

桥牌进阶第二辑⑦

无将定约的 做庄计划



(英) 大卫·伯德
(英) 马克·史密斯 ◎著

连若旻 彭立新 李依婷 ◎译

成都时代出版社

桥牌进阶第二辑⑦

无将定约的做庄计划

[英]大卫·伯德 著

[英]马克·史密斯

连若旻 彭立新 李依婷 译

成都时代出版社

四川省版权局

著作权合同登记章

图进字 21-2015-08 号

图书在版编目 (CIP) 数据

桥牌进阶. 第二辑. ⑦. 无将定约的做庄计划 / (英) 伯德 (Bird.D.), (英) 史密斯 (Smith,M.) 著; 连若旻, 彭立新, 李依婷译. --成都: 成都时代出版社, 2014.12

ISBN 978-7-5464-1299-3

I. ①桥… II. ①伯… ②史… ③连… ④彭… ⑤李… III. ①桥牌-基本知识 IV. ①G892

中国版本图书馆 CIP 数据核字(2014)第 275227 号

桥牌进阶第二辑⑦. 无将定约的做庄计划

QiaoPai JinJie DiErJi ⑦. WuJiang DingYue De ZuoZhuang JiHua

[英] 大卫·伯德 [英] 马克·史密斯 著

连若旻 彭立新 李依婷 译

出品人 石碧川
责任编辑 曾绍东
特约编辑 徐文惠
封面设计 陈二龙
版式设计 陈二龙
责任校对 晓 婧
责任印制 干燕飞

出版发行 成都时代出版社
电 话 (028) 86619530 (编辑部)
(028) 86615250 (发行部)
网 址 www.chengdusd.com
印 刷 三河市华晨印务有限公司
规 格 140mm×215mm 1/32
印 张 7.625
字 数 210 千字
版 次 2015 年 1 月第 1 版
印 次 2015 年 1 月第 1 次印刷
印 数 1-5000 册
书 号 ISBN 978-7-5464-1299-3
全套定价 52.00 元 (共 4 册)

著作权所有·违者必究。

本书若出现印装质量问题,请与工厂联系。电话:0316-3650704

目 录

Content

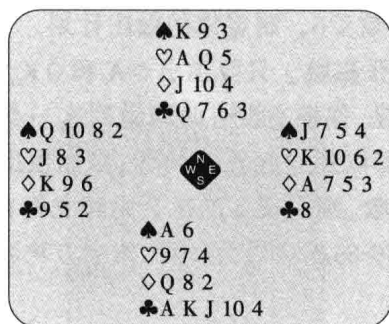
① 制定无将定约的做庄计划	1
测验	3
答案	4
② 忍让及后续打法	5
持有一个挡张的忍让	5
持有一个半挡张的忍让	8
持有两个挡张的忍让	10
要点	13
测验	14
答案	15
③ 树立哪一门花色?	16
攻击危险一方的进张	16
解读首攻	18
哪一个是最好的机会?	19
穿梭防守方的大牌	21
要点	23
测验	24
答案	25
④ 组合机会	26
组合两个飞牌	29
避免早期猜断	30
要点	33
测验	34
答案	35
⑤ 保持连通	36
兑现到全部赢墩	38
以不必要的大牌吃进一墩	39

让正确的一手吃进首攻	41
要点	43
测验	44
答案	46
⑥ 兑现长套	47
施加真实的压力	48
要点	52
测验	53
答案	55

1

制定无将定约的做庄计划

你叫到 3NT, 敌方已经首攻, 你焦急地看着同伴亮开明手的牌。现在怎么办? 从明手出第一张牌之前, 你应该制定整体的做庄计划。首先计算目前有多少顶张赢墩, 随后你必须制定最安全的路线以便获取所需的赢墩。让我们来看一个非常直接的牌例。



防守 3NT 西家首攻 ♠2。你已经看到八个现成的赢墩: 两墩黑桃、一墩红心和五墩梅花。红心飞牌成功可以得到第九墩, 然而一旦飞牌失败, 防守方就会打掉黑桃的挡张, 定约就再也无法完成。是否可以在方块上做出第九墩? 西家的 ♠2 表明黑桃是 4-4 分布。通过顶出 ♦A 和 ♦K, 你就可以建立起第九墩; 与此同时, 将输墩限制为两墩黑桃和两墩方块。

在假设黑桃 4-4 的前提下, 这是否是 100% 成功的路线? 并非如此。假设西家有两个方块大牌而东家有 ♥K。西家可以吃进第一轮方块, 转攻红心。你应该用明手的 ♥A 吃住然后再出第二轮方块——这种打法好过飞牌, 因为如果东家吃进第二轮方块, 他就无法进攻红心。然而, 如果西家能够吃住第二轮方块, 续攻红心穿梭明手的 ♥Q, 将打宕定约。但出现这种情况必须三张牌的位置不利——两个方块大牌以及 ♥K。如果这样的路线无法做成定约, 那么简单依靠红心飞牌同样要失败。

转攻红心,我们就从明手上♥A。如果东家持有另外一张方块大牌,明手的♥Q5 就依然是挡张。

在下面的牌例中,尝试自行制定做庄计划。

♠ A 9 4 3
♥ K 5
♦ 10 8
♣ A Q 10 8 7

♠ 10 6 2
♥ Q 9 7 6 2
♦ K 4
♣ K J 4

♠ K 8
♥ A J
♦ Q J 9 7 6 2
♣ 9 3 2

♠ Q J 7 5
♥ 10 8 4 3
♦ A 5 3
♣ 6 5

防守 3NT 西家首攻♥6。制定你的做庄计划。

目前只有五个顶张赢墩。只要顶出♦A和♦K,方块套可以提供另外四个赢墩。但不幸的是,你根本没有时间做到这一点。当你顶出第一个方块大牌后,防守方就可以建立起红心长套;当你顶出第二个方块大牌,他们就可以兑现长套赢墩。唯一现实的机会是建立梅花套,希望这门花色能够吃到五墩。只有24%的成功机会,但比树立方块套的近乎0%的机会要好很多。

测验

A.



防守 3NT 西家首攻长四——♠6。现在你有多少顶张赢墩？你计划如何发展到九墩？

B.



防守 3NT 西家首攻♥2,长四。你有多少顶张赢墩？制定你的做庄计划。

答案

- A. 目前你只有四墩。为了完成定约,你需要吃到三墩梅花以及额外两墩红心。如果你让暗手吃住首攻,防守方只要忍让两轮♣A,就可以阻止你吃到三墩梅花。因此你用明手的♠A吃住首攻,然后引梅花到暗手的♣10。如果吃到这一墩,立刻进行红心上的飞牌。继续出♣Q,顶出♣A。当敌方续攻第二轮黑桃,暗手可以用♠K上手,兑现梅花赢墩,并重复进行红心飞牌。
- B. 目前有五个确定的赢墩,如果梅花是3-3分布就有七墩。所需的额外赢墩很显然将来自树立方块套。第一墩的最佳打法是什么?如果你第一墩红心从明手放小,东家吃进后转攻黑桃,定约就有被击宕的危险。♥2首攻暗示这门花色是4-4分布。因此,立刻用♥A吃住首攻然后顶出♦A。防守方可以吃到♦A和三墩红心,但你可以取得剩下的全部赢墩。

2

忍让及后续打法

商用计算机的桥牌程序居然不会简单的忍让打法！这种状况持续了很多年。说起来令人难以置信，因为这是无将定约中最重要的技巧。假设西家首攻红心长四，这门花色的分布如下：

	♥9 6	
♥K J 8 5 2		♥Q 10 4
	♥A 7 3	

你忍让♥A 直至第三轮，通过这种方式消除了东家在这门花色的牌张。随后当你发展赢墩时，可以承受让东家进手。如果你在前两墩吃进，让防守方在这门花色上保持连通，那么后续的情形就截然不同。

持有一个挡张的忍让

首先考虑最简单的局势，也就是你在敌方花色上只有一个挡张——通常是这门花色的A。通过忍让，你使得一个防家成为“安全一方”，另外一个则是“危险一方”。在后续做庄中，你必须避免让危险一方上手。下面是典型的牌例：

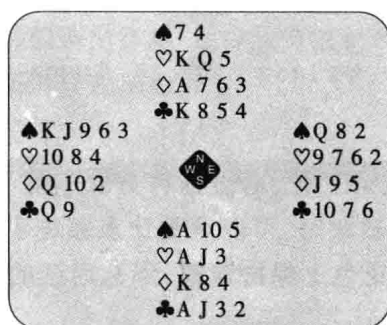
	♠A Q J 7	
	♥9 4	
	♦A 10 6 2	
	♣10 9 6	
♠8 3 2		♠10 9 5 4
♥Q J 8 5 2		♥K 10 7
♦7 5		♦Q 9 8 3
♣K 8 2		♣7 5
	♠K 6	
	♥A 6 3	
	♦K J 4	
	♣A Q J 4 3	

✧ 无将定约的做庄计划 ✧

防守你的 3NT 西家首攻♥5。你忍让♥A 直至第三轮,消除了东家的红心花色。随后如何做庄? 目前已经有八个顶张赢墩,只需发展一墩即可完成定约。选择梅花飞牌是致命的错误,因为这将可能使危险一方上手。如果飞牌失败,西家就可以兑现剩下的红心赢墩。

方块上你有双向飞牌,你可以应对任何一方持有♦Q。但飞东家的♦Q 同样是错误。如果飞牌失败,西家同样可以兑现红心赢墩。正确的打法是飞牌到安全一方。你从南家引♦4,明手上♦10。正如实际分布所示,飞牌失败。但没有关系,东家已经没有红心可回,定约安然无恙九墩到手。

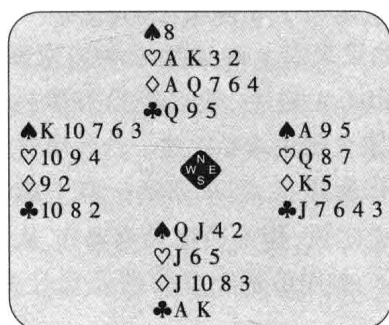
一方危险,另外一方安全,这种状况会影响到你在关键花色上的打法。



西家首攻黑桃,你忍让到第三轮。忍让方块并使安全一方进手,这种打法多半没有任何希望,于是你在梅花上寻找第九墩。如果你在这门花色上采用“正常”打法——兑现♣K 然后用♣J 飞牌,定约就无法做成。西家吃进后兑现另外两墩黑桃。

我们只需要三墩梅花而不是四墩,并且需要设法在建立赢墩的同时避免西家上手。从暗手引♣2,如果西家跟♣7 或者♣6,明手盖上♣8。在西家持♣Q76,或者持♣Q97 忘记上大牌的情况下,你就可以吃到三墩梅花。如果西家跟出♣9 或者♣10,你就用♣K 吃住,再出第二轮梅花到暗手的♣A。这种打法可以防范西家原本持双张♣Q。如果东家原本有♣Q,你仍然可以吃到三墩梅花。假设东家原本持♣Q1076,你可以进入明手,对着暗手的♣J 再引第三轮梅花。

我们再看另外两个牌例——你有一个挡张,但挡张并不是 A。



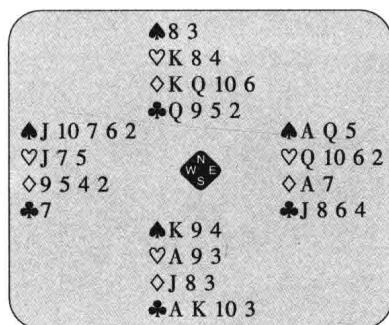
西家首攻 ♠6 到东家的 ♠A, 他回攻 ♠9。如果黑桃是 4-4 或者 6-2 分布, 定约已经安全到家, 因为即便方块飞牌失败, 防守方也无法兑现到五个赢墩。危险的局势在于黑桃 5-3 分布。如果你暗手的大牌盖住 ♠9, 后续会发生什么情况? 西家忍让以便保持连通。当你进行方块飞牌, 东家用 ♦K 吃进后回攻黑桃, 防守方可以兑现另外三墩黑桃从而击宕定约。为了切断防守方的连通, 你必须在东家的 ♠9 上跟小牌。毫无疑问东家将继续攻黑桃, 但当他以 ♦K 进手时, 已经没有黑桃可回。

“如果东家在第一墩出 ♠9 呢?” 或许你存在这样的疑问。这种打法通常是不正确的, 因为在南家持 ♠K10× 的情况下, 他就可以吃到两墩。按照现在的牌张分布, 你必须小心谨慎地做庄——允许 ♠9 吃到这一墩。如果你盖上 ♠9, 当方块飞牌失败后, 防守方就可以吃到四墩黑桃。

连通同样是下一个牌例的主题。东家采取了非常机敏的打法, 目的在于保持防守方的连通。庄家必须正确地解读形势, 以便找到应对之策。

双方无局

东家发牌



西	北	东	南
		1♣	1NT
不叫	3NT	全不叫	

无将定约的做庄计划

西家首攻 ♠6, 东家做出了非常精彩的打法——上 ♠Q。你是否看清了这种打法的目的? 如果东家上 ♠A, 续攻 ♠Q, 南家肯定要忍让 ♠K 直至第三轮。当东家随后以 ♦A 进手, 他已经没有黑桃可回。通过第一轮上 ♠Q, 东家希望诱使庄家立刻用 ♠K 吃进。

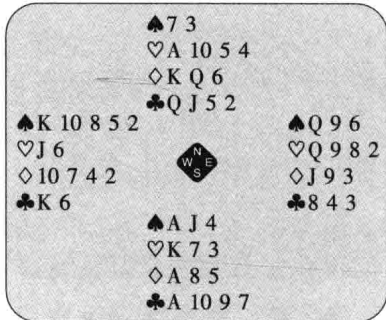
现在轮到你了。作为庄家, 当东家第一墩上 ♠Q 后你准备采取什么打法? 很多牌手用 ♠K 吃住, 担心西家持有 ♠A, 从而防守方可以首先兑现到前五墩甚至六墩。本例中的正确打法是忍让 ♠K, 目的在于切断防守方的连通。

你如何辨别这种打法是正确的? 首先需要注意的是敌方总共只有 15 点。东家做过开叫, 因而他很可能有 ♠A (尤其是他第一墩上 ♠Q, 标明西家持有 ♠J)。除此之外, 吃进第一墩多半也无法完成定约。西家的梅花很短, 因而他首攻的黑桃很像五张套。当你顶出 ♦A, 防守方至少可以兑现四墩黑桃。对抗有能力持 AQ× 出 Q 的防家, 你就应该忍让 K。如果实际牌张如上所示, 定约就已经牢不可破。

持有一个半挡张的忍让

何谓有一个半挡张? 我们考虑的是持 AJ× 或者 KQ× 的情况。你有一个确定的挡张, 并且如果特定防家上手, 你就还有第二个挡张。

当你在首攻花色上持 AJ×, 第三家上大牌, 你首先要决定是否用 A 吃进。如果你吃住第一墩, 随后当西家进手, 暗手的 J× 还可以发挥挡张的作用。如果东家更有可能上手, 你就应该忍让两轮。下面是典型的牌例:



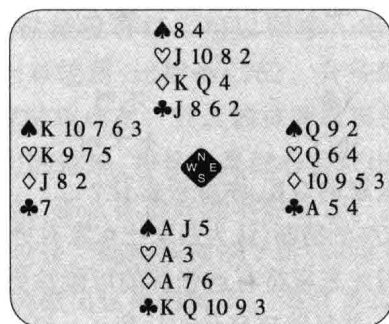
西家首攻 ♠5 到东家的 ♠Q。在打第一墩之前, 你必须通盘考虑整手牌的做庄。为了得到九墩你必须建立梅花, 而只有西家可能在这门花色上

手。因此你应该吃住第一轮黑桃,用方块进入明手后引♣飞牌。飞牌失败但暗手仍旧有♠J4,从而阻止西家吃通这门花色。

假设我们互换南家和北家的梅花牌张。现在就是东家可能在后期进手,而这种情况就影响到你在第一墩的打法。为了消除东家的黑桃牌张,你需要忍让♠A至第三轮。如果随后的梅花飞牌失败,东家已经没有黑桃可回(除非黑桃是4-4,但在这种情况下对定约没有任何危害)。

如果需要顶出防守方的A,持AJ×的结构你就会面临是否忍让的猜断。

双方无局 南家发牌



西	北	东	南
			1♣
不叫	1♥	不叫	2NT
不叫	3NT	全不叫	

西家首攻♠6到东家的♠Q,你是否忍让?

你需要顶出♣A。如果西家有这张牌,你最好吃住第一墩,保留暗手的♠J5作为第二个挡张;如果东家有♣A,你就必须忍让两轮黑桃。到底哪一方更可能有♣A?

唯一的线索在于叫牌。如果西家有五张或者六张黑桃并且有♣A,在红花色上有一至两个大牌,他很有可能争叫。由于没有参与叫牌,概率倾向于东家持有♣A。因而你应该忍让两轮黑桃。

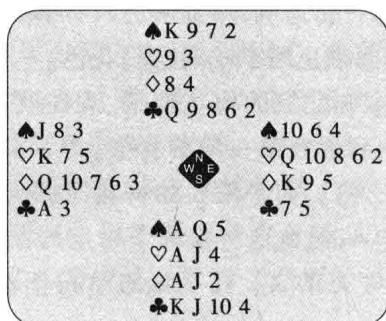
假设西家争叫过1♠,随后防守3NT首攻♠6。由于他更可能有♣A,你就应该吃住第一轮黑桃。

在下面的牌例中叫牌没有提供任何线索,但其他的想法将影响你在第一墩的打法。

无将定约的做庄计划

南北有局

南家发牌



西	北	东	南
			2NT
不叫	3♣	不叫	3♦
不叫	3NT	全不叫	

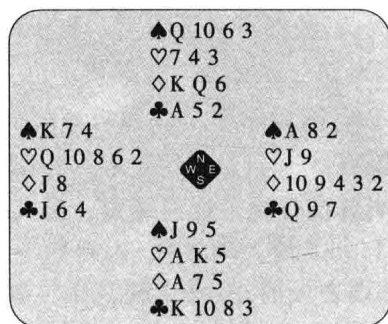
西家首攻♦6到东家的♦K,你是否忍让?

哪一方有♣A是50%的猜断(认为西家比东家有更长的方块、从而东家有更多的空位容纳♣A,因此东家持有这张牌的可能性更大——这种说法完全是谬论。如果东家首攻,并且首攻自己的长套——红心——那么上述说法同样适用于西家,也就是西家更有可能持有♣A!)。现在,你认为哪一方有♣A?

需要注意的一点是:如果你认为东家有♣A,于是忍让第一墩,他就有机会转攻红心!在这种局势下无论哪一方有♣A都将打宕定约。于是你应该选择明确的50%机会——西家有♣A。吃住第一墩方块,然后树立梅花。

持有两个挡张的忍让

如果需要顶出防守方的两个大牌,那么即便你在首攻花色上有两个挡张也需要忍让。请看下面的牌例:

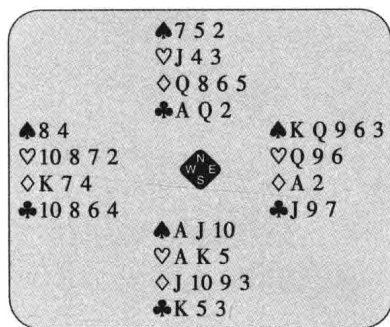


1NT-3NT 的叫牌进程没有暴露任何信息,西家首攻♥6 到东家的♥J。我们首先来看如果你吃住第一墩,后续会发生什么情况。只有七个顶张赢墩,你需要顶出♠A 和♠K,以便建立额外两墩。当你树立黑桃时,东家以♠A 上手后回攻第二张红心。此时忍让已经无济于事——西家吃进后顶掉红心挡张,当他以♠K 进手后就可以兑现另外两墩红心。定约宕一!

为了完成定约,你必须忍让第一墩红心。毫无疑问东家续攻,你用♥A吃住。现在你可以看出忍让与否的差别所在。当你出黑桃到♠Q和东家的♠A时,他已经没有红心可以回攻。定约轻松做成。

假设你的梅花相对较弱,比如♣K762。有些牌手也许会说,“我不能忍让红心。如果东家转攻梅花,我就输掉两墩黑桃、一墩红心和两墩梅花。”这种说法有一定的道理,并且如果红心首攻出自四张套(例如使用长四攻牌方式,首攻♥2),那么你最好就不要忍让。如果首攻有可能出自五张套,那么通常应该忍让。即便从理论上讲,转攻其他花色有可能打宕定约,防守方通常也不会做出这样的转攻。很重要的一点是,他们不知道你在首攻花色上有两个挡张。如果你只有一个挡张,或许对防守方来说打掉你的挡张就是非常必要的。

当右手敌方叫过一门花色,左手敌方从短套首攻这门花色时,也可以采用类似的打法:



东家开叫 1♠, 你争叫 1NT, 同伴加叫 3NT。西家首攻 ♠8, 东家上 ♠Q。如果用 ♠A 吃进, 你就将打宕定约。西家吃住第一轮方块, 然后帮助同伴顶掉黑桃挡张。当你再顶第二个方块大牌时, 东家吃进就可以兑现黑桃赢墩, 从而击宕定约。

实际上,你应该让东家的♠Q吃到第一墩。你用♠J吃住黑桃续攻,而

✧ 无将定约的做庄计划 ✧

当西家上手后他已经没有黑桃可回(的确,针对你的上述打法东家应该在第一墩放小,迫使你立刻用掉第二个黑桃挡张。当西家用♦K进手后他还有一张黑桃可供回攻。上述分析并不意味着你不能利用水平不高的东家完成定约!)。