算法 1: 回溯法求解运动员最佳配对(添加剪枝)

```
输人: 男运动员优势矩阵 P,女运动员优势矩阵 Q,男女运动员数量 n
  输出: 最佳配对及其最大竞赛优势和
1 r \leftarrow [-1 \cdots -1]// 初始化状态数组,表示女运动员是否已被配对
2 maxSum \leftarrow 0;
3 maxPairing ← [-1 ··· - 1]// 存储最佳配对
4 调用 backTrack(P, Q, r, 0, 0, maxSum, maxPairing);
5 return maxSum, maxPairing;
6 Function backTrack(P, Q, r, i, sum, maxSum, maxPairing):
     // 所有男运动员均已配对
     if i = n then
7
        if sum > maxSum then
 8
            更新 maxSum \leftarrow sum;
            更新 maxPairing \leftarrow r;
10
        end
11
        return;
12
13
      计算当前未配对运动员的配对上界 upperBound \leftarrow computeUpperBound(P, Q, r, i, n);
14
     if sum + upperBound \leq maxSum then
        return // 剪枝
16
     end
17
     for 每个女运动员 j = 0 到 n - 1 do
18
        if 女运动员 j 未被分配, 即 r[j] = -1 then
19
            r[j] ← i // 标记女运动员 j 已分配给男运动员 i;
20
            sum \leftarrow sum + P[i][j] \times Q[j][i] // 更新当前总和;
21
            调用 backTrack(P, Q, r, i + 1, sum, maxSum, maxPairing);
22
            sum \leftarrow sum - P[i][j] \times Q[j][i] // 回溯时恢复总和;
23
           r[j] ← -1 // 取消女运动员 j 的分配;
24
        end
25
     end
26
27 end
28 Function computeUpperBound(P, Q, r, i, n):
     upperBound \leftarrow 0;
29
     for 每个未配对的男运动员 k = i 到 n - 1 do
30
        \max Advantage \leftarrow 0;
31
        for 每个女运动员 j=0 到 n-1 do
32
            if r[j] = -1 then
33
               \max Advantage \leftarrow \max(\max Advantage, P[k][j] \times Q[j][k]);
            end
35
36
        upperBound \leftarrow upperBound + maxAdvantage;
37
38
     return upperBound;
40 end
```