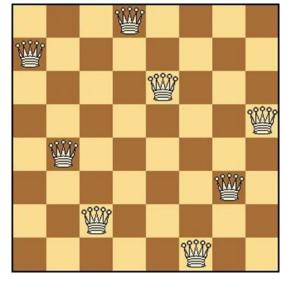
Optimisation et Complexité

« Problème des reines en SAT »

Enseignant : Alain Giorgetti





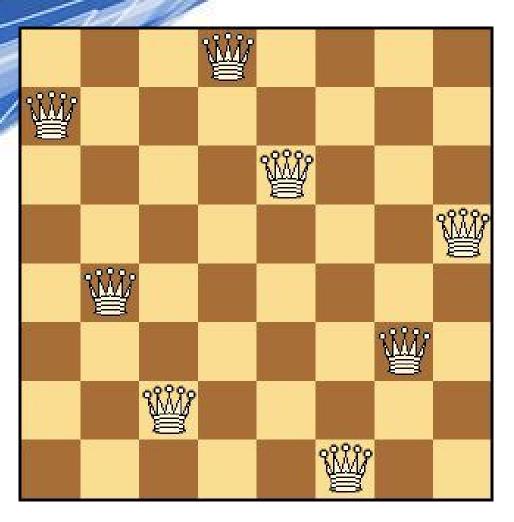




Sommaire

- 1. Formalisation
- 2. Problème de satisfaisabilité
- 3. Représentation DIMACS
- 4. Programmation
- 5. Expérimentation
- 6. Solution

1. Formalisation



```
V_{1 \le i,j,k \le n, j < k} (ri,j \Lambda ri,k)
```

$$V_{1 \le i,j,k \le n, i < k}$$
 (ri,j Λ rk,j)

$$V_{1 \le i,j \le n-1, 1 \le k \le n-i, 1 \le k \le n-j} (r_{i,j} \wedge r_{i+k,j+k})$$

$$V_{1 \le i,j \le n-1, \ 1 \le k \le n-i, \ 1 \le k \le j-2}$$
 (ri,j Λ ri+k,j-k)

$$\bigwedge\nolimits_{1 \leq i \leq n} \left(V_{1 \leq j \leq n} \left(ri, j \right) \right)$$

2. Problème de satisfaisabilité

$$\Phi = \bigwedge_{1 \le i,j,k \le n, j \ne k(\neg ri,j \lor \neg ri,k)}$$

$$\Lambda_{1 \le i,j,k \le n, j \ne k(\neg ri,j V \neg rk,j)}$$

$$\Lambda_{1 \le i,j \le n-1, \ 1 \le k \le n-i, \ 1 \le k \le n-j \ (\neg ri,j \bigvee \neg ri+k,j+k)}$$

$$\bigwedge$$
 1\leq i, j\leq n-1, 1\leq k\leq n-i, 1\leq k\leq j-2 (\(\(-\text{ri},j\)\)\(\n-\text{ri+k},j-k\)



3. Représentation DIMACS

Représentation Dimacs dans un fichier .CNF pour n = 4:

```
p cnf 16 80
1 2 3 4 0
5 6 7 8 0
9 10 11 12 0
13 14 15 16 0
-1 -2 0
-1 -3 0
-1 -4 0 ...
```

```
16 = Le nombre de variables (les 16 cases de l'échiquier)
```

80 = le nombre de clauses

0 = représente un ET

' ' = représente un OU

- = représente une négation



3. Représentation DIMACS

Exemple:

n = 4, contrainte : Au plus une dame par ligne : $\Lambda_{1 \le i,j,k \le n,j \ne k(\neg ri,j)} V_{\neg ri,k}$

p cnf 16 80

12340

56780

9 10 11 12 0

13 14 15 16 0

1 V 2 V 3 V 4 \wedge

5 V 6 V 7 V 8 \wedge

9 V 10 V 11 V 12 \wedge

13 V 14 V 15 V 16 ∧

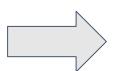


4. Programmation

Exemple:

n = 4, II n'y a pas deux reines sur la même ligne : Λ1≤i,j,k≤n, j≠k(¬ri,jV¬ri,k)

```
for (i=1; i<=n; i++) {
    for (j=1; j<=n; j++) {
        k=j+1;
        while (k<=n) {
            writer.print("-");
            buf = (i-1)*n + j;
            writer.print(buf +" -");
            buf = (i-1)*n + k;
            writer.print(buf+" ");
            writer.println("0");
            k++;
```



-1 -2 0
-1 -3 0
-1 -4 0
-2 -3 0
-2 -4 0
-3 -4 0
•••
-14 -15 0
-14 -16 0
-15 -16 0



4. Programmation

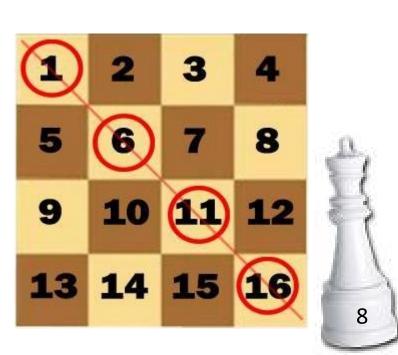
Exemple: n = 4, Il n'y a pas deux reines sur la même (grande) diagonale descendante:

 Λ 1\leq i,j\leq n-1, 1\leq k\leq n-i, 1\leq k\leq j-2 (\(\neg ri, j \) \(\neg ri+k,j-k)

```
// Part for the biggest diagonal
for (i=1; i<=n-1; i++) {
    for(j=i+1; j<=n; j++) {
        writer.print("-");
        buf = i + (i-1)*n;
        writer.print(buf +" -");
        buf = j + (j-1)*n;
        writer.println(buf+" 0");
    }
}</pre>
```



-1 -6 0
-1 -11 0
-1 -16 0
-6 -11 0
-6 -16 0
-11 -16 0



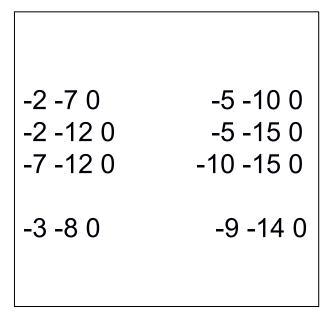
4. Programmation

Exemple: n = 4, Il n'y a pas deux reines sur la même (petite) diagonale descendante:

$$\Lambda_{1 \le i,j \le n-1, 1 \le k \le n-i, 1 \le k \le j-2 (\neg ri,j \ V \neg ri+k,j-k)}$$



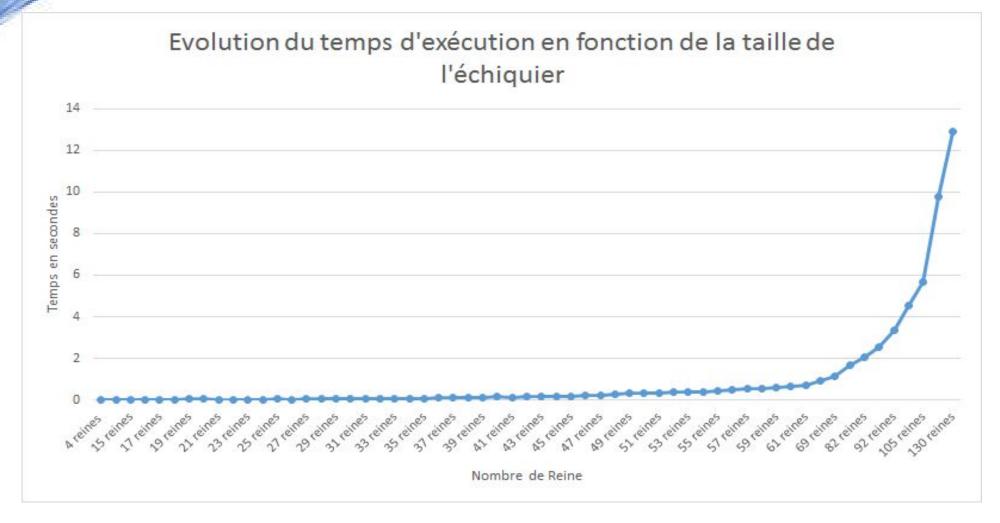
```
Part for the other diagonals
for (i=2; i<=n-1; i++) {
    for(j=i; j<=n-1; j++) {</pre>
        for (k=j+1; k<=n; k++) {
            writer.print("-");
            buf = i + (j-i)*(n+1);
            writer.print(buf +" -");
            buf = i + (k-i)*(n+1);
            writer.println(buf+" 0");
    for(j=i; j<=n-1; j++) {
        for (k=j+1; k<=n; k++) {
            writer.print("-");
            buf = i + (j-i)*(n+1) + (i-1)*(n-1);
            writer.print(buf +" -");
            buf = i + (k-i)*(n+1) + (i-1)*(n-1);
            writer.println(buf+" 0");
```





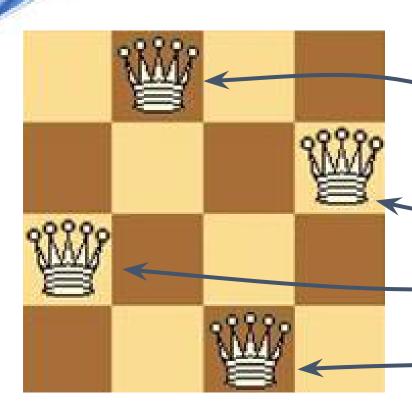


5. Expérimentation





6. Solution



Solution trouvée pour n=4

-1 2 -3 -4 -5 -6 -7 8 9 -10 -11 -12 -13 -14 15 -16 0