# Evaluation des algorithmes heuristiques pour le voyageur de commerce avec les méthodes d'insertion



# M2 Data Science Algorithmique Exemple de projet

### Vincent Runge

jeudi 27 octobre 2022

### Table des matières

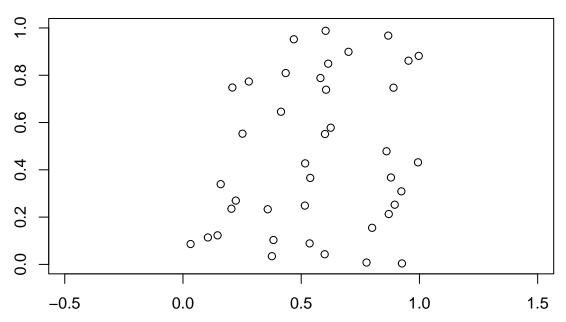
Description du problème et objectif	2
L'algorithme naïf du plus proche voisin	3
Les algorithmes d'insertion	3
L'algorithme d'insertion $cheapest$ ("le moins cher")	3
L'algorithme d'insertion $nearest$ ("le plus proche")	4
L'algorithme d'insertion $\mathit{farthest}$ ("le plus éloigné")	5
Comparaison des performances	6
Pour les différents algorithmes heuristiques	6
Pour une distribution normale des villes?	7
Temps de calcul	9
Amélioration de tour par 2-opt et 3-opt	15
Algorithme Branch and Bound	16
Librairies à installer :	
library(ggplot2) #ggplot	
library(reshape2) #melt library(parallel) #mclapply	

La librairie de ce travail est disponible sur github:

```
#devtools::install_github("vrunge/TSP")
library(TSP)
```

## Description du problème et objectif

On tire de manière aléatoire dans le carré unité selon une loi uniforme  $\mathcal{U}(0,1) \times \mathcal{U}(0,1)$  un nombre n de villes. On donne ici un exemple avec 40 villes



Notre premier objectif est de construire un "plus court chemin" par un algorithme heuristique. On comparera différentes méthodes d'insertion et on analysera leur temps de calcul numériquement.

#### Nos objectifs:

- comparer les performances en temps des différents algorithmes
- évaluer la distance à la solution optimale
- pour cela coder un algorithme exact (par exemple branch and bound).

On note c(i,j) le coût pour passer de la ville i à la ville j. Notre objectif est de trouver la permutation des indices (1,...,n) notée  $(v_1,...,v_n)$  qui minimisera la longueur du tour :

$$\sum_{i=1}^{n} c(v_i, v_{i+1})$$

avec  $v_{n+1} = v_1$  (pour revenir à la ville de départ). Remarquez bien qu'une permutation contient une et une seule fois chaque indice de sorte que le tour est complet et passe bien par chaque ville une et une seule fois.

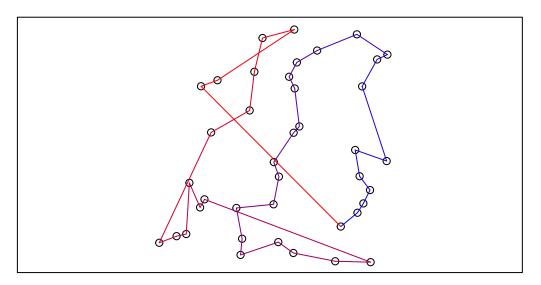
#### L'algorithme naïf du plus proche voisin

C'est la méthode la plus simple. Elle consiste à partir d'une ville i et de contruire le chemin de proche en proche en ajoutant en bout de chemin la ville la plus proche parmi les villes non explorées. Quand toutes les villes sont explorées on revient à la première ville pour fermer le tour.

On peut répéter la procédure pour chaque ville de départ (on exécute ainsi n fois cette méthode) pour choisir le meilleur chemin parmi les n obtenus.

Exemple avec une seule ville de départ :

```
res1 <- NN_TSP(villes)
plot(x = res1, data = villes)</pre>
```



## [1] 6.762322

On remarque que la fermeture du tour est assez peu optimale...

**EXERCICE**: pour le problème euclidien du voyageur de commerce (inégalité triangulaire respectée), le tour optimal ne peut pas contenir de croisement. Le prouver!

# Les algorithmes d'insertion

les algorithmes d'insertion consistent à insérer les villes l'une après l'autre dans un tour partiel (contenant qu'un sous-ensemble des villes) partant d'une ou deux villes de départ.

#### L'algorithme d'insertion *cheapest* ("le moins cher")

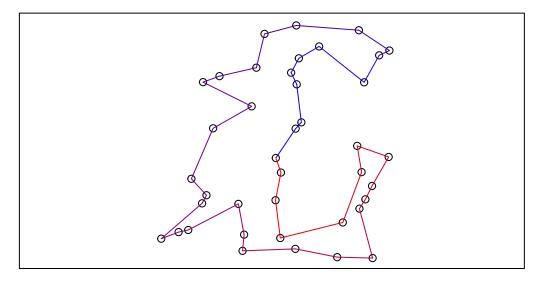
Pour un tour partiel déjà constitué on cherche l'arrête (le couple de villes) (i, j) et la ville encore non incluse k qui minimise la quantité

$$c(i,k) + c(k,j) - c(i,j)$$

C'est ainsi l'insertion la moins coûteuse. On pourra aussi répéter l'algorithme pour chacune des villes de départ.

Un exemple avec une seule ville de départ :

```
res2 <- greedy_TSP_best(villes)
plot(x = res2, data = villes)</pre>
```



```
(t2 <- tour_length(res2, villes))</pre>
```

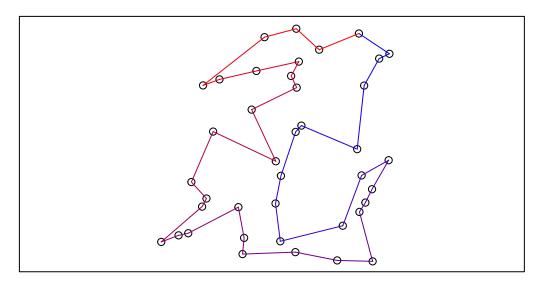
## [1] 5.625291

#### L'algorithme d'insertion nearest ("le plus proche")

Pour un tour partiel déjà constitué on cherche la ville i et la ville encore non incluse k qui minimise la quantité c(i,k): c'est la ville la plus proche du tour. Une fois trouvée on insert cette ville à sa position optimale en trouvant l'arrête (i,j) qui minimise c(i,k)+c(k,j)-c(i,j) C'est ainsi l'insertion la plus proche. On pourra aussi répéter l'algorithme pour chacune des villes de départ.

Un exemple avec une seule ville de départ :

```
res3 <- greedy_TSP_min(villes)
plot(x = res3, data = villes)</pre>
```



(t3 <- tour\_length(res3, villes))</pre>

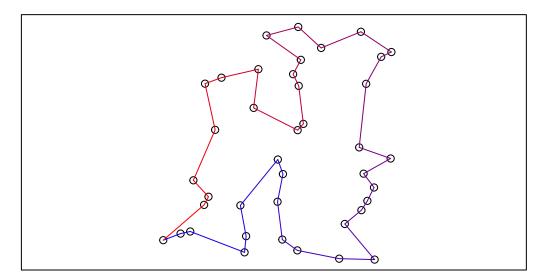
## [1] 6.249731

#### L'algorithme d'insertion farthest ("le plus éloigné")

Pour un tour partiel déjà constitué on cherche pour chaque ville non encore incluse k, la ville i du tour la plus proche. On obtient des distances c(i,k) avec autant de couples (i,k) qu'il y a de villes non incluses. On sélectionne le plus grande de ces distances et la ville k qui lui est associée. On insère cette ville k à sa position optimale selon le critère habituel (min de c(i,k) + c(k,j) - c(i,j)).

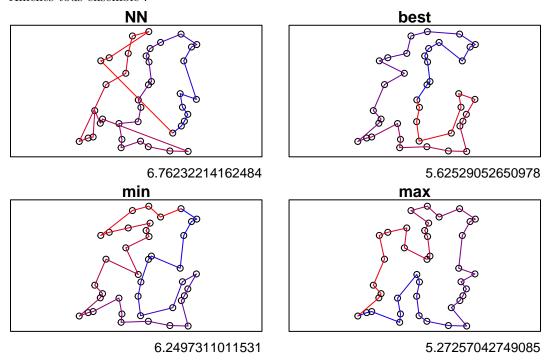
Un exemple avec une seule ville de départ :

```
res4 <- greedy_TSP_max(villes)
plot(x = res4, data = villes)</pre>
```



## [1] 5.27257

Affichés tous ensemble :



Il est possible dans ce cadre eucliden d'obtenir une bornes sur la longueur du tour. Ces algorithmes heuristiques sont donc des algorithmes d'approximation (sauf peut-être pour farthest)!

$$algo(cheapest) \le 2 \, algo(opt)$$

$$algo(closest) \le 2 \, algo(opt)$$

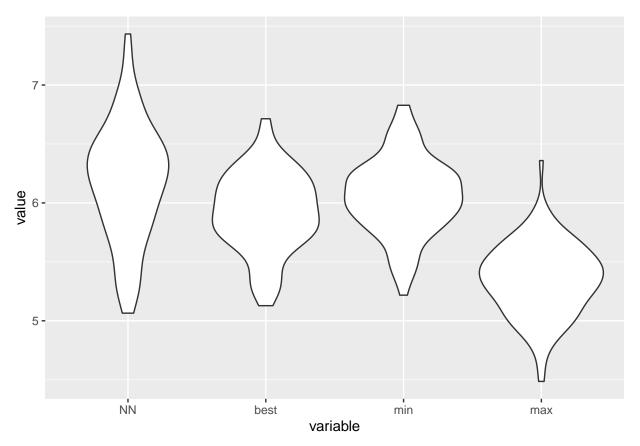
$$algo(farthest) \le (\lceil log_2(n) \rceil + 1) \, algo(opt)$$

# Comparaison des performances

### Pour les différents algorithmes heuristiques

On répète 100 fois les 4 algorithmes sur des données générées par  $\mathcal{U}[0,1] \times \mathcal{U}[0,1]$ 

## No id variables; using all as measure variables



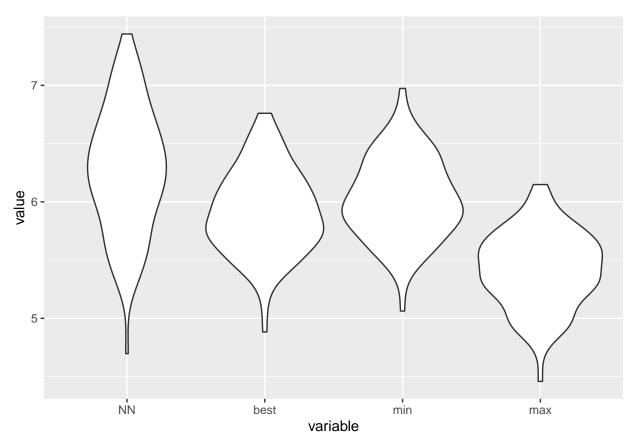
#### Rang moyen :

## NN best min max ## 3.26 2.52 3.17 1.05

## Pour une distribution normale des villes?

On répète 100 fois les 4 algorithmes sur des données normales générées par  $\mathcal{N}(0,1) \times \mathcal{N}(0,1)$ 

## No id variables; using all as measure variables



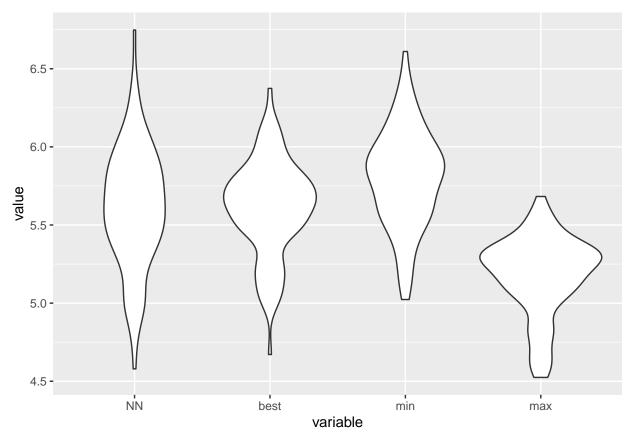
Rang moyen :

## NN best min max ## 3.44 2.48 3.04 1.04

 $\mathbf{EXERCICE}:$  Comment évoluent ces résultats si on répète chaque algorithme pour les n initialisations possibles?

REPONSE (distribution uniforme) :

## No id variables; using all as measure variables



Rang moyen:

```
## NN best min max
## 2.72 2.60 3.66 1.02
```

## Temps de calcul

On étudie ici le temps la complexité des algorithmes en fonction du nombre n de villes.

On définit une fonction de type one.simu qui simule une seule expérience pour un choix de ville.

```
one.simu_time_TSP <- function(i, data, algo = "NN", type = "one")
{
   if(algo == "NN")
   {
      start_time <- Sys.time()
      NN_TSP(data, type = type)
      end_time <- Sys.time()
   }
   if(algo == "best")
   {
      start_time <- Sys.time()
      greedy_TSP_best(data, type = type)
      end_time <- Sys.time()
   }
   if(algo == "min")</pre>
```

```
{
    start_time <- Sys.time()
    greedy_TSP_min(data, type = type)
    end_time <- Sys.time()
}
if(algo == "max")
{
    start_time <- Sys.time()
    greedy_TSP_max(data, type = type)
    end_time <- Sys.time()
}
return(unclass(end_time - start_time)[1])
}</pre>
```

On construit un vecteur de taille de ville selon une échelle logarithmique

```
my_n_vector_LOG \leftarrow seq(from = log(10), to = log(100), by = log(10)/40)
my_n_vector <- round(exp(my_n_vector_LOG))</pre>
my_n_vector
                                                               22
                                                                               28
## [1]
       10 11 11 12 13 13 14 15 16 17 18 19
                                                       20
                                                           21
                                                                   24 25
                                                                           27
## [20]
       30 32 33 35
                        38 40 42 45 47 50 53 56 60 63 67 71 75 79
## [39] 89 94 100
diff(log(my_n_vector))
## [1] 0.09531018 0.00000000 0.08701138 0.08004271 0.00000000 0.07410797
## [7] 0.06899287 0.06453852 0.06062462 0.05715841 0.05406722 0.05129329
## [13] 0.04879016 0.04652002 0.08701138 0.04082199 0.07696104 0.03636764
## [19] 0.06899287 0.06453852 0.03077166 0.05884050 0.08223810 0.05129329
## [25] 0.04879016 0.06899287 0.04348511 0.06187540 0.05826891 0.05505978
## [31] 0.06899287 0.04879016 0.06155789 0.05798726 0.05480824 0.05195974
## [37] 0.06136895 0.05781957 0.05465841 0.06187540
```

On construit un data frame qui contiendra les résultats

```
p <- 50 ### répétition
df <- data.frame(matrix( nrow = 4 * length(my_n_vector), ncol = 2 + p))
colnames(df) <- c("type", "n", 1:p)
dim(df)</pre>
```

```
## [1] 164 52
```

On lance la simulation sur plusieurs coeurs.

```
nbCores <- 8
j <- 1

for(n in my_n_vector)
{
    liste1 <- mclapply(1:p, FUN = one.simu_time_TSP,</pre>
```

```
data = matrix(runif(2*n), n, 2),
                       algo = "NN",
                       mc.cores = nbCores)
  liste2 <- mclapply(1:p, FUN = one.simu_time_TSP,</pre>
                       data = matrix(runif(2*n), n, 2),
                       algo = "best",
                       mc.cores = nbCores)
  liste3 <- mclapply(1:p, FUN = one.simu_time_TSP,</pre>
                       data = matrix(runif(2*n), n, 2),
                       algo = "min",
                       mc.cores = nbCores)
  liste4 <- mclapply(1:p, FUN = one.simu_time_TSP,</pre>
                       data = matrix(runif(2*n), n, 2),
                       algo = "max",
                       mc.cores = nbCores)
  df[j ,] <- c("NN", n, do.call(cbind, liste1))</pre>
  df[j+1 ,] <- c("best", n, do.call(cbind, liste2))</pre>
  df[j+2,] \leftarrow c("min", n, do.call(cbind, liste3))
  df[j+3 ,] <- c("max", n, do.call(cbind, liste4))</pre>
  j < -j + 4
df <- melt(df, id.vars = c("type", "n"))</pre>
tranformations techniques:
data_summary <- function(data, varname, groupnames)</pre>
{
  require(plyr)
  summary_func <- function(x, col)</pre>
    c(mean = mean(x[[col]], na.rm=TRUE),
      q1 = quantile(x[[col]], 0.025), q3 = quantile(x[[col]], 0.975))
  data_sum<-ddply(data, groupnames, .fun=summary_func,
                   varname)
  data_sum <- rename(data_sum, c("mean" = varname))</pre>
  return(data_sum)
}
df2 <- df
df2[,2] \leftarrow as.double(df[,2])
df2[,3] \leftarrow as.double(df[,3])
df2[,4] \leftarrow as.double(df[,4])
```

```
## type n variable value

## Length:8200 Min. : 10.00 Min. : 1.0 Min. :0.0001569

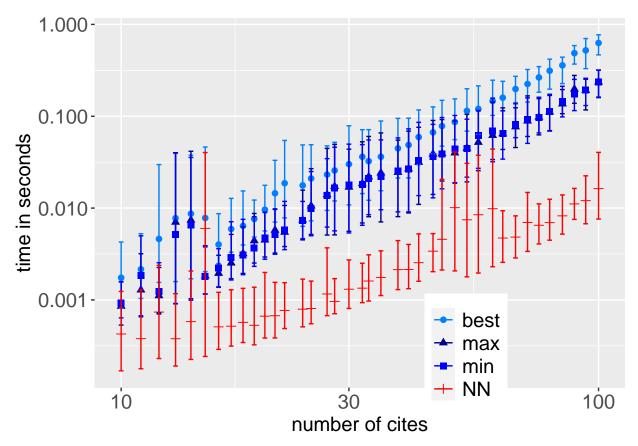
## Class :character 1st Qu.: 18.00 1st Qu.:13.0 1st Qu.:0.0020363

## Mode :character Median : 32.00 Median :25.5 Median :0.0088866
```

summary(df2)

```
Mean :25.5
##
                      Mean : 39.49
                                                     Mean
                                                            :0.0481867
##
                      3rd Qu.: 56.00
                                      3rd Qu.:38.0
                                                     3rd Qu.:0.0466209
                      Max. :100.00
##
                                      Max. :50.0
                                                     Max. :0.8117151
df_new <- data_summary(df2, varname="value",</pre>
                          groupnames=c("type","n"))
## Le chargement a nécessité le package : plyr
theMin <- min(df_new[,3:5],df_new[,3:5])
theMax <- max(df_new[,3:5],df_new[,3:5])
```

On trace différentes courbes.



On calcule les valeurs des coefficients directeurs.

#### Pour NN:

```
R1 <- df_new[df_new$type == "NN",c(2,3)]
11 <- lm(log(value) ~ log(n), data = R1, )
summary(11)</pre>
```

```
##
## lm(formula = log(value) ~ log(n), data = R1)
##
## Residuals:
                1Q Median
##
       Min
                                3Q
                                       Max
   -0.4894 -0.3010 -0.1811 0.1088
                                   2.3405
##
##
## Coefficients:
              Estimate Std. Error t value Pr(>|t|)
##
                            0.4568 -25.81 < 2e-16 ***
## (Intercept) -11.7878
## log(n)
                 1.6001
                            0.1281
                                     12.49 7.65e-15 ***
## ---
## Signif. codes:
                   0 '*** 0.001 '** 0.01 '* 0.05 '.' 0.1 ' 1
## Residual standard error: 0.5263 on 37 degrees of freedom
## Multiple R-squared: 0.8084, Adjusted R-squared: 0.8032
## F-statistic: 156.1 on 1 and 37 DF, p-value: 7.654e-15
```

```
11$coefficients
## (Intercept)
                    log(n)
## -11.787845
                  1.600138
Pour best:
R2 \leftarrow df_new[df_new$type == "best",c(2,3)]
12 \leftarrow lm(log(value) \sim log(n), data = R2, )
summary(12)
##
## Call:
## lm(formula = log(value) ~ log(n), data = R2)
##
## Residuals:
##
       Min
                  1Q
                      Median
                                    3Q
                                             Max
## -0.50370 -0.14427 -0.00081 0.08055 0.64943
##
## Coefficients:
                Estimate Std. Error t value Pr(>|t|)
##
## (Intercept) -11.59043
                            0.20120 -57.61
                                               <2e-16 ***
## log(n)
                 2.37151
                            0.05642
                                     42.04 <2e-16 ***
## ---
## Signif. codes: 0 '*** 0.001 '** 0.01 '* 0.05 '.' 0.1 ' 1
## Residual standard error: 0.2318 on 37 degrees of freedom
## Multiple R-squared: 0.9795, Adjusted R-squared: 0.9789
## F-statistic: 1767 on 1 and 37 DF, p-value: < 2.2e-16
12$coefficients
## (Intercept)
                    log(n)
## -11.590432
                  2.371513
Pour min:
R3 \leftarrow df_new[df_new$type == "min",c(2,3)]
13 <- lm(log(value) \sim log(n), data = R3, )
summary(13)
##
## Call:
## lm(formula = log(value) ~ log(n), data = R3)
##
## Residuals:
##
       Min
                  1Q Median
                                    3Q
                                             Max
## -0.48062 -0.15813 -0.00262 0.10151 0.95505
##
## Coefficients:
```

Estimate Std. Error t value Pr(>|t|)

##

```
## (Intercept) -11.95913
                            0.25381 - 47.12
                                              <2e-16 ***
                 2.26161
                            0.07117
                                      31.78 <2e-16 ***
## log(n)
## ---
## Signif. codes: 0 '*** 0.001 '** 0.01 '* 0.05 '.' 0.1 ' 1
## Residual standard error: 0.2925 on 37 degrees of freedom
## Multiple R-squared: 0.9647, Adjusted R-squared: 0.9637
## F-statistic: 1010 on 1 and 37 DF, p-value: < 2.2e-16
13$coefficients
## (Intercept)
                    log(n)
## -11.959131
                  2.261613
Pour max:
R4 \leftarrow df_{new}[df_{new}type == "max", c(2,3)]
14 \leftarrow lm(log(value) \sim log(n), data = R4, )
summary(14)
##
## Call:
## lm(formula = log(value) ~ log(n), data = R4)
##
## Residuals:
##
       Min
                  1Q
                     Median
## -0.54206 -0.12442 -0.07636 0.12240 1.21017
##
## Coefficients:
##
               Estimate Std. Error t value Pr(>|t|)
## (Intercept) -11.97605
                            0.30046 -39.86
                                              <2e-16 ***
## log(n)
                 2.26425
                            0.08425
                                      26.88
                                              <2e-16 ***
## ---
## Signif. codes: 0 '***' 0.001 '**' 0.05 '.' 0.1 ' ' 1
##
## Residual standard error: 0.3462 on 37 degrees of freedom
## Multiple R-squared: 0.9513, Adjusted R-squared:
## F-statistic: 722.3 on 1 and 37 DF, p-value: < 2.2e-16
14$coefficients
## (Intercept)
                    log(n)
## -11.976050
                  2.264249
```

## Amélioration de tour par 2-opt et 3-opt

#### **EXERCICE:**

- Ajouter les fonctions opt2 et opt3 à coder
- Evaluer l'amélioration apportée en terme de distance

# Algorithme Branch and Bound

- Ajouter la fonction B\_and\_B
- Evaluer le coefficient d'approximation des méthodes dans le cas d'une répartition uniforme et normale des villes
- Trouver pour un temps maximal donné et un nombre de villes donnés quelle est la meilleure méthode à utiliser parmis toutes celles proposées!