

Kungl. Tekniska Högskolan  
NADA

# Symmetrireducering av slutspelsdatabas i Schack

(Symmetrical reduced tablebases in chess)

Vårterminen 2004  
Författare: Jonas Forsslund  
E-post: jof02@kth.se  
Kursledare: Dmitry Kozlov

## Innehåll

<b>1</b>	<b>Problemformulering</b>	<b>3</b>
<b>2</b>	<b>Introduktion slutspelsdatabaser</b>	<b>3</b>
<b>3</b>	<b>Problemanalys</b>	<b>3</b>
<b>4</b>	<b>Symmetrioperationer</b>	<b>4</b>
<b>5</b>	<b>Antalet inekvivalenta ställningar</b>	<b>4</b>
5.1	Antal ställningar och inekvivalenser Kung-Kung . . . . .	5
5.2	Antal inekvivalenser Kung-Kung med Torn . . . . .	6
5.3	Antal inekvivalenser Kung-Kung med två Springare (eller två Torn) . . . . .	6
5.4	Antal inekvivalenser Kung-Kung med Springare och Torn . . .	6
5.5	Antal inekvivalenser Kung-Kung med Bonde . . . . .	7
<b>6</b>	<b>Praktisk implementering</b>	<b>7</b>
<b>7</b>	<b>Slutsats</b>	<b>7</b>
<b>8</b>	<b>Källor</b>	<b>8</b>

## 1 Problemformulering

En slutspelsdatabas för schack är en mängd av samtliga ställningar som kan uppkomma med givna pjäser. Ett exempel är Kung och Torn mot Kung. En schackspelare är väl medveten om att det inte spelar någon roll vilken kant hon driver motståndarens kung mot (det är endast möjligt att sätta matt på en kant med de givna pjäserna). Det torde finnas upprepningar av, positionellt sett, samma ställning på schackbrädet. Om det stämmer skulle det möjligen kunna reducera antalet ställningar som behöver lagras i databasen. Hur ser sådana ställningar ut, hur många finns det och hur kan man utnyttja situationen praktiskt? Vi ska se att likvärdiga ställningar kan fås genom symmetriska operationer på brädet, och att antalet ställningar kan reduceras till runt  $1/8$  av totala antalet kombinationer.

## 2 Introduktion slutspelsdatabaser

Slutspel kallas den fas i ett schackparti då det bara är ett fåtal pjäser kvar på brädet. Vissa ställningar är triviala för ena spelaren att vinna, exempelvis då denna har dam och kung medan motståndaren endast har en kung. Andra ställningar är välkända remier, där ingen kan vinna vid korrekt spel av båda, som dam och kung mot torn och kung. Med andra kombinationer av pjäser kan det vara av stor betydelse hur ställningen ser ut, avståndet mellan kungarna och dylikt. En ställning kan dock aldrig vara annat än vinst för svart, vinst för vit eller remi. Ett sätt att bevisa vilket som är fallet för en given ställning är med hjälp av en slutspelsdatabas. I en slutspelsdatabas lagras samtliga ställningar med de givna pjäserna, tillsammans med en indikering om antingen forcerad matt inom ett visst antal drag, eller remi. Databasen skapas med utgångspunkt i de ställningar som är schack matt och hittar därefter tidigare möjliga ställningar rekursivt tills samtliga giltiga ställningar är inlagda. I dagsläget finns kompletta databaser med upp till fem pjäser. De större tar hundratals megabyte trots hård komprimering.

## 3 Problemanalys

Ett schackbräde består av  $8 \times 8$  fält där vi kan ställa olika pjäser med olika egenskaper. Förutom bönderna följer ingen pjäs någon speciell riktning på brädet. Vi kommer tills vidare betrakta ställningar utan bönder. Vi kan föreställa oss två schackspelare som sitter hukade över ett slutspel. Vi går fram, ursäktar oss, och roterar hela brädet ett kvarts varv. Ingen pjäs har bytt fält så spelarna kan lugnt fortsätta partiet. Vi kan fortsätta störa spelarna så brädet blir roterat ett halvt eller tre kvarts varv. De båda spelarna kanske muttrar lite, men kan ändå fortsätta. Nästa dag ber vi våra två vänner spela på ett dubbelsidigt bräde. Under varje pjäs limmar vi en magnet och under

brädet placerar vi en likadan pjäs. När en pjäs flyttas kommer automatiskt samma pjäs under brädet flyttas. När de spelar som bäst går vi fram och helt sonika vänder på brädet. Liksom när vi roterade brädet har vi inte rubbat någon pjäs, så de kan fortsätta. En stund senare går vi fram och roterar det uppochnedvända brädet ett kvarts varv. Vi inser att vi även kan rotera det uppochnedvända brädet ett eller flera kvartsvarv utan att det påverkar partiet. Alla ställningar vi kan få fram genom dessa operationer, utan att rubba någon pjäs, kallar vi ekvivalenta.

## 4 Symmetrioperationer

Vi har två funktioner  $\sigma$ , och  $\tau$  sådana att  $\sigma$  roterar brädet ett kvarts varv medsols och  $\tau$  vänder det i  $y$ -axeln.  $\sigma(x, y) = (7 - y, x)$ ,  $\tau(x, y) = (7 - x, y)$ . Alla möjliga ställningar kallar vi identitetsställningen. Följande åtta symmetrier kan åstadkommas genom kombinationer av de två funktionerna  $\sigma$  och  $\tau$ :

(1)	Identitetsställningen	1	$(x, y) = (x, y)$
(2)	Brädet roterat $90^\circ$	$\sigma$	$(x, y) = (7 - y, x)$
(3)	Brädet roterat $180^\circ$	$\sigma^2$	$(x, y) = (7 - x, 7 - y)$
(4)	Brädet roterat $270^\circ$	$\sigma^3$	$(x, y) = (y, 7 - x)$
(5)	Brädet vänt	$\tau$	$(x, y) = (7 - x, y)$
(6)	Brädet vänt och roterat $90^\circ$	$\tau\sigma$	$(x, y) = (y, x)$
(7)	Brädet vänt och roterat $180^\circ$	$\tau\sigma^2$	$(x, y) = (x, 7 - y)$
(8)	Brädet vänt och roterat $270^\circ$	$\tau\sigma^3$	$(x, y) = (7 - y, 7 - x)$

En godtycklig ställning kan alltså hittas med någon av ovanstående funktioner i en reducerad databas av samtliga inekvivalenta giltiga ställningar. Det vill säga, har vi en databas med samtliga giltiga ställningar kan vi ta bort alla onödiga ställningar som ändå kan fås genom någon av ovanstående operationer. Operationerna kallar vi symmetrioperationer då de bibehåller pjäsernas symmetri.

## 5 Antalet inekvivalenta ställningar

Vi numrerar vårt schackbrädes axlar a-h och 1-8, och kallar vit kung K, vit torn T, svart kung k och observerar följande:

- |     |               |     |               |
|-----|---------------|-----|---------------|
| (1) | ka1, Tb2, Kb3 | (2) | ka1, Tb2, Kc2 |
| (3) | ka8, Tb7, Kb6 | (4) | ka8, Tb7, Kc7 |
| (5) | kh8, Tg7, Kg6 | (6) | kh8, Tg7, Kf7 |
| (7) | kh1, Tg2, Kg3 | (8) | kh1, Tg2, Kf2 |

Är alla ekvivalenta med varandra. Står däremot pjäserna på samma diagonal har vi endast fyra olika ekvivalenta ställningar:

- (1) ka1, Tb2, Kc3    (2) ka8, Tb7, Kc6  
 (3) kh8, Tg7, Kf6    (4) kh1, Tg2, Kf3

Två ställningar i samma slutspel kan med andra ord ha olika många ekvivalenser. Därmed går det inte att direkt dividera totala antalet ställningar med antalet symmetrioperationer. Vi har en mängd av alla ställningar, kallad  $X$ . En ställning i  $X$  betecknar vi  $x$ . Gruppen med de åtta symmetrioperationerna betecknar vi  $G$ . Varje symmetrioperation kan allmänt betecknas  $g = g(x)$  då de tar en ställning från  $X$  och transformerar den till en annan. För varje  $g \in G$  definierar vi en mängd  $F$  som innehåller alla ställningar i  $X$  sådana att  $g(x)$  ger exakt samma ställning. I diskret matematik har vi ett teorem som säger att antalet inekvivalenta ställningar i  $X$  är lika med medelstorleken av alla  $F$ .

### 5.1 Antal ställningar och inekvivalenser Kung-Kung

På hur många giltiga sätt kan vi placera ut två kungar på ett schackbräde? Alla ställningar där kungarna inte står i direkt kontakt med varandra är giltiga. Man får nämligen inte ställa sin kung i slag, och står kungarna bredvid varandra måste någon ha utfört detta ogiltiga drag. Vi observerar att en ensam kung kan placeras antingen i ett hörn, på en kant eller ute på brädet, och täcker därmed 4, 6 respektive 9 fält.

4	Kung i hörn	60 fält för den andra kungen	240
24	Kung på kant ej i hörn	58 fält för den andra kungen	1 392
36	Kung ej på kant	55 fält för den andra kungen	1 980
64	Totalt antal kombinationer		3 612

$F$  är alla ställningar där vi får samma ställning efter operationen som innan. Storleken av  $F$  betecknas  $|F|$ . För identitetsfunktionen har vi alltså 3612 ställningar som uppfyller detta. Brädet roteras  $90^\circ$ . Vi kommer aldrig att ha mer än en kung av en färg, och den kungen kan aldrig placeras så den står kvar efter rotation.  $F$  är här 0. Samma gäller rotation  $180^\circ$  och  $270^\circ$ . Vänder vi brädet ser vi att inte heller här kan vi förmå kungen att stå kvar.

Däremot när vi vänder och roterar brädet. Operationen kallas även diagonalreflektion från hörn a1 till a8. Här kan vi faktiskt ställa kungarna så de inte påverkas av operationen, nämligen på själva spegeln i den nämnda diagonalen. Antalet sätt att placera kungarna på här, så de ej står bredvid varandra är 6 om ena kungen står i hörnet och 5 annars, vilket ger  $2 \cdot 6 + 6 \cdot 5 = 42$ .  $|F| = 42$ .

Vänt och roterat  $180^\circ$  är liksom vändning i  $y$ -axeln som att vända i  $x$ -axeln. Ingen kung kan stå kvar. Den sista, vänt och roterat  $270^\circ$ , är också diagonalreflektion men istället i diagonalen h1-a8.  $|F| = 42$ .

	OPERATION $g$	STORELEKEN AV $F$ $ F(g) $
(1)	Identitetsställningen	$ F(1)  = 3612$
(2)	Rotera $90^\circ$	$ F(\sigma)  = 0$
(3)	Rotera $180^\circ$	$ F(\sigma^2)  = 0$
(4)	Rotera $270^\circ$	$ F(\sigma^3)  = 0$
(5)	Vänd	$ F(\tau)  = 0$
(6)	Vänd och rotera $90^\circ$	$ F(\tau\sigma)  = 42$
(7)	Vänd och rotera $180^\circ$	$ F(\tau\sigma^2)  = 0$
(8)	Vänd och rotera $270^\circ$	$ F(\tau\sigma^3)  = 42$

Medeltalet för alla  $|F|$  är alltså:

$$1/8(3612 + 42 + 42) = 462 \text{ inekvivalenta ställningar.}$$

## 5.2 Antal inekvivalenser Kung-Kung med Torn

Vi undersöker vad som händer när vi tillsätter ett torn. Vi utgår från att spelaren som bara har en kung är vid draget. Detta för att undvika de ogiltiga ställningarna där kungen är hotad utan att vara vid draget. Liksom för bara två kungar är det bara vid diagonalreflektion som vi har fler än 0 ställningar som inte påverkas av symmetrioperationer. När kungarna står på diagonalen har vi 6 lediga fält för tornet. I identitetsställningen har vi 62 lediga fält. Således är antalet inekvivalenta ställningar:

$$1/8(3612 \cdot 62 + 42 \cdot 6 + 42 \cdot 6) = 28056$$

## 5.3 Antal inekvivalenser Kung-Kung med två Springare (eller två Torn)

Om vi utökar med två springare måste vi ta hänsyn till att dessa kan byta plats, och att vid diagonalreflektion kan de placeras utanför själva diagonalen. Identitetsställningen kan springarna placeras på  $(62 \cdot 61)/2$  per kungsställning. Vid diagonalreflektion har vi  $(6 \cdot 5)/2 = 15$  sätt att placera de båda springarna på de 6 lediga fälten på diagonalen. Men vi kan även placera en springare på vardera sida om diagonalen. För varje fält finns precis en på andra sidan som uppfyller reflektionen, och vi har 28 sådana fält. Dock, är ingen ställning där båda springarna hotar kungen giltig, och totalt finns det 112 sådana ställningar när springarna står symmetriskt på var sin sida om diagonalen. Efter avdrag av dessa har vi på diagonalen  $42 \cdot 15 + 42 \cdot 28 - 112 = 1694$  och antalet inekvivalenta ställningar:

$$1/8(3612 \cdot (62 \cdot 61)/2 + 1694 + 1694) = 854210$$

## 5.4 Antal inekvivalenser Kung-Kung med Springare och Torn

Med två olika pjäser utöver kungen kan de inte byta plats och därför kan vi som vanligt beräkna antalet inekvivalenta ställningar till:

$$1/8(3612 \cdot 62 \cdot 61 + 42 \cdot 62 \cdot 61 + 42 \cdot 62 \cdot 61) = 1747284$$

## 5.5 Antal inekvivalenser Kung-Kung med Bonde

Hittills har vi bara tittat på ställningar utan bönder. Bonden skiljer sig från övriga pjäser då den bara går i en riktning, framåt. Roterar vi brädet ett kvartsvarv har vi ändrat bondens genskap, då den kommer gå åt sidan. Vändning av brädet i y-axeln påverkar inte, så vi har fortfarande den möjligheten. Antalet symmetrioperationer är två, identiteten och vändning i y-axeln. Enligt reglerna förvandlas en bonde som når sista raden, och då den inte kan backa kan en bonde aldrig stå på den första. Som mest kan vi placera en bonde på  $6 \cdot 8 = 48$  fält. Vi får:

$$1/2(3612 \cdot 48) = 86688$$

## 6 Praktisk implementering

Säg att vi redan har skapat en databas med samtliga giltiga ställningar med Kung + Torn mot Kung. Vi har enligt tidigare beräkningar  $3612 \cdot 62 = 223944$  sådana ställningar. Nu går vi igenom dessa och för varje ställning tar bort vi bort alla ekvivalenser, det vill säga de ställningar som fås genom symmetrioperationerna. För varje mängd ekvivalenta ställningar har vi endast kvar en. Databasens storlek är nu 28 056, närmare en  $1/8$  av ursprungs-databasen.

För att hitta en given ställning i den reducerade databasen, kan vi behöva söka igenom den som mest åtta gånger, en gång för varje symmetrioperation. Den totala tiden för att söka igenom en  $1/8$  databas 8 gånger, är samma tid som söka igenom ursprungs-databasen så reduceringen medför ingen tidsförlust.

## 7 Slutsats

Vi har visat att det går att utnyttja tydliga samband mellan olika ställningar i schack och kraftigt reducera utrymmet som krävs för att kunna värdera en ställning entydigt. För att möjliggöra detta har vi studerat brädets symmetriska egenskaper och tagit hjälp av kända teorem i diskret matematik.

Tillämpningen i det här fallet baseras på kunskaper om automorfier på en graf. Vårt schackbräde kan direkt ersättas med en kvadratisk figur, fyra punkter sammanbundna med fyra kanter. En sådan figur kallas graf, och dess hörn numreras vi 1,2,3,4 medsols med 1 i övre vänstra hörnet. Så länge vi inte har bönder på brädet kan vi tillsätta en punkt (ett hörn) för varje pjäs som direkt har en relation till de fyra ursprungshörnen. En bonde kan betraktas som en punkt (5) kopplad till hörn 1 och 2 alternativt 3 och 4.

En automorfi är en permutation (omnummering) som bibehåller relationen mellan hörnen vi redan har. Är två hörn förenade med en kant ska de så förbli. I fallet med bonden kan vi byta plats på 1 och 2, om vi samtidigt byter plats på 3 och 4. Alla kanter bibehålls. Inga andra automorfier finns.

I fallet utan bönder är en pjäs kopplad till alla hörn och därmed kommer alla automorfier som finns på kvadraten gälla hela grafen inklusive pjäser. För en sådan graf har vi permutationerna, skrivna så att den förstnämnda flyttar till nästa, den sista med den första inom samma parentes,  $(1234)$ ,  $(13)(24)$ ,  $(1432)$ ,  $(24)$ ,  $(13)$ ,  $(12)(34)$  och  $(14)(23)$ . Inga andra permutationer finns, då relationen mellan två hörn som tidigare fanns skulle brytas.

Genom ytterligare studier av grafer som representerar schackställningar kan vi möjligen hitta andra samband att utnyttja. För den schacktekniskt intresserade studenten rekommenderas fördjupningar inom diskret matematik.

## 8 Källor

Biggs, Norman L Discrete Mathematics", Oxford university press