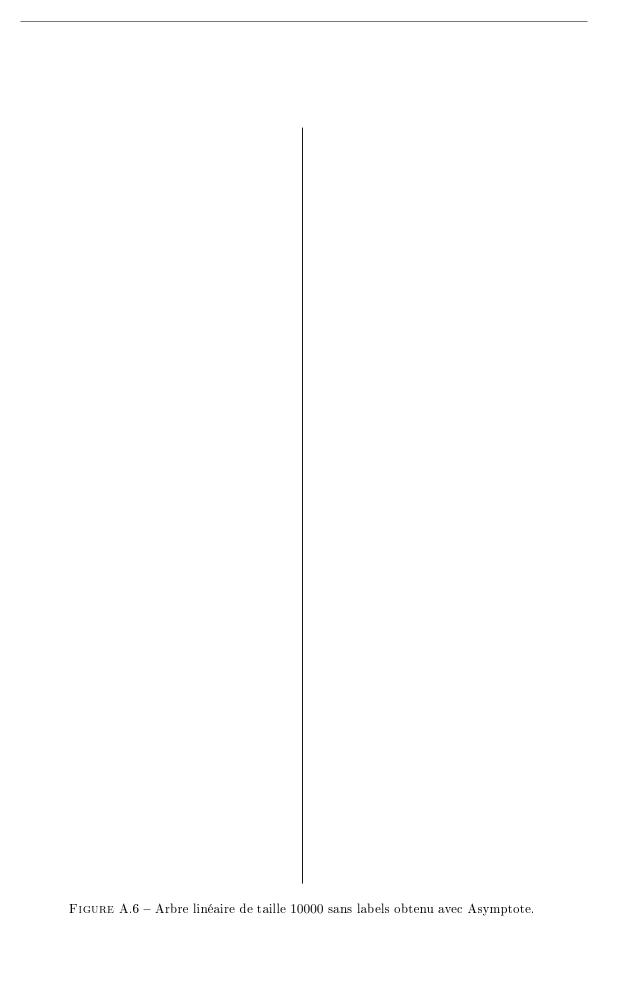




FIGURE A.5 – Arbre linéaire de taille 10000 avec labels obtenu avec Asymptote.



Annexe B

Extraits de l'implémentation

```
Copyright (C) 2014 Érika ëBana et Diana Malabard
  This file is part of TreeDisplay.
       TreeDisplay is free software: you can redistribute it and/or modify it under the terms of the GNU General Public License as published by
       the Free Software Foundation, either version 3 of the License, or
       (at your option) any later version.
       Foobar is distributed in the hope that it will be useful,
11
       but WITHOUT ANY WARRANTY; without even the implied warranty of
       MERCHANTABILITY or FITNESS FOR A PARTICULAR PURPOSE. See the
13
      GNU General Public License for more details.
15
       You should have received a copy of the GNU General Public License
17
       along with Foobar. If not, see <a href="http://www.gnu.org/licenses/">http://www.gnu.org/licenses/</a>.
  from tree import *
  import re
21
23 nbCharAlire = 1024
  def strParser (src):
25
     "Parses a string file into the intern tree structure"
27
    f=open(src, 'r')
    s=f read(nbCharAlire)
29
    \#(T, f) = parse(f, f.read(1))
    T=parse(f, s)[0]
    f.close()
33
     return T
35
  def parse (f, s, currentIndex=0):
37
    isWhiteSpace=re.compile("[\s]")
39
     (f, s, currentIndex) = skipSpaces(f, s, currentIndex)
41
     if s [currentIndex]!= '(':
       raise Exception ("The tree is ill-formed: A tree should start with a '('")
43
     (f, s, currentIndex) = incrementIndex(f, s, currentIndex)
45
     size = len(s)
     c = s [currentIndex]
     label=""
49
     (f, s, currentIndex) = skipSpaces(f, s, currentIndex)
     if (s = = []):
5.1
       raise Exception ("The tree is ill-formed: End of file reached")
     c = s[currentIndex]
53
```

```
while (s!=[] and c!='(' and c != ')'):
#print("currentIndex=",currentIndex)
55
       if (not is WhiteSpace.match(c)):
57
          label = label + c
       (f, s, currentIndex) = incrementIndex(f, s, currentIndex)
59
       c = s[currentIndex]
61
     (f, s, currentIndex) = skipSpaces(f, s, currentIndex)
     c = s[currentIndex]
63
     listChildren = []
65
     while (s!=[] and c == '('):
       (child, s, currentIndex) = parse (f, s, currentIndex)
67
       listChildren.append(child)
       #print ("fils ", label, "éajout")
69
       (f, s, currentIndex) = skipSpaces(f, s, currentIndex)
       c = s[currentIndex]
7 1
       #print("c eaprs avoir éajout le fils", label, ": ", c)
73
     (f, s, currentIndex) = skipSpaces(f, s, currentIndex)
     c = s [currentIndex]
75
     if (c == ')'):
       (f, s, currentIndex) = incrementIndex(f, s, currentIndex)
77
       return (Tree(label = label, children=listChildren), s, currentIndex)
79
       raise Exception ("The tree is ill-formed: The tree", label, "should end with a
        ')'")
8 1
   \label{eq:def_def} \begin{array}{ll} \text{def} & \text{incrementIndex} \, (\, f \, , \, \  \, s \, , \, \, \, \text{currentIndex} \, ) \, ; \end{array}
83
     \mathtt{current} \, \mathtt{In} \, \mathtt{dex} \! + \! = \! 1
     l=len(s)
     if (currentIndex>=1):
8.5
       #print("fin du buffer -> on re-remplit")
       s=f.read(nbCharAlire)
87
       currentIndex=0
     if (s==[]):
89
       raise Exception ("The tree is ill-formed: End of file reached")
     #print("currentIndex dans incrementIndex :", currentIndex)
     return (f, s, currentIndex)
93
   def skipSpaces(f, s, currentIndex) :
    isWhiteSpace=re.compile("[\s]")
95
     while (s!=[] and isWhiteSpace.match(s[currentIndex])):
       (f, s, currentIndex) = incrementIndex(f, s, currentIndex)
```

```
Copyright (C) 2014 Érika ëBana et Diana Malabard
  This file is part of TreeDisplay.
       TreeDisplay is free software: you can redistribute it and/or modify it under the terms of the GNU General Public License as published by
       the Free Software Foundation, either version 3 of the License, or
       (at your option) any later version.
10
       Foobar is distributed in the hope that it will be useful,
       but WITHOUT ANY WARRANTY; without even the implied warranty of
       MERCHANTABILITY or FITNESS FOR A PARTICULAR PURPOSE. See the
      GNU General Public License for more details.
14
       You should have received a copy of the GNU General Public License
16
       along with Foobar. If not, see < http://www.gnu.org/licenses/>.
  from tree import *
  from pyparsing import Word, alphas
22 import re
def dotParser (src):
     "Parses a dot file into the intern tree structure"
26
    f = open(src)
```

```
28
      s = f.read()
30
      (toto, i) = getWord (s, 0, '{'}) # [strict] (graph | diagraph) [ID]
32
34
     # [strict]
      while (toto[k] = ""):
36
       k += 1
38
      if (toto[k] == 's'): #read "strict"
        if re.compile('strict').search(toto):
40
           if (re.search(u'strict', toto).start() != 0):
             raise Exception ("Dot syntaxe error")
42
           else:
             k = re.search(u'strict', toto).end()
44
        else:
          raise Exception ("Dot syntaxe error")
46
     # (graph | digraph)
48
      while (toto[k]] = ""):
        k += 1
50
      if (toto[k] == 'g'): #read "graph"
  if re.compile('graph').search(toto):
52
           if (re.search(u'graph', toto).start() != 0):
5 4
             raise Exception ("Dot syntaxe error")
56
           else:
             k = re.search(u'graph', toto).end()
        else:
58
      raise Exception ("Dot syntaxe error")
elif (toto[k] == 'd'): #read "diagraph"
if re.compile('digraph').search(toto):
60
62
           if (re.search(u'digraph', toto).start() != 0):
             raise Exception ("Dot syntaxe error")
           else:
64
             k = re.search(u'digraph', toto).end()
        else:
66
          raise Exception ("Dot syntaxe error")
68
        raise Exception ("Dot syntaxe error")
70
      while (k < i \text{ and } toto[k] == ""):
72
        k += 1
74
76
      i+=1 #skip the {
78
      print (s[i])
      \mathrm{dico} \ = \ \{\,\}
80
      roots = set()
      children = set()
82
      try:
        while (True):
          (\text{seq}, i) = \text{getWord} (s, i, ';')

\text{seq} = \text{re.sub}(r' \ s', "", seq)
86
          i = 0
88
           if (s[i-1] == ']'):
             # A node should be matched
90
             (num, j) = getWord(seq, j, '['))
92
             j += 1 # skip the '[
94
             (etiquette, j) = getWord (seq, j, '=')
             j += 1 \# skip the '= '
96
             (label, j) = getWord (seq, j, ']')
98
             j += 1 \# skip the ']'
100
```

```
if (num == "" or etiquette != "label" or label[0] != '\"' or
        label[len(label)-1] != '\'''):
                raise Exception ("Tree is ill-formed")
102
              \ dico \, [\, num\,] \ = \ Tree \ (\, l\, a\, b\, e\, l\, =\, l\, a\, b\, e\, l\, \, [\, 1\, :\, l\, e\, n\, \, (\, l\, a\, b\, e\, l\, )\, \, -1]\, )
104
              roots.add(dico[num])
106
           else:
             # An arrow should be matched
108
              (\,\mathrm{start}\,\,,\  \, \mathrm{j}\,)\,\,=\,\,\mathrm{getWord}\,\,\,(\,\mathrm{seq}\,\,,\  \, \mathrm{j}\,\,,\  \, \, \, '-\,\,'\,)
110
              j+=2 \#skip \longrightarrow or ->
112
              end \ = \ seq \left[ \ j : \right]
114
              # Check if start and end are in dico
              t = dico[start]
116
              c = dico[end]
              if (t == None or c == None):
118
                raise Exception ("Tree is ill-formed")
120
             # If start not in children add to roots, add end to children
             #if t not in children:
122
             # roots.add (t)
124
              if c in roots:
126
                roots.remove (c)
128
              children.add (c)
              #print (t, c, t.children, c.children)
130
             #Add child to node
132
              t.children.append(c)
134
           i+=2~\# skip the ; and go to the following item
      except IndexError:
        seq = s[i:]
136
         seq = re.sub(r' \setminus s', "", seq)
        if (seq == "}"):
# end of tree
138
140
           #verify that there is only one root and found it for returning
           if len(roots) != 1:
142
              raise Exception ("Tree is ill-formed")
144
           f.close()
           for x in roots:
146
             return x
           #return roots.get()
      #Exception indice out of array should have been raised
150
      f.close()
      raise Exception ("Tree is ill-formed")
152
   def getWord (s, start, end):
154
      "Return a substring of s that starts at indice start and ends with caracter end
        excluded. Return also the indice of caracter end."
      res = ""
156
      j = start
      while (s[j] != end):
158
        res = res + s[j]
        j+=1
      return (res, j)
```

```
Copyright (C) 2014 Érika ëBana et Diana Malabard

This file is part of TreeDisplay.

TreeDisplay is free software: you can redistribute it and/or modify it under the terms of the GNU General Public License as published by the Free Software Foundation, either version 3 of the License, or (at your option) any later version.
```

```
Foobar is distributed in the hope that it will be useful,
11
      but WITHOUT ANY WARRANTY; without even the implied warranty of
      MERCHANTABILITY or FITNESS FOR A PARTICULAR PURPOSE. See the
13
      GNU General Public License for more details.
      You should have received a copy of the GNU General Public License
      along with Foobar. If not, see <a href="http://www.gnu.org/licenses/">http://www.gnu.org/licenses/</a>.
17
19
  import xml.etree.ElementTree as etree
  from tree import *
  def xmlParser (src):
    "Parses a xml file into the intern tree structure"
25
    tree = etree.parse(src)
    root = tree.getroot()[0] #getRoot returns the node with the "tree" tag,
27
                   #we want the "node" or "leaf" inside that node
29
    return parse(root)
  # Given an xml tree parsed by ElementTree, returns the corresponding Tree object
def parse(xmltree):
    if (xmltree.tag=='leaf'):
3.5
      # Case 1: the tree is a leaf
      # Try to get the id
37
      l=x mlt ree . get ( 'id ')
      if (1):
        return Tree (label=1)
      else:
41
        return Tree()
     else:
43
      \# Case 2 : the tree is a node with children
      # Get the children
45
      children = []
      children.append(parse(child))
      # Try to get the id of the node
49
      l=xmltree.get('id')
      if (1):
5 1
        return Tree(label=1, children=children)
       else:
53
        return Tree (children = children)
```