

棋盘覆盖问题算法分析

设 $T(k)$ 是算法 ChessBoard 覆盖一个 $2^k \times 2^k$ 棋盘所需时间，从算法的划分策略可知， $T(k)$ 满足如下递推式：

$T(k) = 1$ 当 $k=0$ 时

$T(k) = 4T(k-1)$ 当 $k>0$ 时

解此递推式可得 $T(k) = O(4^k)$ 。