répéter jusqu'à ce qu'il n'y ai plus de carte dans le tas:

on pioche une carte (c0),

on la pose sur la table,

répéter l'opération autant de fois qu'il y a de cartes dans le tas:

on pioche une autre carte (c1),

on compare la valeur des cartes c0 et c1,

si c'est supérieur : on déplace c1 à la droite de c0,

sinon si c'est inférieur : on déplace c1 à la gauche de c0,

<u>Ex n° 2</u>

Indice i	х	Indice j	liste
0	0	2	[11,16,5,9,13]
2	5	1	[11,5,16,9,13]
2	5	0	[5,11,16,9,13]
3	9	2	[5,9,11,16,13]
3	9	1	[5,9,11,13,16]
4	13	3	

Indice i	Indice j	mini	liste
-1	1	1	[11,16,5,9,13]
0	4	2	[5, 16, 11, 9, 13]
1	4	3	[5, 9, 11, 16, 13]
2	4	1	[5, 11, 9, 16, 13]
3	4	1	[5, 16, 9, 11, 13]

Valeurs de n	Durée - Tri par SELECTION	Durée - Tri par INSERTION		
10	2.749999999984709e-05	6.40000000184036e-06		
100	0.00040679999999948535	1.5999999999571912e-0 5	Liste aléatoire	
1000	0.0891358999999996	0.000152600000000724 38		
			Le pire des cas	
			Le meilleur des cas	

Le tri par insertion est plus court que le tri par sélection.

Valeurs de n	Nombre de comparaisons - Tri par SELECTION	Nombre de comparaison - Tri par INSERTION	
100	2.749999999984709e-0 5	6.40000000184036e-06	
1 000	0.00040679999999948 535	1.5999999999571912e-05	Le pire des cas
10 000	0.0891358999999996	0.00015260000000072438	
100			
1 000			Le meilleur des cas
10 000			333

Le tri par sélection est plus court que le tri par insertion.

Exercice 2: Elle est vérifié tout le temps.