

桥牌进阶第二辑⑥

有将定约的 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⑥

有将定约的 做庄计划

[英]大卫·伯德

[英]马克·史密斯

著

连若肠 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 21-2015-07 号

图书在版编目 (CIP) 数据

桥牌进阶. 第二辑. ⑥. 有将定约的做庄计划 / (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 275225 号

桥牌进阶第二辑⑥. 有将定约的做庄计划

QiaoPai JinJie DiErJi ⑥. YouJiang 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 制定有将定约的做庄计划	1
何时清将?	3
要点	5
测验	6
答案	7
② 将吃输墩	8
部分清将	8
是否大将吃?	10
交换将吃	13
交叉将吃	14
要点	18
测验	19
答案	20
③ 处理将牌	21
让送将牌的正确时机	22
要点	26
测验	27
答案	28
④ 树立长套	29
建立暗手长套	32
要点	36
测验	37
答案	38

⑤ 阻止危险一方上手	39
飞牌还是将吃飞牌?	41
通过忍让使安全一方出牌	42
通过规避保持控制	43
要点	46
测验	47
答案	48
⑥ 长将牌将吃	49
要点	52
测验	53
答案	54

1

制定有将定约的做庄计划

无论是什么定约,做庄的第一步都是计算己方确定的赢墩以及还需要建立多少赢墩。在无将定约中,通常计算大牌赢墩。主打无将定约时你很可能会说:“我有七个顶张赢墩,还需要建立额外的两墩。”在有将定约中你可以使用相同的方法,但更简便的方法是计算输墩。这句话的具体含义是什么?让我们通过下面的牌例简单加以说明。



假设你主打 7♠,西家首攻将牌。首先计算可能的“输墩”,你查看有较长将牌的一手,在本例中是南家。依次查看四门花色,以便确定有多少潜在的输墩。本例中黑桃和红心没有输墩,因为这两门花色联手有 A、K 和 Q。在方块上只有 A 而没有 K,因而有潜在的第二轮输墩(不关心第三轮的情况,因为南家只有两张方块)。在梅花上有潜在的第三轮输墩。总计有两个潜在的输墩,为了完成大满贯定约,必须将输墩减少至零。你计划如何做庄?

消除梅花输墩非常简单,可以让明手将吃第三轮梅花。避免方块输墩有两种方式:通过♦Q飞牌,或者有可能利用红心垫牌。由于飞牌的成功依赖于好运气,因而你首先要探查垫牌的可能性。

明手的♠Q吃住将牌首攻,东家跟牌。现在你不能清光将牌,因为明

有将定约的做庄计划

手需要将吃一次梅花。兑现两轮梅花大牌,用♠10将吃第三轮(避免超将吃的危险),随后你清光剩下的将牌。下一步是兑现♥A和♥K——如果在两轮内击落♥J,你就解封♥10,用♦A进入明手,然后用♥Q垫掉暗手的方块输墩;如果♥J没有跌落,你就继续兑现第三轮红心,检验这门花色是否是3-3分布。如果希望落空,你将吃明手的最后一张红心回到暗手,尝试你最后的机会——方块飞牌。

本例说明了消除输墩的三个主要方法:飞牌、将吃以及利用明手的赢墩垫牌。简而言之,有将定约的做庄计划就是采用最安全的方法,将输墩减少至所要求的数目。

在介绍具体的做庄技巧之前,让我们再为下面一个典型牌例制定下做庄计划:



你叫到6♥,敌方连续兑现两轮黑桃大牌。制定你的做庄计划。

查看长将牌一手(南家)的输墩,你看到黑桃上有一个输墩——防守方已经兑现,将牌和方块上没有输墩,梅花上有一个潜在输墩。你计划如何消除梅花的输墩?

一个处理方式是用♣J飞牌。如果能够在明手建立起一个赢墩去垫掉梅花输墩,你当然不愿意将定约的成败系于50%的机会。除非方块是5-1分布,否则你都可以树立明手的方块长套。将吃第二轮黑桃后用♥A清一轮将牌,兑现两轮方块大牌,大将吃一次方块。如果方块是4-2分布,用♥J进入明手,再次大将吃方块。如果敌方还有将牌就清光将牌,用♣A进入明手,利用第十三张方块垫掉梅花输墩。

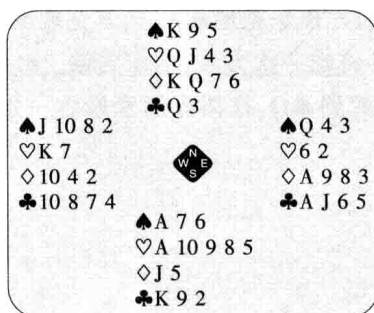
如果方块5-1分布,你有可能遭到将吃从而打宕定约。但无论怎样,上述打法仍然是最佳路线。

何时清将？

有关清将的一般性原则是：如果没有特殊理由不清将，那么你就应该立刻清光将牌。延迟清将的主要原因有以下几点：

- * 短将牌的一方需要将吃；
- * 你需要快速垫牌；
- * 在防守方建立赢墩之前，你必须先建立垫牌的赢墩；
- * 明手的将牌需要作为桥引，以便建立和(或)兑现赢墩。

在下面的牌例中你的首要任务是建立垫牌的赢墩：



防守你的 4♥ 西家首攻 ♠J。如果你让明手赢进首攻然后引 ♥Q 飞牌，你很快就会后悔。西家用 ♥K 吃进后将顶掉你剩下的黑桃大牌。最终每门花色都要输一墩，定约宕一。

正确的打法是暗手以 ♠A 吃住首攻，立即出 ♦J。我们假设东家忍让一轮，吃住第二轮方块后续攻黑桃。由于第一轮是用暗手的 ♠A 赢进而不是 ♠K，现在你就可以方便地进入明手。你可以用 ♦Q 垫掉暗手的黑桃输墩，然后进行将牌飞牌。明手可以将吃第三轮梅花，于是你最终输掉两门花色的 A 以及 ♥K。

在下面的牌例中你推迟清将的原因是需要利用明手在将牌上的大牌作为桥引：

有将定约的做庄计划

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

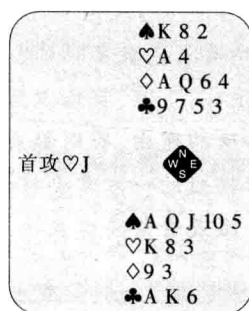
防守 6♠ 西家首攻 ♣K。消除梅花输墩的唯一方法是建立明手的方块长套。如果立刻清将牌,只有在将牌 2-2 以及方块 3-3 分布的情况下你才能够获得成功。更好的方式是兑现 ♠A,接着兑现明手的方块大牌。两个防家都跟牌后你以 ♠J 将吃一次方块,西家告缺。出将牌到 ♠K,并再次用 ♠10 将吃方块。出将牌到 ♠Q,在清光西家最后一张将牌的同时,享用已经建立的方块赢墩。

要点

1. 制定有将定约的做庄计划时,计算长将牌一手的可能输墩。依次检验每门花色,查看有多少潜在的输墩。寻找最安全的方法从而将输墩减少至所要求的数目。
2. 消灭输墩的主要方法有:飞牌、将吃以及垫牌。
3. 通常来说,除非有特殊的理由,否则都应立刻清将。延迟清将的可能原因有:将牌较短的一方需要将吃;需要明手的将牌作为桥引;需要垫掉输墩或者需要建立快速垫牌的赢墩。

测验

A.



你叫到 6♠, 西家首攻♥J。从南家看有多少输墩? 如何减少到只有一个? 你计划如何做庄?

B.



防守你的 4♠ 西家首攻♣Q。从南家看有多少输墩? 如何将输墩减少至三个? 你计划如何做庄?

答案

- A. 将牌没有输墩,红心有一个输墩,方块有一个输墩,梅花还有一个输墩。南家手上有三个潜在的输墩。通过让明手将吃你可以消除红心输墩。通过♦Q飞牌成功或者利用明手的梅花垫牌可以解决方块上的输墩。

你应该用♥A吃住首攻,用♠A和♠Q清两轮将牌,兑现♥K然后用♠K将吃红心。用♣A回到暗手,清光防守方的将牌。现在兑现♣K,继续出第三轮梅花,检验梅花是否是3-3分布(或者东家持双张♣QJ、♣Q10或♣J10,这样可以建立起明手的♣9)。如果梅花能够提供第三个赢墩,你就用第十三张梅花垫掉方块输墩。如果未能如愿,你就只得寄希望于方块飞牌成功。

- B. 如果将牌不是2-2分布,你就要输掉一墩或两墩将牌。红心有两个输墩,方块还有一个输墩。通过明手将吃你可以消除一个红心输墩。假设你吃住梅花首攻立刻清两轮将牌,发现将牌3-1分布,此时你已经回天无力。当你让送一轮红心准备让明手将吃时,防守方就可以清掉明手的最后一张将牌。更好的打法是在第二墩让送红心。吃住敌方的回攻,以♠A和♠K清两轮将牌,然后将吃最后一张红心。

你将只输一墩将牌、一墩红心和一墩方块。

2

将吃输墩

或许你认为让明手将吃输墩根本没有讲述的必要。仔细想想！通过一些灵巧的步骤，你可以降低被超将吃或者赢墩被将吃的危险。

部分清将

首先我们来看这样一种局势——部分清掉防守方的将牌可以提高定约的成功率。请看下面的牌例：

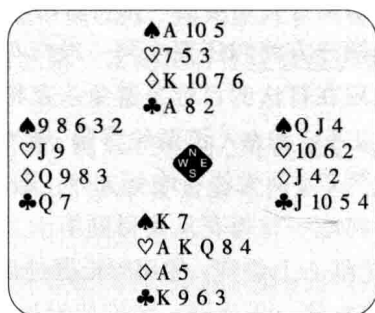
	♠Q 10 5	
	♥A 6 3	
	♦A 10 7 6	
	♣10 9 3	
♠8 7 2		♠9 4
♥J 9 7 5		♥10 2
♦J 4		♦K Q 9 8 3 2
♣A K 6 2		♣Q 7 5
	♠A K J 6 3	
	♥K Q 8 4	
	♦5	
	♣J 8 4	

你叫到 4♠，防守方连续兑现三轮梅花。东家转攻将牌后你计划如何获取剩下的全部赢墩？

只需关心第四张红心。如果这门花色是 3-3 分布，完成定约没有任何困难。还有一种可能性是：明手将吃第四轮红心，而一个防家同时持短红心和短将牌。

具体如何实施？明手吃住敌方的将牌转攻，继续以 ♠A 清第二轮将牌。防守方还剩下一张将牌，你兑现三轮红心大牌。东家在第三轮告缺，但与此同时他也没有最后一张将牌！你将吃红心输墩，然后大将吃方块回到暗手，清光西家的最后一张将牌。

当暗手持 Kxxx 对着明手的 Axx，你可以在将吃之前让送一轮。下面是一副典型牌例：

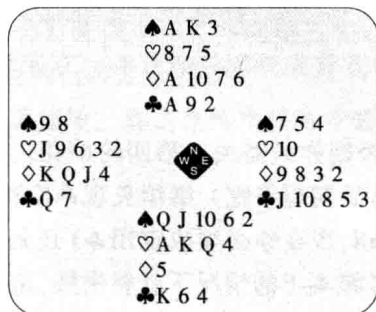


你乐观地叫到 6♥，西家首攻 ♠8。从长将牌一方(南家)查看输墩的情况，你会发现如果将牌是 4-1，可能存在一个输墩。但在这种情况下你无能为力，因而无需考虑。梅花同样有两个潜在输墩。除非是 3-3 分布，否则你必须尝试将吃第四轮。

如果你清两轮将牌然后兑现 ♣A 和 ♣K，再打第三轮梅花，会发生什么情况？除非梅花是 3-3，否则你已经打宕了定约。吃进第三轮梅花的防家，要么清掉明手的最后一张将牌，要么回攻梅花给同伴将吃。在打出第四轮梅花之前，你必须精确地清两轮将牌。为了达成这样的目标，在清将牌之前你必须让送一轮梅花。

♠K 吃住首攻后让送一轮梅花，防守方没有有效的回攻。我们假设他们续攻黑桃，你用 ♠A 吃住后清两轮将牌，然后兑现 ♣A 和 ♣K。你非常幸运，西家在第三轮梅花告缺但不能将吃。你让明手将吃第四张梅花后以 ♦A 回到暗手，清光防守方的最后一张将牌。

当防守方还有将牌时，有时你必须采取相应的措施避免持有将牌的防守人将吃你的大牌赢墩。请看下面牌例中的红心套：



有将定约的做庄计划

你叫到 6♠ 西家首攻 ♠K, 明手赢进首攻。你就两个潜在输墩, 第四轮红心以及第三轮梅花。假设你以 ♠A 和 ♠Q 清两轮将牌, 然后兑现红心大牌。这种打法有问题! 东家将会用最后一张将牌将吃红心大牌赢墩。明手可以将吃一轮红心, 但防守方终归还要吃到一墩梅花, 定约宕一。

让我们重新做庄, 现在打法的目标是避免东家将吃。明手吃住方块首攻后引小红心到 ♥A。以 ♠Q 和 ♠A 清两轮将牌, 继续出第二轮红心。如果东家将吃, 他只能将吃到 ♥4 而无法将吃到大牌。随后你可以用红心大牌垫掉梅花输墩, 让明手将吃一轮梅花从而得到第十二墩。

假设东家在第二轮红心上垫牌。你用 ♥K 赢进后以 ♣A 进入明手, 再出红心。同样的东家将吃将一无所获。我们假设他继续垫牌, 暗手以 ♥Q 赢进第三轮, 用明手的 ♠K 将吃 ♥4。你可以用方块回到暗手清光东家的将牌, 最终只输掉一墩梅花。

是否大将吃?

经常遇到的一个两难局面是: 大将吃还是小将吃? 如果使用大将牌将吃, 的确降低了被超将吃的危险。但问题在于, 如果将牌恶劣分布, 你就为防守方提升出了一个将牌赢墩。请看下面的牌例:

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

你主打 4♠, 防守方首先兑现三墩红心。东家转攻 ♦Q, 你准备如何继续做庄?

除非将牌 5-0, 否则你只需关心第四轮梅花。你用 ♠K 清一轮将牌 (防止敌方持单张将牌后期超将吃), 继续兑现 ♣K 和 ♣A。当暗手再出第三轮梅花, 西家跟出 ♣8, 现在你必须决定用 ♠J 还是 ♠7 将吃。

如果大将吃, 在将牌 4-1 的情况下就将失败, 持四张将牌的防家将吃

到一墩将牌；如果小将吃，在东家原本只有两张梅花并且可以超将吃明手的♠7时，你就打宕了定约。哪种情况更有可能出现，这是简单的数学问题。将牌4-1的原始概率是28%。而东家持双张梅花的机会小得多，大概在15%左右。因而将吃第三轮梅花时你应该遵循概率——用♠7而不是♠J将吃。

在将吃之前先用♠J清第二轮将，是否是更好的打法？并非如此，通过保留明手的♠J，在西家持双张梅花的情况下，你就可以对他进行超将吃。

如果一门花色需要将吃两次，并且只有一个大将牌可供使用时，通常小将吃第一次是正确的。

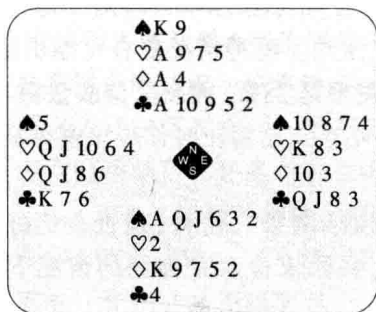


假设你叫到梅花大满贯，西家首攻将牌。你准备如何做庄？

暗手吃住首攻后必须消除两个红心输墩。如果你错误地用♣K将吃了第三轮红心，那么第四轮红心几乎一定要遭到超将吃。你必须用♣5将吃第三轮红心，希望东家不能超将吃。随后可以用大将牌将吃第四轮红心。

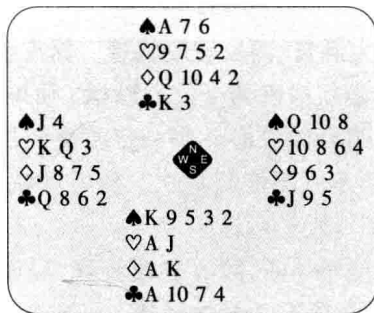
如果主打相对合适的6♣，敌方首攻将牌，局面就完全不同。用♣5将吃第三轮红心就将承受不必要的风险——东家有可能超将吃并且回攻将牌。小满贯的安全打法是用♣K将吃第三轮红心，随后敌方可以超将吃第四轮红心，但定约已经安全到家。

如果有潜在的将牌输墩，那么在两次将吃中首先使用大将牌就是正确的。



防守你的 6♠ 西家首攻 ♥Q。如果你立刻清将,完成定约就需要方块 3-3 分布——从概率上讲这并不是好的打法。更好的打法是将吃一或两轮方块。假设你成功地兑现到方块大牌,然后用 ♠9 将吃第三轮。遇到了麻烦!东家将会超将吃并回攻将牌,击败定约。你应该用 ♠K 将吃第三轮方块。这种打法暂时给防守方建立了两个赢墩(一墩将牌和一墩方块),但没有关系。你将吃红心回到暗手,用 ♠9 将吃第四轮方块。东家用 ♠10 超将吃,但这是他天然的将牌赢墩。最终你只输一墩牌。

即便你已确知要被超将吃,将吃输墩仍然是不错的选择。防守方可能是用天然的将牌赢墩进行的超将吃,这正是下例所发生的情况:



为了捍卫自己一贯进取的名声,你想尽办法最终叫到 6♠。你用 ♥A 吃住首攻的 ♥K 后,兑现暗手的两个方块大牌。出梅花到 ♣K,随即用 ♦Q 垫掉红心输墩。两个防家都跟牌,但 ♦J 没有露面。

到目前为止,定约的前景依然黯淡。你有两个梅花输墩以及至少一个将牌输墩——但不要放弃!引梅花到 ♣A 然后将吃一次梅花。兑现 ♠A,将吃红心回到暗手。现在你必须将吃第四轮梅花,尽管你确知肯定有一个防家可以超将吃明手的 ♠7。东家用 ♠10 超将吃,但你非常幸运。不仅他是