BEST PROBLEMS

Rassegna dei migliori problemi

diretta da Antonio Garofalo

Anno XIV - n. 53 1°/2010 - January

Hanno collaborato a questo numero:

in redazione - C. J. Feather, G. J. Perrone, V. Rallo, Mr. Veneziano; altri collaboratori - Viktor Zaitsev, Mario Parrinello

In prima pagina potete ammirare un altro splendido 1° Premio del nostro Guida e l'annuncio di un nuovo concorso mondiale, deciso nel recente convegno a Rio de Janeiro. Finalmente ritorna la rubrica con le affermazioni italiane più recenti. Pezzo forte di BP53 è un articolo di Mario Parrinello che ci illustra da par suo due problemi fairy ed una Proof Game di due Grandi Maestri della composizione. A seguire la biografia di colui che era una "giovane promessa", ormai ampiamente mantenuta: Daniele Giacobbe. Diamo infine il benvenuto ai nuovi partecipanti ai concorsi di BP (welcome): Noel Junio, Mirko Degenkolbe, Frank Richter, Stanislav Vokal, Gunter Jordan. Eventuali e graditi commenti dei solutori saranno pubblicati sul prossimo fascicolo.

Marco Guida, The Problemist 2008, 1° Premio



≠2 - Vedere "Affermazioni italiane" (See "Italian award winners")

FIDE World Cup of Composition 2010

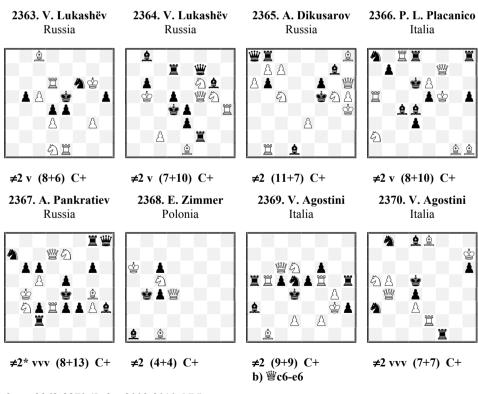
The International Chess Federation (FIDE), within the framework of its special Chess Composition project, is organising the first FIDE World Cup of Composition (FIDE-WCC) in 2010, a competition for the composition of problems and endgames in the following sections:

2≠, Judge: Vasil Markovtsy (Ukraine); 3≠, Judge: Yakov Vladimirov (Russia); n≠, Judge: Yuri Gordian (Ukraine); Endgames, Judge: Oleg Pervakov (Russia); H≠, Judge: Chris Feather (England); S≠, Judge: Zivko Janevski (Macedonia); Fairies, Judge: Eric Huber (Romania); Retros, Judge: Andrey Kornilov (Russia). In each section, only one composition from each author can be accepted (no joint compositions). There is a free choice of theme in all sections, and any number of moves is acceptable in the H≠ and S≠ sections. In the fairies section only problems which it is possible to check with the Alybadix or Popeye programs are admissible. Every author should state the name of the computer program with which his composition has been tested.

The Director of the FIDE-WCC competition is IGM Petko Petkov (FIDE international judge), who will not participate as author or judge.

Every author should send his composition - by E-mail only, but including the composer's postal address - to the Director P. A. Petkov: **ppetkow@mail.orbitel.bg**. The closing date is 01/03/2010. The Director will send all compositions to the judges on standardised anonymous diagrams by 01/04/2010. Every judge should make his award by 01/07/2010. The final results will be published on the Internet by 01/09/2010. In each section cups, prizes, honourable mentions and commendations will be awarded, as well as certificates signed by the FIDE President Mr. Kirsan Ilyumzhinov. All participants will receive the final results booklet.

Inediti



≠2 - n. 2363-2370 (Judge 2009-2010: NN).

2371. V. Agostini Italia

2372. E. Petite Spagna

2373. V. Barsukov Russia

2374. I. Borisenko. V. I. Shevchenko & A. Melnichuk

Ucraina/Ucraina/Russia



ģ 5





≠3 v (8+8) C+

2375. J. Carf Francia

≠3 (7+9) C+

2376. P. Tritten

≠3 vv (7+4) C+

Russia

2377. A. Dikusarov

≠3 v... (3+4) C+ 2378. P. L. Placanico

Italia

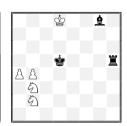




Francia







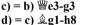
H≠2 (3+4) C+ 2 sol.

H≠2 (4+11) C+ 3 sol.

H≠2 (8+6) C+ b) \(\delta\)d1-e4

c) = b) ₩e3-g3

H≠2 (5+3) C+ 2 sol.



2379, J. Carf Francia

2380. A. Pankratiev & M. Gershinsky Russia/Ucraina

2381. A. Pankratiev Russia

2382, J. Pitkanen Finlandia









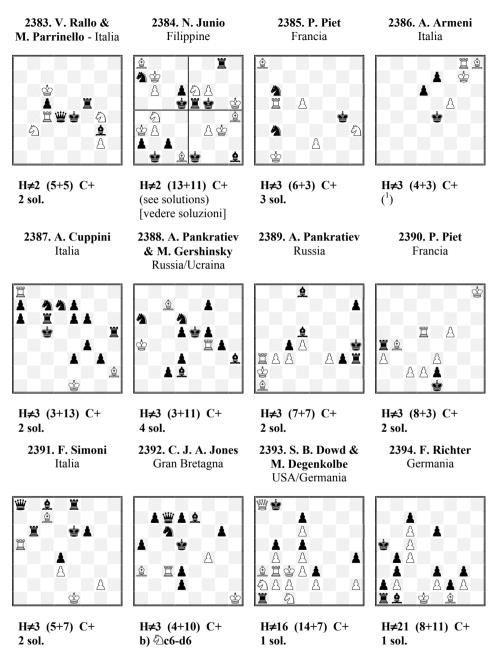
H≠2 (3+9) C+ 2 sol.

H≠2 (6+7) C+ b) **å**d3-e3

H≠2 (6+16) C+ 2 sol. b) 2 e2

H≠2 (9+11) C+ 6 sol.

≠3, n. 2371-2374 (Judge 2010-2011: Antonio Garofalo). $H \neq 2$, H = 2 - n, 2375-2384 (Judge 2010-2011: NN).



H≠3/n, H=3/n - n. 2385-2394 (Judge 2010-2011: NN).

(1) Many twins, see solutions. [Multi-gemellare, vedere soluzioni.]

2395, E. Petite 2396, E. Petite 2397, S. Vokal 2398, V. A. Kirillov Slovacchia & B. Maslov - Russia Spagna Spagna **†** AA w Ï II II A S≠2 (10+13) C+ S≠2 (11+9) C+ S#3 (13+10) C+ S≠3 (13+9) C+ 2399, P. Tritten 2400. J. Pitkanen 2401. G. Jordan 2402, Z. Laborezi Finlandia Francia Germania Ungheria Q 5) Serie H=25 (6+3) C+ H≠2 (5+5) C+ H ≠ 3,5 (2+1) C+ S≠16 (5+7) C+ Minimum Anticirce Sentinels Black must to do 1 sol. 2 sol. b) -åg5 check - 1 sol. 2403. J. Stun 2404. J. Stun 2405, J. Stun 2406. A. Cistjakov Slovacchia Slovacchia Slovacchia Lettonia <u>Q</u> 灬 I 5 <u> 2</u> 2 A HS==6 (2+3) C+ H≠3 (6+3) C+ HS=2,5 (4+4) C+ Serie H=24 (6+8) (2) - Köko 3 sol. 4 sol. 1 sol. (b5, e5 Grasshoppers, Madrasi Rex inclusiv Provocateurs royal pieces)

Sm≠2/3 n. 2395-2398 (Judge 2009-2010: Sven Trommler).

Fairies n. 2399-2410 (Judge 2010-2011: NN).

(2) Many twins, see solutions. [Multi-gemellare, vedere soluzioni.]

2407. S. B. Dowd USA - Dedicated to Stefano Spinelli.

2408. M. Crucioli Italia

Russia

2409. A. Styopochkin 2410. A. Styopochkin Russia



S≠7 (3+4) C+ Maximum



H≠2 (7+10) C+ 1 sol. Anticirce



S≠10 (2+2) C+ b) &c6-a3 c) \#c1-a4 d) &c6-g8 Maximum, Köko



S≠6* (2+4) C+ b) **å**b2-e2 Maximum, Köko

Note agli inediti

Anticirce: vedere BP50.

Köko: a move is legal only if at least one of the squares adjacent to the arrival square is occupied (i.e. a unit, having moved, must be in contact with another). [Una mossa è legale solo se almeno una delle case adiacenti alla casa di arrivo è occupata da un pezzo, sia amico che nemico.]

Madrasi: units of the same kind other than Kings are paralysed when and for as long as they attack each other. Paralysed units cannot move, capture or give check, their only power being that of causing paralysis. Madrasi RI (rex inclusive): the rule applies to Kings as well, so the two Kings may stand on adjacent squares. [I pezzi dello stesso tipo tranne che i 😩 sono paralizzati quando ognuno di essi può attaccare l'altro. Le unità paralizzate non possono muovere, né catturare, né dare scacco, essendo il loro unico potere quello di paralizzare. Ai Madrasi Rex-Inclusive la regola si applica anche ai 🔄

Provocateurs: a piece can capture only if it is threatened. [Un pezzo può catturare solo se minacciato.1

Royal pieces (Pezzi Reali): nel diagramma 2403 non sono presenti i normali Re, essi sono sostituiti da "Pezzi Reali" che devono prendere matto oppure, come in questo HelpSelfmate, entrambi i pezzi Reali (i 2 Grilli e5/b5) devono finire in stallo.

Soluzioni Inediti

Fascicolo n. 53

Commenti degli autori e del redattore.

2363. (≠2, Viktor Lukashov)

1.\(\bar{\pm}\)f1? [2.\(\bar{\pm}\)f5≠] ma 1...exd3!

1.②e3? [2.ℤe6≠] 1...dxe3 2.d4≠ ma 1...②d7!

1.②c3! [2.ℤe6≠] 1...②d7 2.ℤxe4≠ 1...dxc3 2.d4≠

2364. (≠2, Viktor Lukashov

1. \triangle gxe4? [2. \triangle c3≠] ma 1... Ξ d2! 1. \triangle fxe4! [2. \triangle c3≠]

1... \(\bar{\pi} \) xc2 2. \(\bar{\D} \) d6≠ 1... \(\bar{\B} \) d2 2. \(\bar{\D} \) f3≠ 1... e2 2. \(\bar{\D} \) xf2≠ 1... dxe4 2. \(\bar{\B} \) xe4≠ 1... \(\bar{\B} \) c7 2. \(\bar{\D} \) xf2≠

2365. (≠2, Andreï Dikusarov)

- 1.\(\bar{\pi}\)b5! [2.\(\bar{\pi}\)c~≠]
- 1... \(\delta f8 \) 2.\(\delta xf6 \neq 1 \)...\(fxg5 + 2.\(\delta xg5 \neq 1 \)...\(\delta a4 \) 2.\(\delta xa4 \neq 1 \)...\(\delta b3 \) 2.\(\delta xb3 \neq 1 \)...\(\delta f3 \) 2.\(\delta xb4 \neq 1 \)...\(\delta f3 \) 2.\(\delta xb3 \neq 1 \)...\(\delta f3 \neq 1 \)...\(
- 1... ②e2 2. ②d3≠ 1...bxc5 2. ℤxc5≠ 1... ℤe8 2. ②ce6≠ 1... ℤd8 2. ②d7≠ 1... 灃xa6 2. ②xa6≠
- 1... ∰xb7 2. ②xb7≠ 1... \$\div e5 2. ②ce4≠

2366. (≠2, Pietro L. Placanico)

- 1.\(\dag{\pm}\)xb7? [2.\(\beta\)c6≠] ma 1...\(\dag{\pm}\)b5!
- 1.②c3! [2.②e4≠] 1... @xc3 2. @c5≠ 1... @b5 2.②xb5≠ 1... b5 2. ℤc6≠
- Anti-Somov A1

2367. (≠2. Alexandre Pankratiev)

- 1...g5 2. ∰f5≠ 1...e2 2. ≜xf3≠ 1...bxc5+ 2. ⑤xc5≠
- 1.cxb6? [2.②c5≠] ma 1...≌b2!
- 1. e6? [2. ਫ਼d4≠ 2. c4≠] 1... ਫ਼d8 2. xg6≠ 1... bxc5+ 2. ඕxc5≠ ma 1... ŵb5!
- 1.②f5? [2.ℤxe3≠] 1...gxf5 2.xf5≠ 1...bxc5+ 2.②xc5≠ ma 1...h6!, ℤe2!
- 1.②d5! [2.\(\mathbb{Z}\)xe3≠]
- 1... ≝h6 2. ∅f6≠ 1... ⊑e2 2. ∅xc3≠ 1... cxd5 2. ≝xd5≠ 1... bxc5+ 2. ∅xc5≠ 1... sxd3 2. ∅xc3≠

2368. (≠2, Eligiusz Zimmer)

1. ∰d8! [2. ∰a5≠] 1...c3 2. ∰d4≠ 1... ⇔c3 2. ∰d2≠ 1... ⇔xc5 2. &a3≠

2369. (≠2, Valerio Agostini)

- a) 1.\(\bar{\pm}\bar{b3}!\) [2.\(\bar{\pm}\d3\neq\)]
- 1...c4 (a) 2. $\text{@xc4} \neq$ (A) 1...e4 (b) 2. $\text{@xd5} \neq$ (B) 1... @b4 (c) 2. $\text{@e4} \neq$ (C)
- 1... ②f4 2. ≝e4≠ 1... ②c3 2.dxc3≠ 1. 罩f3? e4!
- 1...c4 (a) 2. $\forall xd5 \neq$ (B) 1...e4 (b) 2. $\forall xe4 \neq$ (C) 1...(xe4) (c) 2.(xe4) (A)
- 1... ②e3 2.fxe3≠ 1... ②f4 2. 豐c4≠ 1. 罩b3? c4!

Un simpatico tentativo "fuori tema": 1. \(\delta\)e4? [2.\(\delta\)xd5≠]

- 1...②c7 2.豐c4≠ 1...②e3 2.fxe3≠ 1...③b4 2.豐c4≠ 1...②f4 2.豐c4≠ 1...②c3 2.豐c4≠ 1...②e7 2.豐c4≠ ma
- 1...∅b6! Interessante cambio di matto sulla difesa 1...∅f4. Lacny (Author).

2370. (≠2, Valerio Agostini)

- 1.�b3? [2.xd4≠ 2.c5≠] A-B
- 1.②b7? [2.豐c5≠ 2.豐d6≠] B-C
- 1.②c4? [2.≝d6≠ 2.ℤe5≠] C-D
- 1... \mathbb{Z} f7+ 2. \mathbb{Q} xf7≠ 1... \mathbb{Q} xc4 2.dxc4≠ ma 1... \mathbb{Q} c7!
- 1.②c6! [2.ℤe5≠ 2.xd4≠] D-A
- 1... \(\bar{\pi} f7 + 2.\delta x f7 \neq 1...\delta f6 2.\delta f7 \neq 1...\delta x c6 2.\delta x c6 \neq 1...\delta c4 2.dx c4 \neq 1...\delta c5 \n

Ciclo di minacce nei tentativi e nella soluzione. Duello tra 🖄 bianco e 💄 nero (Author).

2371. (≠3, Valerio Agostini)

- 1. ∰c6? [2. ∰xd5≠]
- 1...f4 2. ₩xd5+ �e3 3. Дxe2≠ 1...bxc2 2. ₩xd5+ �e3 3. Дd2≠ ma 1... Дxc4!
- 1. ₩b7! [2. ₩xd5≠]
- 1...f4 2.≝xd5+ \$\displace{e}\$e3 3.\displace2≠ 1...dxc4 2.\displace2+ \$\displace2\$xc5 3.\displacef{1}\$f8≠ 2...\$\displaced{e}\$d3 3.\displace2≠
- 1... ②xc4 2. ②xe2+ \$\displace xc5 3. \$\displace f8≠ 2... \$\displace d3 3. \$\displace xb3≠
- 1...bxc2 2. \(\delta\)xd5+ \(\delta\)c3 3. \(\delta\)d2≠ 1...\(\delta\)xc5 2. \(\delta\)f8+ \(\delta\)d4 3. \(\delta\)xa7≠

2372. (≠3, Efren Petite)

- 1.\(\daggerdant\)d7! [2.\(\daggerdant\)e2+ d4 3.\(\daggerdant\)xd4≠]
- 1... \$\dip f6 2.\$\dip c6+ d4 3.\$\dip h6≠ 2...\$\dip e5 3.\$\dip h6≠ 2...\$\dip g6 3.\$\dip e7≠
- 1... \$\delta f4 2. \$\delta h2 + \$\delta e4 3. \$\delta f5 \neq 1... f5 2. \$\delta e6 + d4 3. \$\delta xd4 \neq 1... f5 2. \$\delta e6 + d4 3. \$\delta xd4 \neq 1... f5 2. \$\delta e6 + d4 3. \$\delta xd4 \neq 1... f5 2. \$\delta e6 + d4 3. \$\delta xd4 \neq 1... f5 2. \$\delta e6 + d4 3. \$\delta xd4 \neq 1... f5 2. \$\delta e6 + d4 3. \$\delta xd4 \neq 1... f5 2. \$\delta e6 + d4 3. \$\delta xd4 \neq 1... f5 2. \$\delta e6 + d4 3. \$\delta xd4 \neq 1... f5 2... f5
- 1...f6 2. $\frac{1}{2}$ h2+ $\frac{1}{2}$ e4 3. $\frac{1}{2}$ f5≠ 1... $\frac{1}{2}$ a5 2. $\frac{1}{2}$ c6+ $\frac{1}{2}$ f4 3. $\frac{1}{2}$ e5≠ 1... $\frac{1}{2}$ f3 2. $\frac{1}{2}$ xf3 ecc.

2373. (≠3, Valery Barsukov)

- 1.罩f1? tempo ma 1...g5!
- 1.\(\begin{align}
 \begin{align}
 \begin{alig
- 1.\(\begin{align}
 \begin{align}
 \begin{alig
- 1...hxg4 2.፟∅xg4 [3.e3≠] 1... ⇔e5 2. ∰c7+ ⇔d4 3. ∅c2≠ 2... ⇔f6 3.e5≠

2374. (≠3, Ivan Borisenko, Vitaly Ivanovich Shevchenko & Alexandre Melnichuk)

- 1.\(\begin{align}
 \begin{align}
 \begin{alig
- 1.\(\bar{a}8\)? [2.\(\bar{a}a\)3 + \(\phid4\)3.\(\bar{a}c3\)≠] 1...\(\phif\)5 2.\(\bar{a}a\)2 [3.\(\bar{a}e2\)≠] g2 3.\(\bar{a}f\)5 2.\(\bar{a}e3\)3.\(\bar{a}e3\)≠ ma 1...d4!
- 1.\(\bar{L}\)h4? tempo 1...g2 2.\(\bar{L}\)h3+ \(\dright\)d4 3.\(\bar{W}\)c3≠ 1...d4 2.\(\bar{L}\)xe4+ \(\dright\)f3 3.\(\bar{W}\)e2≠
- 1... \$\displaysquare f3 2. \$\displaysquare d2 [3. \$\overline{\pi}\$f4≠] g2 3. \$\overline{\pi}\$h3≠ ma 1... \$\displaysquare d4!
- 1.\(\bar{\pm}\)h3? [2.\(\bar{\pm}\)xg3+\(\pm\)d4 3.\(\bar{\pm}\)c3≠] ma 1...\(\ph\)f3! 1.\(\bar{\pm}\)h2? \(\ph\)d4 2.\(\bar{\pm}\)d2+\(\ph\)e3 3.\(\bar{\pm}\)c3≠ 1..gxh2!
- 1.\$\ddots\d
- 1.\(\mathbb{\pi}\)h1! tempo
- 1...g2 2.\(\bar{L}\)h3+\(\dright\)d4 3.\(\bar{L}\)c3≠ 1...d4 2.\(\bar{L}\)e1+\(\dright\)f3 3.\(\bar{L}\)e2≠ 1...\(\dright\)d4 2.\(\dright\)f4 [3.\(\bar{L}\)d1≠]
- 1... �f3 2. ∰d2 [3. ℤf1≠] g2 3. ℤh3≠

2375. (H≠2, Jean Carf)

1. \(\) \(

2376. (H≠2, Pierre Tritten)

1. ②d6 ②c6 2. 罩g5 d4≠ 1. ②g5 d6 2. ②d3 cxd3≠ 1. ②c5 ②d5 2. b4 ②b6≠

2377. (H≠2, Andreï Dikusarov)

- a) 1. ≝xe5 e4 2.g3 ②h3≠ b) 1. ±xe5 ②xg4+ 2. ±d4 &xe3≠
- c) 1.\$\displaysquare 3 \displaysquare f3 2.\$\displaysquare f4 \displaysquare d) 1.\$\displaysquare g5 \displaysquare g6 2.\$\displaysquare h4 \displaysquare f6 \neq 1.\$\displaysquare f6 \displaysquare f6 \displa

2378. (H≠2. Pietro L. Placanico)

1.\$c6 \$\tilde{Q}\$c4 2.\$\tilde{Q}\$d5 \$\tilde{Q}\$ba5≠ 1.\$\tilde{Q}\$d6 \$\tilde{Q}\$d4 2.\$\tilde{Z}\$d5 \$\tilde{Q}\$c4≠

2379. (H≠2, Jean Carf)

1.g2 ②d6 2.g3 ②f3≠ 1.&c6 ②f3+ 2.\deltaf5 ②d6≠

2380. (H≠2, Alexandre Pankratiev & Mikhaïl Gershinsky)

a) 1.dxe2 ∅xd6 2.\$\dot{\pi}xd6 ∅c6≠ b) 1.exd2 ∅xe6 2.\$\dot{\pi}xe6 ∅f6≠

2381. (H≠2, Alexandre Pankratiev)

- a) 1.\$f7 \(\bar{2}\)f3 2.gxf3 \(\bar{2}\)xf3≠ 1.\(\bar{2}\)a3 \(\bar{2}\)d3 2.cxd3 \(\bar{2}\)xd3≠
- b) 1. 2g7 2f4+ 2.gxf4 \$xf4≠ 1.b5 2d4+ 2.cxd4 \$xd4≠

2382. (H≠2. Jorma Pitkanen)

- 1.dxc4 fxg8=∰ 2.c3 ∰a2≠ 1.&xb6 cxd8=∰ 2.&a5 ₩xa5≠
- 1. 2d4 h8= 2. 2xa1 \windth xa1 ≠ 1. 2xb4 f8=\windth 2. 2a3 \windth xa3 ≠
- 1. \(\delta\)d6 fxe8=\(\delta\) 2. \(\delta\)xc7\(\delta\)xc7\(\neq\) 1. cxb5 fxe8=\(\delta\) 2. bxc4 \(\delta\)a4≠

2383. (H≠2, Vito Rallo & Mario Parrinello)

I matti vengono dati su case in precedenza controllate ben 3 volte.

2384. (H≠2. Noel Junio)

Divide the board into 4 quadrants. Theme: in a helpmate in 2, a try fails because white is lacking a move in the course of the play.

- a) Quadrante Nord-Ovest
- 1. ②c8 ---? 2. ②xb6 \$\disp\xb6≠ 1. \$\disp\c5 \text{ bxa7 2. \$\disp\xb6 \$\disp\xb6≠ 1. \$\disp\c5 \text{ bxa7 2. \$\disp\xb6 \$\disp\xb
- b) Quadrante Nord-Est
- 1.\(\bar{\pi}\)f8 ---? 2.\(\bar{\pi}\)xf6 \(\bar{\pi}\)g7≠ 1.\(\bar{\pi}\)g6 f7 2.\(\bar{\pi}\)f6 \(\bar{\pi}\)g7≠
- c) Quadrante Sud-Ovest
- 1.a1=\$/\$\tilde{\Phi} ---? 2.c1=\$\Phi/\delta \delta c2≠ 1.a1=\$\Phi \delta a2 2.c1=\$\Phi \delta c3≠
- d) Quadrante Sud-Est
- 1. \(\hat{\pm} xf3 ---? \) 2. \(\hat{\pm} e2 \) \(\hat{\pm} g2 \neq 1. \(\hat{\pm} g2 \) f4 2. \(\hat{\pm} f1 \) \(\hat{\pm} f3 \neq 1. \)

2385. (H≠3, Pascale Piet)

1. ②d4 d6 2. ②f5 &g2 3. ②h4 \(\bar{\textit{\t 1.②c5 d6 2.②e4 \(\bar{\text{\subset}}\) h5 3.②g3 \(\bar{\text{\subset}}\) f3≠

1. ②xd5 ②g1 2. ②e3 罩g5+ 3. �f4 ②h3≠

2386. (H≠3. Alberto Armeni)

Diagr. 1.d5 \(\beta\)d8 2.d4 \(\beta\)xd4+ 3.\(\dec{\phi}\)e5 \(\dec{\phi}\)g6≠

gem. 1 = \$g7-h7, 1.\$d5 f6 2.\$e6 fxe7 3.\$f7 e8=\$\disp\def{\frac{1}{2}}\$

gem. 2 da 1 = \$h8-g4. 1.\$f4 \$g7 2.\$g5 \$h8+ 3.\$h6 \$g6≠

gem. 3 da 2 = \(\bar{2}\)g8-h3, 1.\(\dig e5\) f6 2.\(\dig xf6\) \(\dig d7\) 3.\(\dig f7\) \(\bar{2}\)f3≠

gem. 4 da 3 = &g4-g7, 1. &d5 f6 2. &e6 \(\bar{2} = 3 + 3. \&f7 \(\bar{2} x = 7 \neq 1 \)

gem. 5 da 4 = \$e7-c1. 1.\$e5 \$e8 2.\$f6 \$\text{\$\text{\$\text{\$\text{\$h}}\$7 3.e5 \$\text{\$\end{}}\$}}\$}}}} } } }}}}}}}

gem. 7 da 6 = \(\bar{\mathbb{L}}\)h3-d5. 1.e5 \(\bar{\mathbb{L}}\)c5 2.\(\dagger\)d4 \(\dagger\)e2 3.e4 \(\dagger\)e3≠

gem. 8 da 7 = \$\dd1-g2, 1.e6 \(\times \text{xd6 } 2.\ddash e5 \ddash f3 \) 3.exf5 \(\ddash f4≠ \)

gem. 9 da 8 = \$f5-h2, 1.e6 \$f1 2.\$f3 \$\textstyle{\textstyle{1}}\textstyle{2}\$d4 3.d5 \$\textstyle{2}\$f4≠

gem. 10 da 9 = \(\bar{2}\)d5-h1, 1.e5 \(\div \)f1 2.\(\div \)f3 \(\bar{2}\)g1 3.e4 \(\bar{2}\)g3≠

gem. 11 da 10 = \$\display2-h5, 1.e5 \displayb2 2.\displayf4 \displayd4 3.e4 \displayf1≠

gem. 12 da 11 = \$h5-c4. 1.e5 \$b4 2.\$d4 \$f4 3.e4 \$d1≠

gem. 13 da 12 = \(\bar{Z}\)h1-d5, 1.\(\dot{\psi}\)f3 \(\bar{Z}\)xd6 2.\(\dot{\psi}\)g4 h3+ 3.\(\dot{\psi}\)h5 \(\bar{Z}\)h6≠

gem. 14 da 13 = \$\darkingcolor{1} c1-c5, 1.\$\darkingtheta f3 \$\darkingtheta d3 2.\$\darking g2 \$\tilde{\mathbb{Z}}g5+ 3.\$\darking f1 \$\tilde{\mathbb{Z}}g1≠\$ gem. 15 da 14 = \(\beta\)d5-a7, 1.\(\disp\)f3 \(\disp\)d4 2.\(\disp\)f2 \(\disp\)d3+ 3.\(\disp\)e1 \(\beta\)a1≠

gem. 16 da 15 = \(\bar{2}a7-f5. \) 1.e5 \(\dangle \) xd6 2.\(\dangle \) e3 \(\bar{2}f2 \) 3.e4 \(\dangle \) c5≠

gem. 17 da 16 = ♣e7-c2. 1.c1= & \(\begin{array}{c} \Begin{array}{c} \Begi

gem. 18 da 17 = \(\bar{2}\)f5-b2, 1.\(\dot{\phi}\)f3 \(\bar{2}\)b1 2.\(\dot{\phi}\)e2 \(\bar{2}\)e1+ 3.\(\dot{\phi}\)d2 \(\dot{\phi}\)b4≠

gem. 19 da 18 = &c5-c1. 1.d5+ &c5 2.&d3 \(\) \

gem. 20 da 19 = + \triangle c4 & \$\displace\$e1, 1.\$\displace\$d4 \$\displace\$e2 2.\$\displace\$xc4 \$\boxed{\B}\$b4+ 3.\$\displace\$c3 \$\displace\$d2≠

gem. 21 da 20 = **≜**c2-a2, 1.a1=\(\beta\) \(\beta\)f2 2.\(\beta\)a5 \(\dec{\phi}\)e2 3.\(\beta\)e5 \(\beta\)f4≠

gem. 22 da 21 = &c1-g1, 1.a1=& \(\bar{\textit{\sigma}}\) f2 2.&e5 \(\delta\)d2 3.\(\delta\)d4 \(\bar{\textit{\sigma}}\)f4≠

gem. 23 da 22 = \$\dip e1-f2, 1.\$\dip d4 \$\bar{\textsub}\$b6 2.\$\dip c5 \$\dip e3 3.a1=\$\bar{\textsub}\$ \$\dip d3≠\$

gem. 24 da 23 = \(\beta\)b2-a1, 1.d5 \(\dec{\phi}\)g3 2.d4 \(\dec{\phi}\)g4 3.d3 \(\beta\)e1≠

gem. 25 da 24 = \triangle h2-d4, 1. \Rightarrow f5 \Rightarrow f3 2. \Rightarrow g5 \triangleq e3+ 3. \Rightarrow h4 Ξ h1≠

gem. 26 da 25 = \(\bar{2}a1-h2, 1.\(\\dighta d3 \) \(\bar{2}h1 \) 2.\(\dighta d2 \) \(\dighta f3 \) 3.\(\dighta e1 \) \(\dighta e3 ≠ \)

gem. 27 da 26 = \$\partial g1-e1 & -\$\partial c4. 1.\$\partial d5 \$\partial e3 2.\$\partial c4 \$\barksquare b2 3.d5 \$\barksquare b4 \neq \text{\$\partial} \text{\$\partial b4 \neq \$\partial c4 \$\partial c4 \text{\$\partial c4 } \text{\$\partial c4 } \neq \te

gem. 28 da 27 = \(\bar{2}\)h2-h1, 1.\(\dagger{2}\)d3 \(\dagger{2}\)c3 2.\(\dagger{2}\)c2 \(\dagger{2}\)e1 3.\(\dagger{2}\)b1 \(\dagger{2}\)d2≠

gem. 29 da 28 = \$\displanture{e}f2-a4, 1.\$\displanture{e}d3 \$\displanture{e}b4 2.\$\displanture{e}c2 \$\overline{\pi}c1+ 3.\$\displanture{e}b2 \$\displanture{e}a3≠\$

gem. 30 da 29 = **≜**a2-d2, 1.d1=\(\boxed{\Pi}\) \(\boxed{\Pi}\)f1 2.\(\boxed{\Pi}\)d3 \(\boxed{\Pi}\)d2 3.d5 \(\boxed{\Pi}\)f4≠

gem. 31 da 30 = &e1-f2, 1. \$\ddots \dots h7 2. \$\ddots c6 \dots a7 3. \$\ddots b6 d5≠

gem. 32 da 31 = \(\dd{2}\)d4-f4, 1.\(\dd{9}\)f5 \(\dd{1}\)h4 2.\(\dd{9}\)g6 f5+ 3.\(\dd{9}\)h6 \(\dd{1}\)f6≠

gem. 33 da 32 = \(\bar{Z}\)h1-d7, 1.d5 f5 2.\(\div \)e5 \(\bar{Z}\)c7 3.\(\div \)d6 \(\div \)g3≠

gem. 34 da 33 = -**≜**d6, 1.d1=\(\bar{\Pi}\) \(\bar{\Pi}\)b5 2.\(\bar{\Pi}\)d6 \(\bar{\Pi}\)e7+ 3.\(\bar{\Pi}\)d5 \(\bar{\Pi}\)e5≠

gem. 35 da 34 = &f2-d4, 1. &f5 \(\) \(\) d8 2. \(\) g6 f5+ 3. \(\) h7 \(\) \(\) h8≠

gem. 36 da 35 = **å**d2-h7, 1.\$\displaystyle{\phi}f5 \boxed{\pm}d5+ 2.\$\displaystyle{\pm}g6 \boxed{\pm}g5+ 3.\$\displaystyle{\pm}h6 \displaystyle{\pm}g7≠

gem. 37 da 36 = \(\bar{2}\)d7-a5. 1.\(\\dighta\)d3 \(\dighta\)b3 2.\(\dighta\)d2 \(\dighta\)c3+ 3.\(\dighta\)c1 \(\bar{2}\)a1≠ gem. 38 da 37 = &d4-b5, 1. \$\dip f5 \quad \textbf{\Z} a7 2. \$\dip g6 \dip d3+ 3. \$\dip h6 \quad \textbf{\Z} xh7≠

gem. 39 da 38 = \(\bar{2}a5-h5 & \&b5-h3, 1.\(\dagger d4 \) \(\bar{2}xh7 2.\(\dagger d5 \) \(\dagger b5 3.\(\dagger d6 \) \(\bar{2}d7 ≠ \)

gem. 40 da 39 = \(\delta f4-c5, \) 1.\(\delta d4 \) \(\bar xh7 \) 2.\(\delta d5 \) \(\delta b4 \) 3.\(\delta c6 \) \(\delta g2 ≠

2387. (H≠3, Alessandro Cuppini)

1. \$\delta b6 \delta g1 2.\$\pi a5 \delta xe3+ 3.\$\delta c5 \$\pi b8≠ 1.\$\delta d6 \delta xg3 2.\$\pi hc5 \delta xf4+ 3.\$\delta e5 \$\pi d8≠\$

2388. (H≠3, Alexandre Pankratiev & Mikhaïl Gershinsky)

1. \(\hat{\text{\ti}\text{\texi}\text{\text{\text{\texi}\text{\text{\text{\text{\text{\text{\text{\text{\text{\tirit}\t

1. åe3 åd8 2. åe4 åb5 3. åd4 åf6≠ 1.c1= åb6 2. åc8 ≅xg4 3. åe6 åd4≠

2389. (H≠3, Alexandre Pankratiev)

1.≣h1 �b2 2.≣xa1 ≣xa1 3.Ձg5 ≣h1≠ 1.Ձe7 Ձb2 2.Ձxa3 Ձxa3 3.h5 Ձe7≠ Zilahi, ciclo di catture.

2390. (H≠3. Pascale Piet)

1. $\exists xa3 e4 2.$ $\exists f3 \exists a5 3.$ $\exists f2 \exists a1 \neq 1.$ $\exists a5 \exists d3 2.$ $\exists xf5 \exists b3 3.$ $\exists f2 \exists b1 \neq 1.$

2391. (H≠3, Francesco Simoni)

Anticipatory selfpin, white switchback, selfblock with dual avoidance, pin model mate (Author).

2392. (H≠3, Christopher J.A. Jones)

a) 1. **2** b4 **2** c5 + 2. **2** d6 **2** e5 3. **2** c5 **2** xc5≠ b) 1. **2** c4 **2** c5 2. **2** c6 **2** a7 3. **2** c5 **2** xc5≠ Scambio fra 1^a e 3^a mossa bianca

2393. (H≠16, Steven B. Dowd & Mirko Degenkolbe) - (after an idea by Klasinc)

1.\$\texa8 h3 2.\texa2 \@\texa2 3.\texa5 \@\texa5 \@\texa6 \@\texa2 5.\texa6 \@\texa5 \@\texa

In 1973 Klasinc, in a tournament for helpmates with tempo moves, came up with the matrix \(\Q \alpha\)3/\(\D\alpha\)2/\(\D\alpha\)2/\(\D\alpha\)1, with the WK stalemated and a \(\Delta\) ready to capture either of the knights. This forces black, since this is help-play, in deciding which capture is the appropriate one, capturing the wrong piece will lead to no solution or duals. These are actually difficult to compose since often the oscillating piece serves just as an oscillator in many long helpmates, with no effect on the subsequent play. Here the \(\Delta\) must not obscure the first rank at the end, necessitating the capture on a2. Our problem does not duplicate Klasinc in solution or end mate, but we feel the originator of a matrix should receive credit for his work, no less so than the originator of a theme deserves to have his name attached to that theme (Authors).

2394. (H≠21, Frank Richter)

1. \$\psi a6 \$\psi c1 2.\$\psi a7 \$\psi d1 3.\$\psi b8 \$\psi c1 4.\$\psi c8 \$\psi d1 5.\$\psi d8 \$\psi c1 6.\$\psi e7 \$\psi d1 7.\$\psi f6 \$\psi c1 8.\$\psi e5 \$\psi d1 9.\$\psi d4 \$\psi c1 10.\$\psi xc4 \$\psi d1 11.\$\psi xc5 \$\psi c1 12.\$\psi xc6 \$\psi d1 13.\$\psi b6 \$\psi c1 14.c5 \$\psi d1 15.c4 \$\psi c1 16.c3 \$\psi xc3 17.\$\psi d3+ \$\psi b2 18.\$\psi xe2 \$\psi xb3 19.\$\psi d1+ \$\psi c4 20.\$\psi a5 \$\psi c5 21.\$\psi a4 cxb4≠\$

2395. (S≠2, Efren Petite)

1.②c3! [2.\(\mathbb{Z}\)xe2+\(\mathbb{Z}\)xe2≠]

1...豐xc4 2.豐g3+ 冨xg3≠ 1...兔xc2 2.⑸f3+ 冨xf3≠ 1...兔axc3 2.兔xc3+ 冨xc3≠ 1...兔d3 2.⑸f3+ 冨xf3≠ 2.ℌxd3+ 冨xd3≠ 1...兔f3 2.ℌxf3+ 冨xf3≠ 2.ℌxd3+ 冨xd3≠

2396. (S≠2. Efren Petite)

 $1. \triangle c6? \ tempo, \ ma \ 1... \triangle d4! \ 1. \triangle cb5? \ tempo, \ ma \ 1... \triangle ec3! \ 1. \triangle e4? \triangle g3+!$

1. ②db5! tempo, 1...②e~ 2. ②e4/②e2, ②c3≠ 1... ②exc3 2. ≝xc3+ ②xc3≠

2397. (S≠3, Stanislav Vokal)

1.gxf6+ e.p.!! "wc2 2."d3+ "wd3 3.f5+ "wxf5≠

Because black \$\Dark 5\$ came from d7 the last move was made by black \$\Dark 7\$ (it was \$\Dark 7-f5) and "en passant" is possible now! (Author).

2398. (S≠3, Valery A. Kirillov & Boris Maslov)

1.g5! [2.∰d4+ \(\display d6 \) 3.\(\display f4+ \(\display xd4≠ \)]

1...②g4 2.ዿf6+ ②xf6 3.②xb4+ ②d5≠ 1...②xf3 2.≌e4+ \$xe4 3.②c3+ bxc3≠

1... \(\daggerc6/\dagger\dagger\$f7 2.\(\daggere7+ \dagger\dagger\$d5 3.\(\daggerc6+\(\dagger\dagger\$xc6≠

2399. (H≠2, Pierre Tritten)

a) 1. ₩g8 &h1 2.fxg5(g7) &e4≠ b) 1. ₩f8 \(\bar{2}\)f1 2.e5 \(\bar{2}\)g1≠

2400. (Serie H=25, Jorma Pitkanen)

1. \$\psi\$48 2. \$\bar{16}\$ \$4. \$\psi\$6 7. \$\psi\$16 6. \$\bar{16}\$6 7. \$\psi\$28 7 8. \$\psi\$6 9. \$\bar{15}\$5 10. \$\psi\$5 11. \$\psi\$94 12. \$\bar{16}\$14 13. \$\psi\$93 14. \$\psi\$15. \$\bar{16}\$15. \$\bar{16}\$16. \$\psi\$96 17. \$\psi\$18. \$\bar{16}\$18. \$\bar{16}\$18.

2401. (H≠3.5, Gunter Jordan)

 $1... \textcircled{2} c2 \ 2. \textcircled{2} g3(+h2) \textcircled{2} e1(+c2) \ 3. \textcircled{2} h4(+g3) \textcircled{2} g2 + 4. \textcircled{2} h3(+h4) \textcircled{2} e3(+g2) \neq$

1...\$d3(+c4) 2.\$g3(+h2) \$\displaye2(+d3) 3.\$f4(+g3) \$\displaye1(+e2) 4.\$\displaye3(+f4) \$\displayc2≠\$

2402. (S≠16, Zoltán Laborczi & György Bakcsi)

1.\$\dot\d1=\dangle + 2.\dangle a2.\dangle c3+ 3.\dangle b3 a4+ 4.\dangle xc3 exd4+ 5.\dangle xd4 c5+ 6.\dangle e4 d5+ 7.\dangle d3 dxc4+ 8.\dangle xc4 b5+ 9.\$d3 c4+ 10.\$d2 c3+ 11.\$d1 c2+ 12.\$e2 c1=∅+ 13.\$d2 ∅b3+ 14.\$c3 b4+ 15.\$b2 a3+ 16.\$a2 ὧc1≠

2403. (HS==6, Jaroslav Stun)

GR = Grillo Reale.

a) diagram

1.GRa5 \(\mathbb{Z} = 7 \) 2.GRc5 GRe8 3.Gd3 \(\mathbb{Z} = 2 \) 4.Gf1 \(\mathbb{Z} = 3 \) 5.GRxe3 d3 6.GRc3 d2 ==

b) d7-f8

1.Gf6 \(\mathbb{\pi} = 7 + 2.GRe8 \) \(\mathbb{\pi} = 6 \) 3.GRa4 \(\mathbb{\pi} b6 \) 4.Ga6 \(\mathbb{\pi} = 6 \) 5.GRe4 \(\mathbb{\pi} = 4 \) 6.GRexc4 \(\mathbb{d} \) 3 ==

c) = b) d4 - d7 *

1...\(\bar{\pi}\)f6 2.\(\bar{\mathbf{G}}\)Rg8 3.\(\bar{\mathbf{G}}\)Rc7 \(\bar{\mathbf{G}}\)Rg8 4.\(\bar{\mathbf{G}}\)f5 \(\bar{\mathbf{Z}}\)c6+ 5.\(\bar{\mathbf{G}}\)Re7 \(\bar{\mathbf{Z}}\)c7 6.\(\bar{\mathbf{G}}\)Rxc7 \(\dot{\mathbf{d}}\) ==

1.Gf6 GRe8 2.Gf8 \(\mathbb{I} \)f4 3.Gf3 d5 4.GRc5 \(\mathbb{I} \)c4+ 5.GRe5 \(\mathbb{I} \)c5 6.GRxc5 d4 ==

d) = c) f8-e8

e) = c) f8 - g8 *

1...GRf5 2.GRg5 \(\mathbb{Z} e7 \) 3.GRd8 d6 4.GRf6 GRf7 5.GRc6 \(\mathbb{Z} e6 \) 6.GRcxe6 d5 ==

1.Ge6 GRe8+ 2.Ge4 GRg6 3.Gh7 \(\mathbb{I}\)f6 4.GRg7 \(\mathbb{I}\)f5 5.Gxf5 GRg8 6.GRc7 d6 ==

f) = a) d4 - e7

1.GRa5 \(\mathbb{I} \)f6 2.GRc5 GRe8 3.Gf7 GRg6 4.Gf5 e5 5.Gh7 \(\mathbb{I} \)f5 6.GRcxf5 e4 == g) =f) d7-b8, 2 solutions

1.Gf4 GRf5 2.GRe8 e6 3.Gf6 GRd7 4.GRc6 GRg7 5.Gh8 \(\mathbb{I}\)f6 6.GRcxf6 e5 ==

1.Gb4 \(\mathbb{I} \)f5 2.GRe8 e5 3.GRa4 e4 4.Gf4 GRg5 5.Gh6 \(\mathbb{I} \)f4 6.GRaxf4 e3 ==

h) = g) e7 - c7

1.Gd6 \(\mathbb{I} \)f6 2.Gg6 GRf5 3.Ge4 GRf7 4.GRb8 \(\mathbb{I} \)d6 5.GRxd6 c6 6.GRb6 c5 ==

i) = h) f7-b4

1.Gd6 \(\)

i) = e) d7-d4

1.Ge6 \(\mathbb{H} f5 + 2.GRe7 \) \(\mathbb{H} c5 \) 3.GRb4 \(\mathbb{H} e5 \) 4.Gee4 GRf5 5.Gg6 \(\mathbb{H} e4 \) 6.GRbxe4 d3 == k) = e d7 - f4

l) = g) e7-g7, 2 solutions.

1.Gf4 GRf5 2.GRh8 g6 3.Gf6 GRh7 4.GRhh6 GRe7 5.Gd8 \(\mathbb{Z}\)f6 6.GRhxf6 g5 ==

1.Gb4 \(\mathbb{I} \)f4 2.Gg4 GRf5 3.Ge6 GRd7 4.Gc8 g5 5.GRh5 \(\mathbb{I} \)f5 6.GRxf5 g4 ==

2404. (H≠3, Jaroslav Stun)

1. &c2+ &c4 2. &b3+ &d5 3. &a2 &d6≠ 1. &c3 &b5 2. &d5 \(\) 1. \$\dip e7 \$\dip c4 2. \$\dip f6 \$\dip c5 3. \$\dip e5 \$\tilde{\pi}f5≠\$

2405. (HS≠2.5, Jaroslav Stun)

1...②b5 2. \$\dispxb3 \box\dispxb3 \box\dispx\dispxb3 \box\dispx\dispxb3 \box\dispx\dispx\dispx\dispx\dispx\dispx\dispx\dispx\dispx\dispx\dispx\dispx\dispx\dispx\dispx\dispx\dispx\dinqx\dispx\dispx\dispx\dispx\dispx\dinqx\dispx\dispx\dispx

2406. (Serie H=24, Alexandre Cistiakov)

1.b1=\(2.\) 2.\(\) 43 3.\(\) xe2 4.\(\) f1 5.e2 6.e1=\(\) 7.\(\) Ee5 8.\(\) Xf5 9.\(\) h5 10.f5 11.fxg4 12.gxh3 13.hxg2 14.g1=\(\) 4 15. \$\display\$ 2 16.\$\display\$ 16.\$\display\$ 17. \$\display\$ 18. \$\display\$ 19. \$\display\$ 2 20. \$\display\$ 11. \$\display\$ 22. \$\display\$ 1 23. \$\display\$ fg 2 24. \$f2 \$\display\$ xd2 =

2407. (S≠7, Steven B. Dowd)

Dedicated to Stefano Spinelli

1.堂c1! 罩a5 2.罩c7+ 堂g8 3.童b5 童b1 (future Hinterstellung for the Indian) 4.罩c2 (trap, switchback) 罩a1 5. \(\) \(\) xe2 \(\) \(\) \(\) \(\) d1 \(\) \(\) \(\) \(\) \(\) d2 (trap is re-opened) \(\) \(\) \(\) \(\) \(\) \(\) (Author).

2408. (H≠2, Marco Crucioli)

1.dxc3(c7) \(\hat{\(\)}\) xf2(\(\hat{\(\)}\) c1) 2.\(\hat{\(\)}\) xg3(\(\hat{\(\)}\) f8) \(\) \(\) g1≠

Tema Fuhrer: ogni tratto permette il successivo per schiodatura indiretta e sgombero (Author).

2409. (S≠10, Anatoly Styopochkin)

- a) 1.含g6! 營h6+ 2.含h7 營d6 3.含g7 營h6+ 4.含g8 營d6 5.호e8+ 含e6 6.호c6 營f8 7.含g7 營c5 8.含f7 營f8+ 9.含e8 營c5 10.호d7 營f8≠
- b) 1.當f6! 豐g5+ 2.當f5 豐g8 3.當e6+ 當f6+ 4.當f5 豐a2 5.息e7+ 當e5 6.息d6+ 當f6 7.當g6 豐d5 8.當g7 豐g8+ 9.當f8 豐d5 10.息e7 豐g8≠
- c) 1. 盒e8! 豐g4 2. 含f6+ 含e6 3. 盒h5 豐g7+ 4. 含f5 豐g4+ 5. 含f4 豐g6 6. 含e5 豐e4+ 7. 含d6 豐h4 8. 含d7 豐d8+ 9. 含e8 豐h4 10. 盒f7 豐d8≠
- d) 1.含f6+! 含g6 2.怠h7+ 含f7 3.怠b1 響g5+ 4.含f5 豐c1 5.含g6 豐h6+ 6.含h7 豐c1 7.含g8 豐b2 8.怠c2 豐h8+ 9.含h7 豐b2 10.怠g6 豐h8≠

2410. (S≠6, Anatoly Styopochkin)

- a) 1... \begin{aligned}
 a) 1... \begin{aligned}
 b(6) \delta c6! \begin{aligned}
 b(6) \delta c
- b) 1... \(\end{a}\) d6≠ 1.\(\end{a}\)f3! \(\end{a}\)g3 2.\(\end{a}\)e6 \(\end{a}\)c7 3.\(\end{a}\)e3 \(\end{a}\)f4 4.\(\end{a}\)d7 \(\end{a}\)f1 5.\(\end{a}\)xe2 \(\end{a}\)f6 6.\(\end{a}\)e5 \(\end{a}\)c6≠

Best Problems Award: H≠3 2008

by Viktor Zaitsev

Thirty original compositions were published in 2008.

The problem A. Dikusarov (no. 2051, BP46) is anticipated by E. Zimmer (no. 8686, *feenschach* 2002, 148) – see Appendix, diagram A1.

There is nothing new in the problem N. Bantysh (no. 1999, BP45), it is possible to compare with G. G. Schulz (*Die Schwalbe* 1998) see Appendix, diagram **A2**.

The problem F. Vecu and A. Garofalo (no. 2056, BP46) in the twin b) completely repeats the play of the following problem: T. Garai (*Thema Danicum* 1986, 3° Pr.) see Appendix, diagram A3.

Originality of no. 2056 consists of one solution only that is not quite enough.

In the problem N. Bantysh (no. 2003, BP45) there is one, very interesting solution with overlapping of three long-range black pieces, but the similar second solution does not suffice.

The play in the problem W. Seehofer (no. 2004, BP45) occurred repeatedly, for example in the following problem with set play, see Appendix, diagram A4.

The problem P. Tritten (no. 2049, BP46) leaves pleasant impressions, but repetitions of white and black moves reduce the valuation of this problem.

Though there are no obvious anticipations in the problem I. Kalkavouras (no. 2154, BP48), however such play occurred not once, but many times, one of examples is in Appendix, diagram A5.

1st Prize: Christopher J. A. Jones

1.\(\bar{\pi}\)5 \(\hat{\pi}\)xd2 2.\(\bar{\pi}\)xd5 \(\bar{\pi}\)5 3.\(\hat{\pi}\)e4 \(\bar{\pi}\)xd5\(\pi\) 1.\(\hat{\pi}\)g5 \(\bar{\pi}\)xg3 2.\(\hat{\pi}\)xf6 \(\hat{\pi}\)g5 3.\(\hat{\pi}\)e4 \(\hat{\pi}\)xf6\(\pi\) Full orthogonal - diagonal analogy. The problem shows fine geometrical figure of movement of pieces.

2nd Prize: Florea Vecu

1. e5+ stxe5 2. ¼f6 \$\displays xf6 3. \$\displays h8 \$\displays f7 ≠ 1. \$\displays h7 \$\displays f5 2. \$\displays g8 \$\displays g7 3. \$\displays f6 + \displays xf6 ≠

1. \$\dispha \displac1 2. \$\dispha h7 \displackxg6+ 3. \$\displace h6 \displace f5≠

Amazing find with mates of the royal battery in an echo-play. Though the similar play has already been met in the problem by V. Nefyodov (A6), but mates by the white king on three fields on a vertical and only with six pieces - this gives definite originality to the problem by Florea Vecu.

1st Hon. Mention: Florea Vecu

a) 1.e4 \(\daggerf1 2.e5 \(\daggerd3 3.exd3+ f3≠ b) 1.\(\daggerd6 f3+ 2.\(\daggerd5 \(\daggerd4 3.exd4 f4≠

The pawn an echo-battery with sacrifice of the white bishop. Very economically.

2nd Hon. Mention: Florea Vecu

1st Prize: 2153 Christopher J. A. Jones



H≠3 (7+11) 2111 2nd Hon. Mention: 2105 Florea Vecu (†)



H≠3 (3+9) b) *****e2-d2

Appendix

A1) E. Zimmer 8686, *feenschach* 2002, 148



H≠3* (4+3)

2nd Prize: 2150 Florea Vecu (†)



H≠3 (3+3) 3111 1st Commendation: 2002 Christopher J. A. Jones (dedicated to A. Garofalo)



H≠3 (5+6) b) \$\dagge a4

A2) G. G. Schulz Die Schwalbe 1998



H≠3 (3+3) b) **\$**b1-d7 c) **\$g4-f7**, c) **\$g4-a5**

1st Hon. Mention: 2055 Florea Vecu (†)



H≠3 (4+6) b) **\(\)**c3-c5

2nd Commendation: 2107

Florea Vecu (†)



H≠3 (3+1) b) \$\displays c8-f3, c) \$\displays c8-f3

A3) T. Garai - 3rd Prize *Thema Danicum* 1986



H≠3 (3+13) b) \$\displaystyle{c}\$b4-f5

1st Commendation: Christopher J. A. Jones

a) 1.②d5 exd5+ 2.\\$f5 ②f2 3.\\$f4 \\$h5\\pm b) 1.②f5 exf5+ 2.\\$d5 \\$e4 3.\\$c6 ②c3≠ Active play of a pawn is looked beautifully.

2nd Commendation: Florea Vecu

- a) 1. \$\dip c5 \@c2 2.\$\dip b6 \@a3 3.\$\dip a7 \@c4≠ b) 1.\$\dip e3 \dip g4 2.\$\dip f2 \dip h3 3.\$\dip g1 \@d3≠
- c) 1. \$\displays c3 \$\alpha d3 2. \$\displays d2 \$\alpha c1 3. \$\displays e1 \$\alpha b3 ≠

Only 4 pieces! And what a rich content: 3 ideal battery echo-mates on a vertical and horizontal! The search of anticipations wasn't succeeded, the nearest problem with similar content: A7.

A4) Z. Hernitz A5) Y. Gorbatenko A6) V. Nefyodov A7) J. Dohrn-1st/2nd Prize Stella Polaris 1967 1st Prize Luttgens & P. Ouindt Uralskie Skazy 2000 Shakhmatnava Feenschach 1954 Kompozitsiva 1998 H≠3* (3+7) H≠3 (3+13) - 2 sol. $H \neq 3 (3+9) - 4 \text{ sol.}$ H≠3 (3+1) b) \(\varphi\) b1-c1, c) \(\varphi\) b1-f2 d) 42b1-g3, e) 42b1-b5

- **A1** 1...c4 2. ②e4 \$\displace 2 3. ②c5 \$\displace c3 \neq 1. ②f5 \$\displace xe3 + 2.\$\displace c3 \$\displace c1 3. ②d4 \$\displace d2 \neq 1.\$\displace c3 \displace c3 \dinfty c3 \displace c3 \displace c3 \displace c3 \displ
- **A2** a) 1. ĝe4 ġd1 2. ġd3 ⊘d5 3. ĝd4 ĝe2≠ b) 1. ĝb4 ⊘a4 2. ġc4 ġe3 3. ĝb5 ĝe6≠
- A3 a) 1. \$\dip e6 \dip e5 2.fxe5 \dip c5 3. \$\dip f6 \dip g4≠ b) 1. \$\dip c5 \dip c4 2.bxc4 \dip e4 3. \$\dip b5 \dip a3≠
- **A4** 1... \(\bar{\textit{Z}} \) c1 2.\(\bar{\textit{Z}} \) d7 \(\bar{\textit{L}} \) c2 3.\(\bar{\text{L}} \) c6 \(\bar{\text{L}} \) e4 \(\bar{\text{L}} \) 1.\(\bar{\text{L}} \) e8 \(\bar{\text{L}} \) b1 2.\(\bar{\text{L}} \) e5 \(\bar{\text{L}} \) c2 3.\(\bar{\text{L}} \) e4 \(\bar{\text{L}} \) d2≠
- **A5** 1. \$\display \text{xe4} \display \text{xb4} 2. \$\display \text{f4} \display \text{h5} 3. \$\display \text{g3} \display \display \def 1. \$\display \text{xd6} \display \text{xb4} 2. \$\display \text{e7} \display \display 7 3. \$\display \text{e8} \display \display 4≠\$
- A6 1.e2 \$f5 2.\$d3 \$d4 3.\$c4 \$e5≠ 1.\$c5 \$f6 2.\$d4 \$e4 3.\$c4 \$f5≠ 1.₩g8+ \$e5 2.\$c3 \$d3 3.₩b3 \$e4≠ 1.₩d8 \$g8 2.₩d3 \$d4 3.\$b5 \$e5≠
- A7 a) 1. \$\dd3 \dd9f2 2. \$\dd2 \dd9c2 \dd9c2 \dd9c3 3. \$\dd1 \dd2a3≠ b) 1. \$\dd9c3 \dd9f2 2. \$\dd9c4d2 \dd9f3 3. \$\dd9c1 \dd2b3≠
 - c) 1. \$\displace2 \boxed bl 2. \$\displace2 \boxed b2+ 3. \$\displace1 \boxed d3\neq d) 1. \$\displace3 0-0-0 2. \$\displace5 \boxed \boxed d2+ 3. \$\displace1 \boxed ac2\neq \boxed ac2 \neq ac2\neq ac2
 - e) 1. \$\dip c4 0-0-0 2. \$\dip b3 \boxedeta d3+ 3. \$\dip a2 \boxedeta a3≠

I miei più sinceri ringraziamenti a Viktor Zaitsev per il suo ampio e particolareggiato verdetto, il quale diverrà definitivo passati 3 mesi dalla pubblicazione. Eventuali reclami vanno inviati al Redattore: Antonio Garofalo, via Collodi n.13 70124 Bari - Italy. E-mail: antgarofalo@tiscali.it. [My most sincere thanks to Viktor Zaitsev for his ample and detailed award, which will become definitive 3 months after publication. Possible claims must be sent to the Editor: Antonio Garofalo, via Collodi n.13 70124 Bari - Italy. E-mail: antgarofalo@tiscali.it.]

Due fairies ed un retro (8)

di Mario Parrinello

La parte fairy di questo articolo si concentrerà esclusivamente su un genere di composizione molto particolare che sta avendo, negli ultimi tempi, grande diffusione su tutte le riviste problemistiche; mi riferisco all'Help-Selfmate (HS≠). In italiano potrebbe essere tradotto con il termine Aiuto-Automatto e come dice il nome stesso è una forma mista tra questi due generi di composizione; tra parentesi c'è da dire che in realtà non è l'unica forma mista di composizione in quanto a questa categoria appartengono per esempio anche i Reflexmate.

Come dicevo prima è un genere molto particolare il cui approfondimento teorico sta avvenendo solo da pochi anni; a questo proposito per i lettori interessati consiglio vivamente la lettura dell'articolo scritto dal Grande Maestro bulgaro Petko Petkov (*Help-Compel Mate − A Stipulation of the Future*) pubblicato sul numero di Ottobre-Dicembre 2005 della rivista statunitense *StrateGems*; questo scritto può essere considerato sicuramente la pietra miliare di questo genere di composizione in quanto oltre a illustrare le enormi potenzialità dell'HS≠ ne delinea anche le sue basi teoriche. L'Help-Selfmate non è certamente un'invenzione recente; come accenna Petkov nel succitato articolo, fu Franz Palatz a proporla addirittura nel 1922, ma solo recentemente si è sviluppato un grande interesse per questo tipo di composizioni, grazie all'opera divulgatrice dei compositori romeni contemporanei Eric Huber, Vlaicu Crisan, Paul Raican e Ion Murãrasu.

Vediamo dunque cosa ha di tanto speciale l'Help-Selfmate iniziando come è ovvio dalla definizione che recita così: entrambi i partiti cooperano con l'intento di raggiungere una posizione nella quale il Bianco all'ultima mossa forza il Nero a mattarlo. Come possiamo notare quindi si può distinguere la fase dell'aiutomatto (H≠), caratterizzata dalla tipica collaborazione tra i due partiti e quella dell'automatto (S≠), limitata solamente all'ultima mossa, fase in cui il Bianco obbliga il Nero a mattarlo; a differenza dell'aiutomatto qui è il Nero a mattare mentre d'altro canto, similmente all'automatto, il matto è forzato (il Nero non matta a suo piacimento ma è il Bianco che lo obbliga e, come detto, questo avverrà solamente all'ultima mossa).

Dopo questa definizione, sono sicuro che la prima sensazione è quella di un comprensibilissimo disorientamento ma posso assicurarvi che dopo questo "shock" iniziale subentra immediatamente la curiosità e l'interesse per questo genere di composizione a mio parere veramente straordinario; non a caso il grande compositore bulgaro ha prospettato per essa un grande avvenire (nel citato articolo, la frase "A Stipulation of the Future" la dice lunga...). Per completezza si deve sottolineare che a differenza dell'automatto non sono ammesse due o più mosse di matto, qui considerate duali, e invece similmente all'aiutomatto possono esistere due o più soluzioni; un'altra particolarità molto importante è che generalmente la prima mossa spetta al Bianco, con l'eccezione dei problemi con gioco apparente o quelli con numero totale di mosse non intero (come per esempio HS\neq 2,5 oppure 3,5 ecc).

Nel succitato articolo, inoltre Petkov sottolinea che l'HS≠ non deve rappresentare una mera riproposizione dei temi dell'aiutomatto o dell'automatto ma essere invece una forma di composizione a sé stante con le sue indipendenti basi teoriche e matrici che nulla hanno a che vedere con i due più noti generi di composizione. Ma dopo tanta teoria veniamo finalmente ad un esempio pratico che ci chiarirà meglio la definizione e spero farà apprezzare le straordinarie potenzialità dell'HS≠.

Il **n.1** è un esempio molto chiaro e di sicuro interesse; quello che qui attrae subito l'attenzione è la semibatteria nera mascherata presente sulla 3ª traversa e che costituirà il fulcro di tutto il gioco. Con le mosse iniziali (1. ②f1 \(\Delta d1 \) in una soluzione e 1. \(\Begin{array}{c} b7 \) \(\Delta f2 \) nell'altra) i due partiti si preparano ad effettuare delle catture per riuscire a creare una batteria nera sempre sulla 3ª traversa; infatti nella prima soluzione il Cavallo bianco con 2. \(\Delta xg3 \) cattura l'Alfiere mentre l'\(\Delta b3 \) cattura la

Donna (2... \(\hat{\textstar}\) e così a questo punto, grazie alla collaborazione tra il Bianco e il Nero si è venuta a creare una batteria nera mascherata (\(\frac{1}{2}\) a3/\(\hat{\textstar}\) f3 con l'effetto "mascherante" del Cavallo bianco che adesso si trova in g3). Fermiamo per un momento la nostra analisi per concentrarci su quello che è accaduto fino ad ora: quella che abbiamo studiato è la fase \(Help \) in quanto le prime due mosse sia del Bianco che del Nero hanno visto la collaborazione tipica dell'aiutomatto (anche se a dire il vero a parti invertite dal momento che poi alla fine a mattare è il Nero, ma questo non cambia l'essenza del concetto di collaborazione); da questo momento in avanti inizierà la fase \(Self \) che è, come si ricorderà, limitata solamente all'ultima mossa in cui è il Bianco a costringere il Nero a dargli matto. Pertanto a questo punto il Bianco dà scacco (3. \(\hat{\textstar}\) e4+) e costringe il Nero a pararlo attivando la batteria nera Torre/Alfiere; all'ultima mossa si completa quindi tutto il gioco che ha visto inizialmente la collaborazione dei due partiti mentre alla fine uno di essi obbliga l'altro a mattarlo come negli automatti.

Paradossale, no? La strategia della seconda soluzione ricalca con perfetta analogia quella della prima, ma adesso è la Donna a catturare l'\(\hat{L}\)b3 mentre il \(\hat{L}\)cap viene catturato dall'altro Alfiere nero, ottenendo anche in questa fase una batteria nera mascherata che poi matterà dopo lo scacco impartito questa volta dalla Donna. Il problema pertanto mostra una bella strategia di creazione di batteria nera mediante catture reciproche dei pezzi bianchi e neri; la perfetta omogeneità degli effetti tematici fa apprezzare appieno l'intero gioco.



n. 1 ← P. A. Petkov Shachmatna misl 2005 HS≠3 - 2 soluzioni

Adesso passiamo ad un altro interessante Help-Selfmate che rispetto al precedente presenta però una strategia un po' più complessa, non fosse altro perché questa volta le mosse sono 4. A questo riguardo si deve sottolineare che mentre la fase *self* è necessariamente composta da una mossa del Bianco ed una del Nero, la fase *help* invece può variare in lunghezza e teoricamente potrebbe essere composta solamente da una sola mossa nera (in caso di HS≠1,5); nel caso del problema **n.2** la fase *help* ha ovviamente una lunghezza di 3, cioè costituita da 3 mosse bianche ed altrettante mosse nere. Naturalmente questa fase può essere ancora più lunga anche se, come dato pratico accessorio, vi sono al momento delle difficoltà nel verificare al computer la correttezza di problemi lunghi; infatti spesso gli HS≠ di 4 o più mosse richiedono tempi di analisi lunghissimi o addirittura impossibili.

Prima di studiare il gioco di questo eccellente problema, faccio un'altra veloce considerazione sulle straordinarie particolarità di questo genere di composizione e mi riferisco al fatto che le due fasi di cui è composto l'HS≠, che come abbiamo visto sono concettualmente contrapposte, risultano poi invece strettamente collegate anche dal punto di vista della costruzione; il fatto ad esempio che il Bianco costringa il Nero a mattarlo implica che entrambi i Re siano quasi sempre coinvolti nel gioco, cosa che non sempre avviene per esempio negli aiutomatti; è sorprendente pertanto vedere come si riesca ad organizzare il gioco per ottenere il matto anche se per esempio la distanza fra i due Re è considerevole come avviene in questo problema. Tra l'altro quest'ultimo aspetto rende spesso anche molto difficile risolvere un HS≠ e l'analisi della posizione del diagramma spesso non ci aiuta, come avviene appunto per il n.2.

In questo problema l'unica ovvia supposizione che si può avanzare, e poi vedremo che si rivelerà esatta, è che potrebbe essere la Donna a mattare, se non altro perché è il pezzo più forte. Ma veniamo al gioco della prima soluzione: con 1.\(\textit{\(\textit{\(\textit{2}\)}\)}\) 1 il Bianco controlla la casa b2, che inizialmente è una potenziale fuga per il Re nero, ma quello che è più importante è che tale mossa al tempo stesso apre la 3ª traversa sia alla Donna che attraversa la casa critica f3 sia alla \(\textit{\(\textit{2}\)}\) che si andrà a piazzare proprio su quella casa.



n. 2 ← P. A. Petkov Shachmatna misl 2005 HS≠4 - 2 soluzioni

1.皇c1 豐g3 2.冨f3 gxh3 3.皇d3 �b3 4.皇b1+ 豐xf3≠ 1.冨b4 豐h7 2.皇f5 gxf4 3.冨d3 �b1 4.冨a3+ 豐xf5≠

Con 2.還f3 osserviamo che anche la Torre bianca ha effettuato una mossa critica in quanto ha superato la casa d3 che rappresenta il punto focale di tutto il problema e teatro di un'interferenza reciproca; segue la mossa 2...gxh3, di cui al momento non sono ben chiare le motivazioni ma che poi scopriremo nel prosieguo dell'analisi. A questo punto, come detto, su d3 avviene la chiusura della linea della ��f3 ad opera dell'Alfiere bianco con creazione quindi di una batteria bianca Torre/Alfiere che sarà puntata sul Re nero dopo che questi si è spostato in b3. Adesso appariranno chiare le motivazioni dell'intera strategia nera, in particolare la mossa della Donna ed anche l'incomprensibile 2...gxh3; la Regina nera, abbandonando d3 che rappresenta la casa su cui andrà a piazzare il pezzo antistante della batteria bianca, deve scegliere con attenzione il suo piazzamento in modo tale sia da poter riuscire a catturare nel matto il pezzo retrostante e sia anche ad evitare di poter parare lo scacco ostruendo la linea della batteria stessa (per esempio 1... \modesigni f1? fallisce perché la Donna può parare lo scacco con 4... \modesigni della nostra analisi era veramente molto difficile immaginarlo.

A questo punto, terminata la fase di collaborazione, la batteria bianca dà scacco controllando al tempo stesso la casa iniziale del Re nero e così il partito mattante non ha altra possibilità che catturare il pezzo retrostante della batteria; appare adesso totalmente evidente la bella e precisa manovra della Donna nera. La seconda soluzione presenta la stessa eccellente strategia ma con straordinario scambio si funzioni delle due paia di pezzi bianchi; infatti il controllo della casa b2 adesso è affidato alla \(\mathbb{Z} e4 \) che nella prima soluzione, rimanendo stazionaria, aveva provveduto al controllo della 4ª traversa; analagomente alla prima soluzione la \(\mathbb{Z} e4 \) apre la diagonale b1-h7 che sarà attraversata prima dalla Donna e poi dall'\(\mathbb{L} e2 \).

La casa critica attraversata da questi pezzi è sempre d3 su cui adesso invece si piazzerà la \(\bar{2} \)creando così una batteria bianca costituita sempre da Torre e Alfiere ma a parti invertite nelle due soluzioni (il pezzo antistante di una soluzione diventa quello retrostante nell'altra e viceversa). In questa soluzione sarà l'altro pedone nero presente sulla colonna 'g' ad effettuare l'apertura della linea di matto (f5-h5) che qui è ortogonale rispetto alla precedente soluzione in cui è invece diagonale, creando pertanto anche una piacevole diversità visiva tra le manovre della Donna e le aperture di linee. Nella fase automatto adesso è l'Alfiere che come pezzo retrostante della batteria dà scacco, obbligando pertanto la Donna a impartire il matto mediante la sua cattura. Questo eccellente problema mostra pertanto in entrambe le soluzioni il tema Indiano (un pezzo ad azione

lineare attraversa una casa critica cosicchè un altro pezzo può occupare tale casa e creare un'interferenza necessaria per concedere una fuga al Re avversario) e visibile nelle manovre della Torre e dell'Alfiere bianchi che si intereferiscono reciprocamente in d3, associato ad attraenti manovre Bristol bicolori. Spero che l'analisi di questi due problemi possa aver suscitato l'interesse per questo ultramoderno genere di composizione che come già detto, nonostante le iniziali difficoltà concettuali da riferire alla fusione fra due generi contropposti, è sicuramente interessante e dalle enormi potenzialità.

Il problema **n.3** mostra un altra eccellente Proof Game del Grande Maestro francese e degno vincitore di un recente forte torneo di composizione per retro della rinata rivista *Mat Plus*. Diciamo subito che il gioco, mostrato come di consueto con la solita maestria, riguarda il sempre attraente motivo dello switchback che in questo caso interessa ben quatto pezzi bianchi ed in più anche un pezzo nero, già di per sé un eccellente risultato se considerato isolatamente; ma questo non è tutto in quanto viene qui mostrato un altro eccellente motivo tematico che scopriremo più avanti e che rappresenterà la base di tutto il lavoro.



n.3 ← M. Caillaud 1st Pr. *Mat Plus* 2007 SPG 18.5

1.e4 公c6 2.豐g4 公a5 3.豐e6 dxe6 4.鱼a6 豐d3 5.公h3 豐xc2 6.0-0 鱼d7 7.萬e1 冨d8 8.萬e3 鱼c8 9.冨g3 冨d4 10.冨xg7 冨b4 11.冨g3 鱼h6 12.冨e3 \\$f8 13.畐e1 鱼e3 14.\\$f1 公h6 15.\\$e2 冨g8 16.畐h1 冨g5 17.\\$e1 冨c5 18.\\$f1 公c4 19.公g1

Analizzando come di consueto la posizione del diagramma, osserviamo che il Bianco ha perso la Donna e il &c2, mentre il &g7 è l'unico pezzo che manca al Nero. Altri elementi usualmente da analizzare sono le eventuali catture visibili nella posizione del diagramma; a questo riguardo siamo certi che il &d7 ha catturato in e6 mentre possiamo solo supporre che il &c2 sia stato catturato nella sua casa di partenza dalla Donna nera (la certezza che questo sia avvenuto si avrà solamente successivamente quando si scoprirà che il Bianco non può permettersi, per ragioni di tempo, di sacrificare attivamente questo pedone su un'altra casa). Un altro importante elemento da prendere in considerazione nell'analisi iniziale è il conteggio delle mosse effettuate dai due partiti e che spesso ci fornisce delle fondamentali indicazioni su come si è svolto il gioco; ebbene, per quanto riguarda il Bianco tale analisi non ci dà alcun aiuto e infatti, eccetto la mossa effettuata dal &e2 e dalla Donna bianca che verosimilmente si è sacrificata in e6, tutti gli altri pezzi sono "a casa". Il conteggio delle mosse nere è invece veramente dirimente in quanto sono visibili tutte le 18 mosse (comprese quelle dell'apparentemente immobile &c8 che invece per permettere l'uscita della \begin{algan}{c} &a8 ha necessariamente effettuato due mosse, &d7 e &c8).

Da questa analisi si evince pertanto un dato importantissimo e cioè che il Nero non può aver mosso il \$\triangle g7\$, che quindi deve essere stato necessariamente catturato nella sua casa di partenza; è questa la chiave per risolvere il problema e la logica su cui è stato composto questa Proof Game. Il fondamentale passo successivo è pertanto quello di individuare quale pezzo bianco può aver catturato il \$\triangle g7\$ nella sua casa di partenza: un Cavallo non è il pezzo ideale in quanto darebbe scacco al Re nero che deve effettuare una sola mossa (in f8) solo dopo che l'\$\triangle f8\$ ha mosso e quindi solo dopo che il \$\triangle g7\$ è stato catturato. Non resta che pensare, anche se erroneamente, alla Donna ma in questo caso ciò non può essere avvenuto in quanto tale pezzo si deve sacrificare in e6 molto precocemente durante il gioco per consentire l'uscita della Donna e della \$\triangle a8\$ (compreso

lo switchback dell'\$\textit{\omega}\$c8). A questo punto può sembrare incredibile ma l'unico pezzo che può aver catturato il \$\textit{\omega}\$g7 è la \$\mathbb{E}\$h1! Questa paradossale conclusione ci porta quindi a ipotizzare che la \$\mathbb{E}\$h1 abbia compiuto un bel percorso di andata e ritorno (e1-e3-g3-g7 e viceversa) ma ovviamente solo dopo che i pezzi bianchi gli abbiano consentito di muoversi dalla sua casa di partenza; allora è evidente che anche questi pezzi bianchi devono aver effettuato degli switchbacks, incluso il \$\frac{1}{2}\$e1.

Il fatto che anche il Re bianco abbia effettuato uno switchback è sicuramente un particolare non insignificante in quanto proprio su questo si precisa tutta la strategia. Infatti una sua semplice mossa di andata e ritorno è impossibile in quanto la cattura del \$\triangle g7\$ deve essere effettuata necessariamente alla 10ª mossa e l'unica casa che consentirebbe tale manovra rispettando questa tempistica è d1 ma questa è inaccessibile in quanto controllata molto precocemente dalla Donna nera. Per poter effettuare tale manovra con questa precisa temporalità, non resta pertanto che l'arrocco corto dopo il quale, ed ecco il paradosso, sia il Re che la Torre ritornano alle loro case di partenza! Questa Proof Game mostra pertanto il motivo tematico noto come anti-arrocco che è costituito dalla mossa completa di arrocco e dal successivo ritorno del Re e della Torre alle loro case iniziali; in questo problema vi sono inoltre, come detto, gli switchbacks dell'\$\triangle f1\$ e del \$\triangle g1\$ (lascio ai lettori il piacere di analizzare l'abilità tecnica nel precisare correttamente le mosse di tali pezzi), nonché quello dell'\$\triangle c8\$. Una Proof Game di eccezionale qualità sia per i motivi tematici presentati che per la perfetta logica.

Mario Parrinello

Affermazioni italiane (Italian award winners)

α) Enzo Minerva - 1.h8豐 g2 [1... a2 2. a+ sh2 3. e4 af2 4. e4 +-] 2. sh5! g1豐 3. ah4+ [3. e5? 豐台 4. ah4+ exh4+ 5. sxh4 =] 3... sg2 4. eb2+ 豐台 [4... sf1 5. af4+ se1 6. ae4+ sd1 7. e2+ sc1 8. ac4+ sb1 9. e2≠] 5. ah2+! [5. exh1?? 豐f5≠] sxh2 6. exh2+ ag2 [6... sh1 7. eh4+ (7. sxg6? ag1+! con scacco perpetuo, oppure stallo.) 7... sg2 8. sxg6 +-] 7. eh4+ sg1 8. eh4+ +-. Lo studio mostra una battaglia fra pezzi pesanti. Il Bianco, pur avendo all'inizio il vantaggio di una Torre, incontra molte difficoltà per imporsi. Gheorghe Telbis (Giudice).

β) Vito Rallo - 1... \$\delta\$1 2.e1=\$\overline{\text{Im}}\$ \$\delta\$2 3.\$\overline{\text{Im}}\$ \$\delta\$1...\$\$\delta\$5 2.exd1=\$\overline{\text{On}}\$ \$\delta\$6 3.\$\overline{\text{Onf5}}\$ \$\delta\$ Commento del Giudice Internazionale Eric Huber: Due matti Modello, mosse a 'V' del Re bianco e quasi omogenee soluzioni: cosa si può chiedere di più a un Tanagra? Il Re bianco supera la casa critica dove avverrà il matto. Peccato che il Grillo serve in una soluzione mentre viene semplicemente catturato nell'altra.

γ) Marco Guida - 1.b4? [2.ℤc5≠ A / ℤd2≠ B / ℚc4≠ C] 1...axb4! 1.᠔a6? [2.ℤc5≠ A (B? C?)] 1...豐xc6 2.ℤd2≠ B 1...豐f2 2.ℚc4≠ C ma 1...豐d6! 1.ℚb6? [2.ℤd2≠ B (C? A?)] 1...豐f2 2.ℚc4≠ C 1...豐xf1 2.ℤc5≠ A ma 1...⑵f2! 1.⑵xc4! [2.ℚc4≠ C (A? B?)] 1...豐xf1 2.ℤc5≠ A 1...豐xc6 2.ℤd2≠ B

A well-orchestrated display of threat-suppression of two of three choices in each of two tries and the key, in cyclic form, achieved by successive unguards along the sixth rank. The composer's choice of WPb3 to suggest a try with all three threats seems unnecessary in view of its impudence. A superb example of modern composition. Giudice Robert Burger.

Pseudo-Le Grand cyclico con chiave ampliativa. Vedere anche pagina di copertina.

δ) Alessandro Fasano - 1... f5 2.2.2xf5 \neq 1... 0d5 2.2xd5 \neq 1.2f6? [2.0f6 \neq] 1... 9f5 2.2d5 4... 2d5 2.2xd4 \neq 1... 2d5 2.2xd4 \neq 1... 2d5 2.2xd4 \neq 2.2xd4 \neq

α) E. Minerva - 5° Pr. Magyar Sakkvilág 2007

A *

β) V. Rallo - 9^a Lode Problem Paradise 2006



H≠2,5 (3+1+1) C+ (Grillo d1)

γ) M. Guida - 1° Pr. The Problemist 2008



≠2 (12+9) C+

δ) A. Fasano - 1º Pr. *L'Italia Scacchistica* 2006-07



≠2 (11+8) C+

ε) D. Giacobbe - 2° Pr. L'Italia Scacchistica 2006-07



≠2 (13+8) C+

ζ) F. Simoni - 1°/2° Pr. e.a. Giubileo Ravarini-90, 2008



H≠2 (7+12) C+ b) \(\bar{a}4-d8

- **8)** Daniele Giacobbe 1. ∰g3? [2.f5≠] 1... ∅~ 2. □d7≠ 1... □xc4 2. ∅b5≠ 1... ℚf5 2. ∅xf5≠ ma 1... □b3! 1.f5! [2. ∰g3≠] 1... ∅~ 2. ∅b5≠ 1... □xc4 2. □d7≠ Matti cambiati, Ellerman-Makihovi. **℃**) Francesco Simoni a) 1. ∅c4 ∅f4 2. ∰f1 ∅xd4≠ b) 1. ∅d5 ∅e3 2. □g5 ∅xd4≠
- La "g1 e la "g4 controllano la casa di matto; i loro movimenti sono limitati a un'unica casa dove però inchioderebbero il cavallo mattante, pertanto con la sua prima mossa il Nero schioda preventivamente il cavallo bianco. Un lavoro di grande intelligenza strategica.

Spigolando

Spulciando fra i vostri vecchi problemi vi è mai capitato di trovare difetti? A me si, anche recentemente. Precisamente in questo ≠3 [6A1/2p1p3/p5pC/t3r1P1/cD6/2pP4/C7/A4R2, *Scacco!* 1986] la soluzione aveva una doppia minaccia: 1.\$\delta e2! [2.\delta xe7+ \delta f4 3.\delta e3≠ 2...\$\delta d4 3.\delta e3≠ ma anche 2.\$\delta e3\$ seguita da 3.d4≠ Perché non aggiustarlo, usando l'esperienza maturata nel frattempo? Ecco quindi la nuova posizione: **A. Garofalo, 6AC/2p1p3/p5pt/t3r1P1/cD4P1/2pP3P/C7/A4R2**. 1.\$\delta e2! [2.\delta xe7+ \delta f4 3.\delta e3≠ 2...\$\delta d4 3.\delta e3≠] 1...\$\delta e2! [2.\delta xe7+ \delta f4 3.\delta e3+ 2...\$\delta d4 3.\delta e3+] 1...\$\delta e5 2.\delta f4+ \delta d6 3.\delta e6≠

Biografie: Daniele Giacobbe.

Sono nato il 3 agosto 1967 [NdR: ma scherziamo? Dopo Agostini e Rallo abbiamo un terzo problemista nato il 3 agosto? Roba da diventare credenti nell'astrologia!] a Pozzuoli in provincia di Napoli, ma da trentotto anni vivo in provincia di Cuneo, prima a Bra e poi a Roreto di Cherasco. Da cinque anni sono sposato con Claudia e abbiamo un bimbo di due anni, Pietro.



Lavoro: sono maestro di musica, diplomato in chitarra al conservatorio di Cuneo. Insegno chitarra, musica d'insieme, teoria musicale e armonia, seguo diverse orchestre giovanili: sono un tuttofare, questo perché mi piace moltissimo insegnare musica (forse più che suonarla), specialmente ai bambini. Proprio per questo gli impegni di didattica sempre maggiori non mi permettono di continuare nell'attività concertistica (sia classica che moderna) come una volta. [Anche gli scacchi come avrete notato ne soffrono!]. Adesso faccio suonare i miei allievi.

Scacchi: ho cominciato ad appassionarmi alle partite da ragazzino, mentre i problemi di scacchi mi hanno interessato verso i vent'anni. Ricordo di aver mandato qualche mio inedito al Prof. Bonivento, che in quel periodo curava una rubrica sulla rivista *Due Alfieri*. Un vero disastro: i miei problemi o erano demoliti o con un numero impressionante di pezzi inutili!

Comunque ricordo il primo consiglio prezioso ricevuto da Bonivento: avere costanza e passione. [Sono proprio questi due requisiti che mi fanno andare avanti ancora oggi nonostante gli impegni di famiglia e lavoro e la crisi "creativa" in cui versa il problemismo in genere (specie nei diretti)]. Dopo un periodo di totale abbandono ho ripreso per caso nel 1997. Insieme ad altri miei amici concittadini appassionati di scacchi abbiamo fondato un circolo scacchistico, attraverso il quale abbiamo promosso tornei, simultanee, corsi didattici nelle scuole, manifestazioni culturali ecc. In quel periodo ho acquisito la 3ª cat. Nazionale come giocatore, ma ho quasi subito interrotto l'agonismo per riprendere la composizione, sollecitato da due grandi amici come Vito Rallo e Antonio Garofalo, conosciuti nel 1998, che mi hanno sostenuto e hanno creduto da subito nelle mie capacità. [Devo anche ringraziare l'amico Francesco Simoni per le opportunità che mi ha offerto e naturalmente il Prof. Bonivento per non avermi dimenticato!]

La mia passione sono i problemi diretti in due mosse, ma ogni tanto mi diverto a comporre qualche aiutomatto. A tuttora ho composto circa un centinaio di problemi, quelli pubblicati sono 71 di cui 22 piazzati nei verdetti. Penso sia tutto: aggiungo solo che scacchi e musica non hanno qualcosa in comune... hanno tutto! A maggior ragione quando si tratta di comporre sia un problema che un'opera musicale.

Daniele Giacobbe



← Daniele Giacobbe, Best Problems 2006-07, 1° Pr.

H≠2 (8+9) C+

1.②xb4 ②xe4 2.�xe4 冨e6≠ 1.②xb6 冨xd4 2.�xd4 ②c5≠ Zilahi, Kniest.

A dispetto delle preferenze dell'Autore, il redattore ha scelto, fra i diversi primi premi ottenuti, un H≠2. In ogni soluzione matta il pezzo che viene catturato nell'altra soluzione (Zilahi), sacrificio di pezzo bianco per attirare il Re nella casa di matto (Kniest).

Ricostruzione



← Peter Heyl - Ricostruzione n.41, BP52

Problem-Forum 2009

≠2 (10+8) C+

1.豐c1? [2.豐c3≠] 1...Ձb5 2.冨e6≠ 1...Ձd5 2.ຝxd3≠ 1...ຝxf5 2.ຝg4≠ 1...兔e4 2.f4≠ ma 1...兔e2!

1.豐g2? [2.f4≠] 1...全e6 2.罩xe6≠ 1... ②e2 2.豐g7≠ ma 1... ②h5! 1.b3! [2.豐a1≠]

1...ዿb5 2.星e6≠ 1...ዿd5 2.ዿ\xd3≠ 1...⟨\xd3≠ 1...⟨\xd3≠ 1...⟨\xd3+ 1...⟨\xd3+ 1...⟨\xd3+ 1...⟨\xd3+ 1...⟨\xd3+ 1...|\xd3+ 1...⟨\xd3+ 1...|\xd3+ 1...⟨\xd3+ 1...|\xd3+ 1...|\xd3+

Gerd Prahl



Alberto Armeni



Hans Nieuwhart



Saverio Ce' (A)



Efren Petite



Antonio Garofalo



Imanol Zurutuza



Pietro L. Placanico



Con la ricostruzione n. 41 volevo essere più buono e così dalla soluzione data era facilmente identificabile la posizione sulla scacchiera di ben 4 pezzi: due bianchi (台2 e 響g1) e due neri (台g3 e 雪e5). La difficoltà poteva essere data dalla posizione dei due Cavalli bianchi per la possibilità che un unico, eventuale, 台2 potesse effettuare la mossa 2. 台xd3 ≠ e 2. 台g4 ≠. Altra difficoltà la mancanza, nella soluzione data, di mosse effettuate della 冨a5 bianca e dalla 冨c5 nera.

La migliore ricostruzione, perfettamente corrispondente all'enunciato e migliorata in economia e qualità, è quella inviata da Gerd Prahl (Germania), il quale ha risparmiato un pedone nero e utilizzato un êc5 al posto della Torre nera. Altra corretta posizione è quella di A. Armeni, con la sola ininfluente differenza, rispetto all'originale, della posizione del Re bianco in f8 anzichè in h3.

Quasi tutte le altre ricostruzioni, pur essendo corrette nella sostanza, hanno il difetto di presentare difese multiple d'Alfiere non richieste: 1.... 2xb3/d5/f7/g8 2. 公xd3≠; 1... 2b5/a6/e6 2. 2(x)e6≠ e/o di Cavallo 1... 2e2/f1 2. 2g7≠, seppure portanti allo stesso matto.

Così è il problema di H. Nieuwhart (Olanda), che ha anche un pezzo in più dell'originale (9+10), la cui versione però, come anche quelle di S. Ce' (vers. A), E. Petite (Spagna), A. Garofalo, I. Zurutuza (Spagna), ha il pregio di avere aggiunto un GV: 1. ₩a1? [2.b3≠] 1... ②e2! Un piacevole cambio tra chiave e minaccia rispetto al GR.

Da segnalare una seconda versione inviata da Saverio Cé (vers. B) [8/8/1R5N/4kP2/1Nb4p/3pP PnK/1P6/6Q1] che è la più economica ma manca completamente delle difese d'Alfiere che tanto hanno infastidito i partecipanti. Imperfetta quella di Pietro L. Placanico (8+8) perché oltre alle lamentate difese multiple di ② e ② ha una seconda soluzione 1. ■g2! [2.f4≠] non richiesta.

Ricostruzione n.42:

1.②a2? [2.②d2≠] ma 1...d2!

1.②d5! [2.②d2≠]

1...d2 2.\(\delta\)e2≠ 1...\(\delta\)xe3 2.\(\delta\)k5≠ 1...\(\delta\)xb5≠ 1...\(\delta\)xb5≠ 1...\(\delta\)xb7 2.\(\delta\)xc6 2.\(\delta\)b3≠ 1...\(\delta\)xc3 2.\(\delta\)b4≠ Inviare le vostre proposte a (send your diagram to): Vito Rallo, via Manzoni n.162, 91100 Trapani. E-mail: rallovito\(\alpha\)tin.it

Vito Rallo

NUTS (27)

di Mr. Veneziano



A) V. Korolkov Shahmatny kaleydoskop, 1981



H≠2 - 2 Sol. Condizione: la posizione finale non deve alterare il disegno dei cinque cerchi olimpici.

B) E. Minerva inedito



Serie =12 (patta a serie in 12 mosse) Condizione: Sentinelle illimitate.

L'epico vessillo

A Pierre de Fredy, barone de Coubertin, è unanimamente riconosciuto il merito di aver ripristinato i Giochi olimpici nell'era moderna. Anche la bandiera olimpica con i cinque cerchi a più colori fu ideata dal barone francese e fu lo stesso de Coubertin ad illustrarne il significato simbolico, ovvero il riferimento ai cinque continenti, nel 1913 dalle pagine della *Revue Olympique*. La prima Olimpiade che vide l'utilizzo del leggendario drappo fu quella di Anversa 1920, novant'anni fa.

Il grande e poliedrico Korolkov, sull'onda d'entusiamo portata dall'Olimpiade di Mosca 1980, pubblicò un problema simbolico a condizione, rappresentante i cinque cerchi olimpici (A). Il problema (B) è invece pervenuto alla redazione di *Best Problems* ed il nostro direttore ha pensato di proporlo per questa rubrica, come problema augurale per la prossima Olimpiade invernale di Vancouver 2010. Se l'augurio sarà propizio, vedremo neve in gran quantità!

Mr. V.

Soluzione N. (26)

(Beasley) - L'≜g6 proviene da promozione, avvenuta forzatamente in b1, dopo che il ≜e7 è giunto in a2 con 4 catture ed in b1 con la sua quinta presa. Una volta promosso l'≜ si è allontanato e solo dopo è stata giocata la spinta b2-b3. Quindi l'≜c1 originale non è fra i 5 pezzi

catturati dal ▲ (lo sono invece 2 Torri, 2 Cavalli, la Donna), ma è stato catturato sulla sua casa originale da un ♠, così come l'♠f1. L'attuale ♠c1 proviene quindi dalla promozione del △a2 in b8 ed è sua la prima mossa fatta da un Alfiere bianco: ♠b8-a7!

(NdR) - Da Hans Nieuwhart ci perviene la soluzione esatta, accompagnata da una partita dimostrativa: 1.②a3 ②h6 2.②c4 ②f5 3.②b6 ②g3 4.②xc8 ②xf1 5.②h3 ②a6 6.②f4 ②c5 7.②d3 ②b3 8.②c5 ②xc1 9.②d6+ exd6 10.區b1 ②b3 11.axb3 dxc5 12.區a1 ②g3 13.區a4 ②h5 14.區b4 cxb4 15.豐a1 ②f6 16.豐a3 bxa3 17.0-0 a6 18.區b1 ②c5 19.b4 ②a7 20.b5 豐b8 21.b6 0-0 22.bxa7 a2 23.axb8② axb1② 24.②a7! ②a2 25.②c5 ②e6 26.②a3 ②f5 27.b3 ②g6 28.②c1 → Diagramma. (Congratulations Hans!)

Per due volte di seguito questa rubrica ha stuzzicato l'interesse di almeno un lettore (per quanto io ne sappia) ovvero Placanico e Nieuwhart, i quali hanno inviato le soluzioni esatte. Non sarà il caso di provarci anche in questa occasione, in ossequio al motto del barone de Coubertin?

Correzioni (Corrections)

- Per un errore intercorso durante la fase di impaginazione la puntata NUTS 25 vedi BP51, pag. 263 è stata pubblicata senza il titolo *Come battere tre campioni del mondo*, così come voluto dall'autore. Ce ne scusiamo con lui e con i lettori.
- In merito agli studi NN. 1451 e 1452, pubblicati su BP36 2005 a pag. 319, e precisamente alla relativa nota "Due studi fratelli, ma non gemelli...", stante la consuetudine acclarata nel campo della studistica, essi sono invece da intendersi come un unico studio, presentato in forma gemellare. Ne consegue che il riconoscimento assegnato ad entrambi come "½ Lode" (vedi BP43 2007 a pag. 61) viene tramutato in "Lode", quale unico riconoscimento al suddetto studio gemellare.

Anticipazioni (Anticipations) BP52

BP52, n. 2327 - S. Juricek: already published in 15575, *Ideal-Mate Review*, 01-12/2007 (Hans-Peter Reich and Ivan Bryukhanov).

I nostri concorsi: ≠2 (2009-2010: NN). ≠3 (Judge 2010-2011: Antonio Garofalo). H≠2 (Judge 2010-2011: NN). H≠3/n (Judge 2010-2011: NN). Sm≠2/3 (Judge 2009-2010: Sven Trommler). Fairies (Judge 2010-2011: NN).

Pubblicazione trimestrale senza scopo di lucro. Per riceverla, contattare: (☒) Antonio Garofalo, via Collodi n.13 70124 Bari - Italy ☎ 080/5564025 - 🏅 CCP: 17784703

© E-mail: antgarofalo@tiscali.it http://web.tiscali.it/best_problems/Index.html

Contents

FIDE World Cup of Composition 2010	p.	289
<pre>Inediti (Originals)</pre>	p.	290
Soluzioni BP53 (Solutions BP53)	p.	294
Award Best Problems H≠3 2008 by Viktor Zaitsev	p.	300
Due fairies e un retro (8) by Mario Parrinello	p.	303
Affermazioni italiane (Italian award winners)	p.	307
Biografie: Daniele Giacobbe	p.	309
Ricostruzione n.41/42 by Vito Rallo	p.	310
Nuts by Mr. Veneziano	p.	311
Correzioni (Corrections)	p.	312
Anticipazioni (Anticipations)	р.	312