

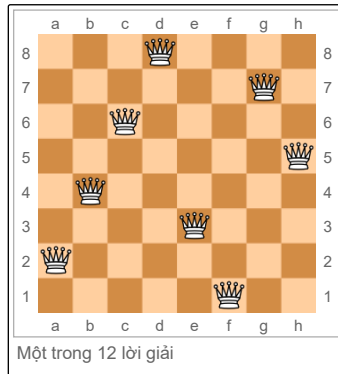
# Bài toán tám quân hậu

**Bài toán tám quân hậu** là bài toán đặt tám quân hậu trên bàn cờ vua kích thước 8×8 sao cho không có quân hậu nào có thể "ăn" được quân hậu khác, hay nói khác đi không quân hậu nào có thể **di chuyển** theo quy tắc cờ vua. Màu của các quân hậu không có ý nghĩa trong bài toán này. Như vậy, lời giải của bài toán là một cách xếp tám quân hậu trên bàn cờ sao cho không có hai quân nào đứng trên cùng hàng, hoặc cùng cột hoặc cùng đường chéo. Bài toán tám quân hậu có thể tổng quát hóa thành bài toán đặt  $n$  quân hậu trên bàn cờ  $n \times n (n \geq 4)$ .

## Lịch sử

Bài toán được đưa ra vào 1848 bởi kỳ thủ Max Bezzel, và sau đó nhiều nhà toán học, trong đó có Gauss và Georg Cantor, có các công trình về bài toán này và tổng quát nó thành bài toán xếp hậu. Các lời giải đầu tiên được đưa ra bởi Franz Nauck năm 1850. Nauck cũng đã tổng quát bài toán thành bài toán  $n$  quân hậu. Năm 1874, S. Gunther đưa ra phương pháp tìm lời giải bằng cách sử dụng định thức, và J.W.L. Glaisher hoàn chỉnh phương pháp này.

Bài toán này cũng được ứng dụng trong trò chơi máy tính *The 7th Guest* vào những năm 1990.



## Tính chất số học của lời giải

Ký hiệu quân hậu đứng ở ô nào trên hàng thứ  $i$  của lời giải là  $Q[i, j]$ . Các chỉ số dòng cột đánh từ trên xuống dưới, trái sang phải theo cách đánh số trong ma trận). Trong một ma trận vuông:

- các phần tử nằm trên cùng hàng có chỉ số hàng bằng nhau;
- các phần tử nằm trên cùng cột có chỉ số cột bằng nhau;
- các phần tử nằm trên cùng một đường chéo song song với đường chéo chính có hiệu chỉ số hàng với chỉ số cột bằng nhau;
- các phần tử nằm trên cùng một đường chéo song song với đường chéo phụ có tổng chỉ số hàng với chỉ số cột bằng nhau;

Vì thế ta gọi các đường chéo song song với đường chéo chính là đường chéo trừ (hay hiệu), các đường chéo song song với đường chéo phụ là đường chéo cộng (hay tổng).

Do đó, mỗi lời giải có thể được biểu diễn bởi dãy  $Q[1, i_1], Q[2, i_2], \dots, Q[n, i_n]$ , thỏa mãn các điều kiện:

- Các chỉ số cột  $i_1, i_2, \dots, i_n$  đôi một khác nhau, hay chúng lập thành một hoán vị của các số  $1, 2, \dots, n$ .
- Tổng chỉ số dòng và cột của các quân hậu  $1+i_1, 2+i_2, \dots, n+i_n$  đôi một khác nhau;
- Hiệu chỉ số dòng và cột của các quân hậu  $1-i_1, 2-i_2, \dots, n-i_n$  đôi một khác nhau.

Chẳng hạn lời giải cho trong hình trên biểu diễn bởi dãy ô (1,4), (2, 7), (3, 3), (4, 8), (5,2), (6,5), (7,1), (8,6). Ta có thể kiểm tra các điều kiện trên trong bảng:

$i$	1	2	3	4	5	6	7	8
$j$	4	7	3	8	2	5	1	6
$i+j$	5	9	6	12	7	11	8	14
$i-j$	-3	-5	0	-4	3	1	6	2

## Xây dựng một lời giải

Có một giải thuật đơn giản tìm **một** lời giải cho bài toán  $n$  quân hậu với  $n = 1$  hoặc  $n \geq 4$ :

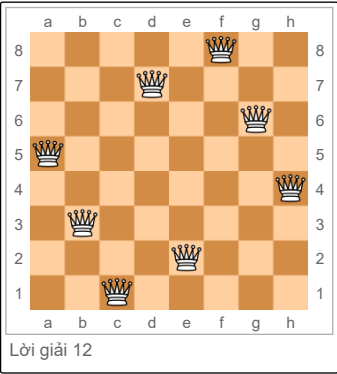
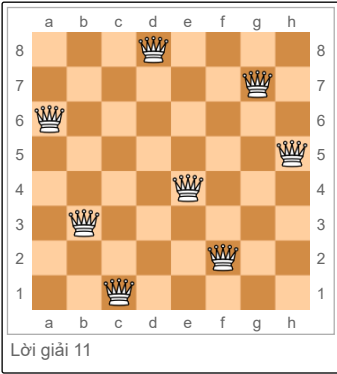
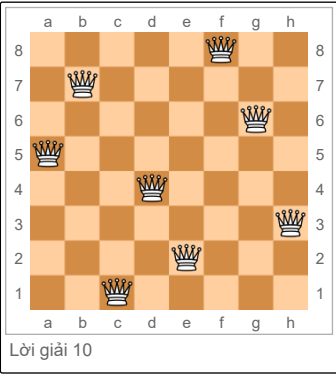
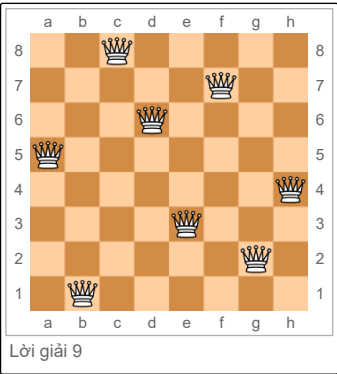
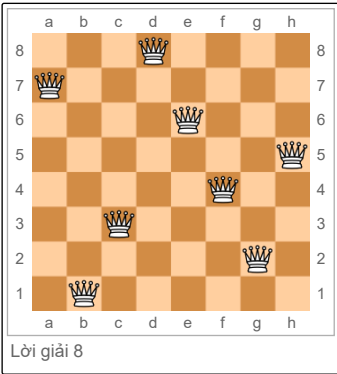
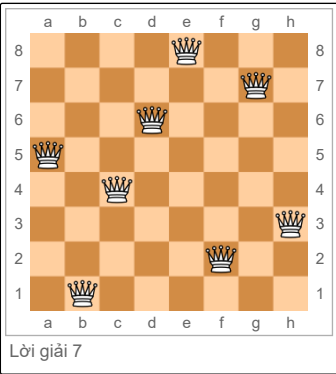
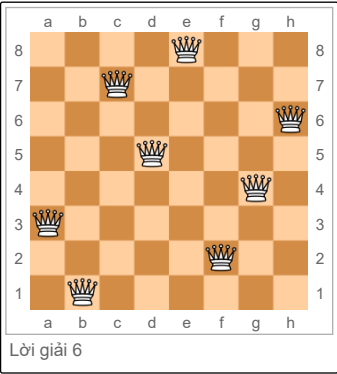
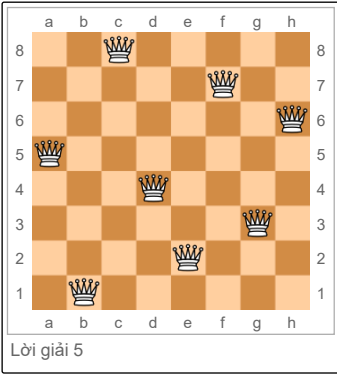
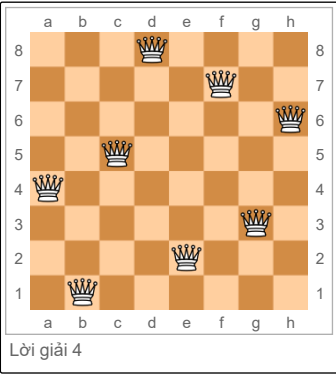
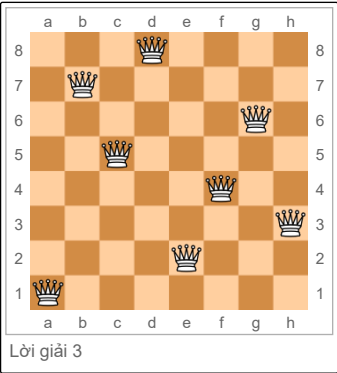
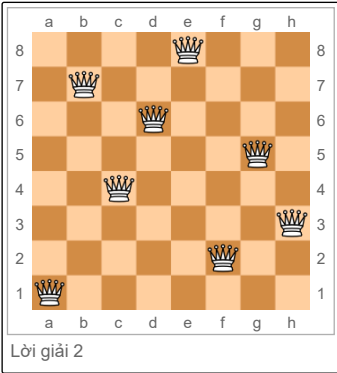
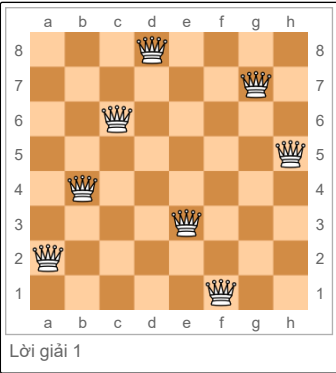
- Chia  $n$  cho 12 lấy số dư  $r$ . ( $r=8$  với bài toán tám quân hậu).
- Viết lần lượt các số chẵn từ 2 đến  $n$ .
- Nếu số dư  $r$  là 3 hoặc 9, chuyển 2 xuống cuối danh sách.
- Bổ sung lần lượt các số lẻ từ 1 đến  $n$  vào cuối danh sách, nhưng nếu  $r$  là 8, đổi chỗ từng cặp nghĩa là được 3, 1, 7, 5, 11, 9, ....
- Nếu  $r = 2$ , đổi chỗ 1 và 3, sau đó chuyển 5 xuống cuối danh sách.
- Nếu  $r = 3$  hoặc 9, chuyển 1 và 3 xuống cuối danh sách.
- Lấy danh sách trên làm danh sách chỉ số cột, ghép vào danh sách chỉ số dòng theo thứ tự tự nhiên ta được một lời giải của bài toán.

Sau đây là một số ví dụ

- 14 quân hậu ( $r = 2$ ): 2, 4, 6, 8, 10, 12, 14, 3, 1, 7, 9, 11, 13, 5.
- 15 quân hậu ( $r = 3$ ): 4, 6, 8, 10, 12, 14, 2, 5, 7, 9, 11, 13, 15, 1, 3.
- 20 quân hậu ( $r = 8$ ): 2, 4, 6, 8, 10, 12, 14, 16, 18, 20, 3, 1, 7, 5, 11, 9, 15, 13, 19, 17.

## Các lời giải cho bài toán tám quân hậu

Bài toán tám quân hậu có 12 lời giải **khác nhau**. Nếu không phân biệt các lời giải là ảnh của nhau qua phép đối xứng, phép quay bàn cờ thì chúng chỉ có 12 lời giải **đơn vị** như biểu diễn dưới đây:



Số lời giải cho bài toán  $n$  quân hậu

Ta có bảng sau đây cho  $n$  quân hậu, cả (dãy số  $\overset{\sim}{A}002562$  trong bảng OEIS) và (dãy số  $\overset{\sim}{A}000170$  trong bảng OEIS).

$n$	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	..	23	24
số lời giải (các lời giải đối xứng chỉ tính 1 lần)	1	0	0	1	2	1	6	12	46	92	341	1.787	9.233	45.752	285.053	..	3.029.242.658.210	28.439.272.956.934
số lời giải	1	0	0	2	10	4	40	92	352	724	2.680	14.200	73.712	365.596	2.279.184	..	24.233.937.684.440	227.514.171.973.73

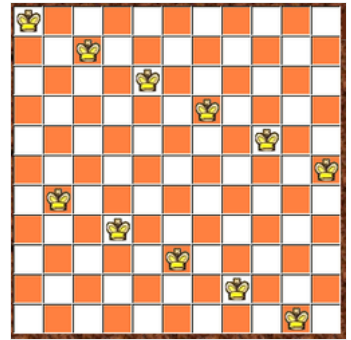
Lưu ý rằng bài toán với 6 quân hậu có ít lời giải hơn bài toán với 5 quân hậu. Hiện nay chưa có công thức về số lượng chính xác lời giải.

## Giải thuật đệ quy và quay lui tìm kiếm tất cả các lời giải

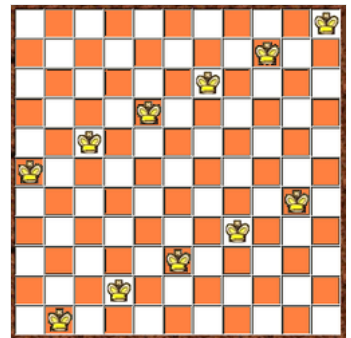
Trong giải thuật này, mỗi lời giải được ký hiệu bằng một mảng **solution**[1..n], trong đó **solution**[i] = j là cột mà quân hậu ở hàng thứ i đứng. Theo tính chất số học của các ô trên bàn cờ n x n, các ô trên các đường chéo cộng chứa ô (i, j) đều có tổng chỉ số hàng với chỉ số cột bằng i+j. Tổng này nhận các giá trị từ 2 đến 2n nên ta đánh số các đường chéo này từ 1 đến 2n-1. Như vậy các ô trên đường chéo cộng thứ nhất có tổng chỉ số dòng và cột là 2, các ô trên đường chéo thứ k có tổng ấy là k+1. Ta dùng một mảng Boolean **Ok\_plus**[1..2n-1] để ký hiệu trạng thái đã có quân hậu nào trên đường chéo cộng thứ k chưa, nghĩa là **Ok\_plus**[k]=True nếu đã có một quân hậu đứng chiếm giữ đường chéo cộng thứ k. Tương tự, các ô trên một đường chéo trừ có hiệu như nhau. Hiệu này nhận giá trị từ 1-n đến n-1. Đánh số từ 1 đến 2n-1 từ đường chéo có hiệu chỉ số dòng trừ chỉ số cột là 1-n đến n đường chéo có hiệu ấy bằng n-1. Khi đó đường chéo trừ thứ k có hiệu chỉ số dòng trừ chỉ số cột là k-n. Ta cũng dùng mảng **ok\_minus**[1..2n-1] để chỉ trạng thái của các đường chéo này.

Giải thuật này cố gắng đặt quân hậu ở dòng thứ i vào cột nào đó, bắt đầu từ dòng thứ nhất (luôn có thể đặt được). Nếu ở dòng thứ i ta đặt quân hậu vào cột thứ j, thì nó không chèn tất cả các ô trong cột thứ j, đường chéo cộng thứ i+j-1, đường chéo trừ thứ i-j+n. Nếu u có thể đặt được quân hậu ở dòng i và i = n ta có một lời giải. Nếu u đặt được và i < n ta tiếp tục cố gắng đặt quân hậu tiếp theo vào dòng thứ i+1. Nếu u không đặt được, ta quay lại nhấc quân hậu ở dòng thứ i-1 và tìm phương án tiếp theo của dòng thứ i-1.

- Nhận xét: trong hai lời giải ở hình bên các vị trí của quân hậu trên bàn cờ đứng theo vị trí nước đi của quân ngựa



Lời giải thứ nhất của bài toán 11 hậu khi tìm bằng giải thuật đệ quy và quay lui trong mục này. Đối xứng với lời giải bên dưới.



Lời giải thứ 2680 của bài toán 11 hậu khi tìm bằng giải thuật đệ quy và quay lui trong mục này. Đối xứng với lời giải thứ nhất.

### Mã giả

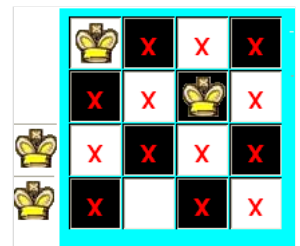
```
procedure Try_row(i)
  for j = 1 to n do
    if not ok_row(i) and not ok_col(j) and not ok_plus(i+j-1) and not ok_minus(i-j+n) then
      solution(i) = j
      ok_col(j) = true
      ok_plus(i + j - 1) = true
      ok_minus(i - j + n) = true
      if i < n then
        try_row(i + 1)
      else print_solution()
  ok_row(i) = false
  ok_col(j) = false
  ok_plus(i + j - 1) = false
  ok_minus(i - j + n) = false
```

Thủ tục tìm tất cả các lời giải của bài toán n hậu chỉ bao gồm một lời gọi Try\_row(1):

```
procedure n_queen(n);
  call Try_row(1);
```

### Cây tìm kiếm trong giải thuật

Ta minh họa quá trình tìm kiếm lời giải cho bài toán n hậu với n = 4 trong hình bên. Ở trạng thái xuất phát, trên dòng 1 có 4 lựa chọn cho quân hậu: quân hậu thứ nhất có thể đứng ở các cột 1, 2, 3, 4. Nếu u lựa chọn ô (1, 1), ở dòng thứ hai chỉ còn hai lựa chọn là cột 3 và cột 4. Nếu u lựa chọn cột 3, trên dòng thứ 3 sẽ không còn ô nào không bị khống chế (ô (3, 1) và (3, 3) bị khống chế bởi (1, 1), ô (2, 3) và (3, 4) bị khống chế bởi (2, 3). Ta loại bỏ phương án chọn ô (2, 3) này và xét tiếp phương án chọn ô (2, 4). Khi lựa chọn ô (2, 4) ta cũng chỉ đặt thêm được một quân hậu ở dòng thứ ba. Dòng thứ tư lại không thể đặt bất kỳ quân hậu nào. Do đó ta lùi lại dòng thứ nhất, xét khả năng tiếp theo (1, 2), ta lần lượt được dãy các ô (1, 2), (2, 4), (3, 1), (4, 3). Tiếp tục với ô (1, 3), (1, 4). Chỉ có hai đường đi từ gốc tới lá với độ dài 4 nên bài toán 4 hậu chỉ có 2 lời giải thể hiện trên cây bằng các đường đi màu xanh lục.



Cố gắng không thành công.

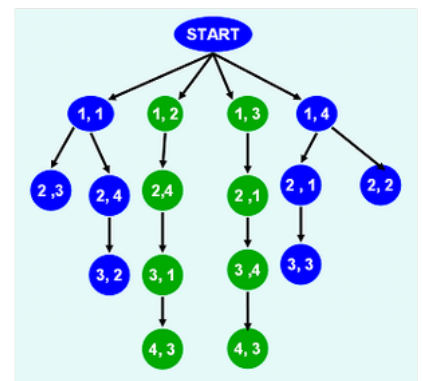
### Xem thêm

- Bài toán mã đi tuần

### Tham khảo

### Liên kết ngoài

- An Applet simulating the random-greedy solution for the n-queen problem (<http://firefang.net/english/n-queens>) Lưu trữ (<https://web.archive.org/web/20071006032830/http://firefang.net/english/n-queens>) ngày 6 tháng 10 năm 2007 tại Wayback Machine
- MathWorld article (<http://mathworld.wolfram.com/QueensProblem.html>)
- Solutions to the 8-Queens Problem (<http://bridges.canterbury.ac.nz/features/eight.html>)
- Walter Koster's N-Queens Page (<http://www.liacs.nl/home/kosters/nqueens.html>) Lưu trữ (<https://web.archive.org/web/20061014001400/http://www.liacs.nl/home/kosters/nqueens.html>) ngày 14 tháng 10 năm 2006 tại Wayback Machine
- Durango Bill's N-Queens Page ([http://www.durangobill.com/N\\_Queens.html](http://www.durangobill.com/N_Queens.html))
- On-line Guide to Constraint Programming (<http://kti.ms.mff.cuni.cz/~bartak/constraints/index.html>)
- n-Queens in C++; Implementation & analysis of several heuristics to speed up solving the n-queens problem ([http://www.rodod.nl/nqueens\\_in\\_c++.pdf](http://www.rodod.nl/nqueens_in_c++.pdf)) Lưu trữ ([https://web.archive.org/web/20070928103041/http://www.rodod.nl/nqueens\\_in\\_c++.pdf](https://web.archive.org/web/20070928103041/http://www.rodod.nl/nqueens_in_c++.pdf)) ngày 28 tháng 9 năm 2007 tại Wayback



Cây tìm kiếm lời giải với n=4.

Lấy từ "[https://vi.wikipedia.org/w/index.php?title=Bài\\_toán\\_tám\\_quần\\_hậu&oldid=69173593](https://vi.wikipedia.org/w/index.php?title=Bài_toán_tám_quần_hậu&oldid=69173593)"