

doi: 10.7690/bgzdh.2023.07.011

基于拍卖算法的动态防空武器目标分配

强裕功, 宋贵宝, 刘铁, 刘镇毓

(海军航空大学岸防兵学院, 山东 烟台 264001)

摘要: 为解决网络化防空作战中“制导平台—武器—目标”三者的优化匹配问题, 提出一种基于拍卖算法的武器目标分配(weapon-target assignment, WTA)问题求解方法。建立多约束条件下的动态武器目标优化分配模型, 将动态作战过程离散化为静态分配问题处理。实例验证结果表明, 该方法具备有效性、快速性。

关键词: 防空武器; 目标分配; 拍卖算法

中图分类号: TJ762 文献标志码: A

Dynamic Air Defense Weapon Target Assignment Based on Auction Algorithm

Qiang Yugong, Song Guibao, Liu Tie, Liu Zhenyu

(College of Coast Guard, Naval Aviation University, Yantai 264001, China)

Abstract: In order to solve the problem of optimal matching among guidance platform, weapon and target in networked air defense, a method for solving weapon-target assignment (WTA) problem based on auction algorithm is proposed. The dynamic weapon target optimal allocation model under multiple constraints is established, and the dynamic combat process is discretized into a static allocation problem. The example shows that the method is effective and fast.

Keywords: air defense weapon; target assignment; auction algorithm

0 引言

武器目标分配(WTA)问题也被称为导弹分配问题(missile allocation problem, MAP), 是军事运筹学领域中一个经典的约束组合优化问题, 最初由Manne引入作战研究领域。WTA问题的目标是将有限的防御武器分配给来袭目标, 以最大化防御效能, 是战场决策需要解决的重要问题^[1]。防空武器目标分配实质上就是防御作战资源与来袭目标的优化匹配, 这里的防御作战资源主要指防御武器及制导平台, 目标分配问题演变为“制导平台—武器—目标”三者的匹配优化问题^[2]。

在网络中心战(network-centric warfare, NCW)中, 分散的作战资源必须相互协调才能产生协同作战能力(cooperative engagement capability, CEC)。武器和制导平台作为防空作战系统的2种主要资源有着紧密的关系, 两者之间的相互协调是充分发挥协同作战能力的关键^[3]。在经典的OODA(观察、定位、决策、行动)作战循环中, 制导平台和武器分别发挥着观察和行动的作用^[4], “制导平台—武器—目标”配对是比较复杂的组合优化问题, 其复杂性主要来源于制导平台、武器的相互依赖, 这一问题对严重依赖于所有可用制导平台、武器智能使用的

网络中心战至关重要。在动态环境中, 制导平台、武器、目标是运动的, 这使得任一时刻对位置的预测存在不确定性, 同时还要考虑目标毁伤、新目标出现等随机情况的发生。

目前, 国内外对武器目标分配问题的研究已经较为深入, 主要集中于模型构建和求解算法设计2方面。现有研究成果对武器目标分配问题的研究大多考虑的是“武器—目标”匹配问题^[5~6], 很少将制导平台考虑在内。文献[7]建立了“传感器—武器—目标”三元组优化匹配模型, 并采用启发式方法对问题进行求解, 但并未考虑作战过程的动态随机性对所构建模型和求解算法的影响。笔者针对动态防空武器目标分配问题, 建立基于目标的优化分配模型并给出了约束处理方法, 介绍基于拍卖算法的决策过程, 并通过仿真实例验证了算法的有效性。

1 基于目标的优化分配模型

动态武器目标分配(dynamic weapon target allocation, DWTA)问题属于多阶段决策问题, 需要考虑战场态势的实时变化, 当前阶段的交战结果会影响后续决策, 其常用的射击策略为“射击—观察—射击”^[5], 如图1所示。

收稿日期: 2023-03-07; 修回日期: 2023-04-20

作者简介: 强裕功(1998—), 男, 山西人, 从事武器系统与运用工程研究。E-mail: 1443648847@qq.com。

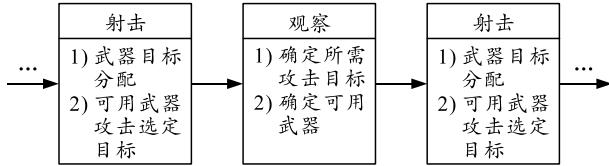


图 1 “射击—观察—射击”射击策略

在射击阶段, 根据计算的武器目标分配方案对目标进行攻击, 在观察阶段, 决策者根据战场态势

确定可用的攻击武器以及所需攻击的目标。“观察—射击”过程类似于静态武器目标分配(static weapon target allocation, SWTA)问题^[1], 则 DWTA 问题可表示为^[5]:

$$\text{DWTA} = \{\text{SWTA}^{(1)}, \text{SWTA}^{(2)}, \dots, \text{SWTA}^{(T)}\} \quad (1)$$

式中 T 为划分的阶段数。为表述清晰, 给出所使用的变量及其意义如表 1 所示。

表 1 符号说明

符号	说明
$X^P = (x_{i,j,k}^P)_{s \times w \times t}$	制导平台—武器—目标分配矩阵(如果阶段 P 制导平台 i 、武器 j 分配给目标 k , 则 $x_{i,j,k}^P = 1$; 否则 $x_{i,j,k}^P = 0$)
$Y^P = (y_{ik}^P)_{s \times t}$	制导平台—目标分配矩阵(如果阶段 P 制导平台 i 分配给目标 k , 则 $y_{ik}^P = 1$; 否则 $y_{ik}^P = 0$)
$Z^P = (z_{jk}^P)_{w \times t}$	武器—目标分配矩阵(如果阶段 P 武器 j 分配给目标 k , 则 $z_{jk}^P = 1$; 否则 $z_{jk}^P = 0$)
$P^P = (p_{ik}^P)_{s \times t}$	阶段 P 制导平台捕获能力矩阵(p_{ik}^P 表示阶段 P 目标 k 被制导平台 i 捕获的概率)
$Q^P = (q_{jk}^P)_{w \times t}$	阶段 P 武器杀伤能力矩阵(q_{jk}^P 表示阶段 P 目标 k 被武器 j 杀伤的概率)
$V^P = (v_k^P)_{1 \times t}$	阶段 P 目标威胁矩阵(v_k^P 表示阶段 P 目标 k 的威胁值)
m_k	同时分配给目标 k 的最大制导平台数
n_k	同时分配给目标 k 的最大武器数

笔者考虑 t 个来袭目标、 w 个防御武器以及 s 个制导平台的作战想定, 以最大化目标毁伤为目标函数建立如下的优化分配模型:

$$\max J(X) = \max \{J(X^{(1)}), J(X^{(2)}), \dots, J(X^{(T)})\}; \quad (2)$$

$$J(X^{(p)}) = J(Y^{(p)}, Z^{(p)}) = \sum_{k=1}^t v_k^p [1 - \prod_{i=1}^s (1 - p_{ik}^p)^{y_{ik}^p}] [1 - \prod_{j=1}^w (1 - q_{jk}^p)^{z_{jk}^p}]. \quad (3)$$

约束条件为:

$$\sum_{k=1}^t y_{ik}^p \leq 1 \quad \forall i \in \{1, 2, \dots, s\}, \quad \forall p \in \{1, 2, \dots, T\}; \quad (4)$$

$$\sum_{k=1}^w z_{jk}^p \leq 1 \quad \forall j \in \{1, 2, \dots, w\}, \quad \forall p \in \{1, 2, \dots, T\}; \quad (5)$$

$$\sum_{i=1}^s y_{ik}^p \leq m_k \quad \forall k \in \{1, 2, \dots, t\}, \quad \forall p \in \{1, 2, \dots, T\}; \quad (6)$$

$$\sum_{j=1}^w z_{jk}^p \leq n_k \quad \forall k \in \{1, 2, \dots, t\}, \quad \forall p \in \{1, 2, \dots, T\}. \quad (7)$$

式(4)表示制导平台的最大跟踪能力, 假设每个制导平台只能同时跟踪一个目标; 式(5)表示武器的最大杀伤能力, 本文中假设每个武器只能同时射击一个目标; 式(6)和(7)分别表示分配给单一目标的最大制导平台数和最大武器数, m_k 、 n_k 通常根据来袭目标的威胁值、可用制导平台和武器的作战性能设定。如果一个制导平台或武器能够同时分配给多个目标, 则进行如下处理:

1) 如果制导平台 i 能够同时分配给 m 个目标,

则将该制导平台等效为 m 个只能被分配给单一目标的虚拟制导平台, 并且这 m 个虚拟制导平台对任意目标的捕获概率与原制导平台相同。

2) 如果武器 j 能够同时分配给 m 个目标, 则将该武器等效为 m 个只能被分配给单一目标的虚拟武器, 并且这 m 个虚拟武器对任意目标的杀伤概率与原武器相同。

根据拍卖算法求解问题的特点, 需要将武器目标分配问题转化为“一对一”的形式^[8], 为此对式(6)和(7)进行如下处理:

1) 如果目标 k 能够同时被分配 m 个制导平台, 则将该目标等效为 m 个只允许分配一个制导平台的虚拟目标, 并且各制导平台、武器对这 m 个目标的作战效果相同。

2) 如果目标 k 能够同时被分配 m 个武器, 则将该目标等效为 m 个只允许分配一个武器的虚拟目标, 并且各制导平台、武器对这 m 个目标的作战效果相同。

此外, 为便于构建收益矩阵, 引入虚拟的制导平台、武器、目标, 使得三者的数量相同, 需要注意的是, 为使三者数量相同而引入的虚拟制导平台、武器、目标不会带来任何效益, 反映在收益矩阵上即相应位置为“0”。

文献[1]指出 DWTA 问题要获得全局最优解, 其在每一阶段必须获得最优解。在多阶段 WTA 问题中, 各阶段的决策过程类似, 且随着作战过程的

进行, 由于作战消耗、作战毁伤等因素所需考虑的制导平台、武器、目标数会减少。笔者以相对复杂的最初阶段为例, 阐述基于拍卖算法的求解思想。

2 基于拍卖算法的武器目标分配

2.1 拍卖算法

拍卖算法由 D.P. Bertsekas 提出, 用于解决资源分配和网络流等问题。现有研究表明拍卖算法计算复杂性低、运行效率高, 能够很好地解决任务分配问题^[6-7], 其基本思想: 将 n 个物品拍卖给 m 个买家, 物品 j 的价格为 p_j , 物品 j 对于买家 i 的价值为 a_{ij} , 则将物品 j 分配给买家 i 的收益为 $a_{ij}-p_j$, 拍卖算法就是要找到能使所有买家的总收益最大的分配方案。实际迭代运算时为避免陷入死循环, 采用“ ε -互补松弛”策略, 限制每次竞标价格的变化范围, 拍卖算法中各买家相互竞争, 某一物品的归属取决于各买家的拍卖价格, 出价最高的买家能够得到其想获得的物品, 但这样也会使其收益降低。

2.2 算法设计

通过引入虚拟的制导平台、武器、目标可使三者的数量相同, 假设有 $s=w=t=n$ (n 为正整数), 此时可构建如下的收益矩阵:

$$\mathbf{B} = \begin{pmatrix} b_{1,1}^1 & b_{1,1}^2 & \cdots & b_{1,1}^n \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ b_{1,n}^1 & b_{1,n}^2 & \cdots & b_{1,n}^n \\ b_{2,1}^1 & b_{2,1}^2 & \cdots & b_{2,1}^n \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ b_{2,n}^1 & b_{2,n}^2 & \cdots & b_{2,n}^n \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ b_{n,1}^1 & b_{n,1}^2 & \cdots & b_{n,1}^n \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ b_{n,n}^1 & b_{n,n}^2 & \cdots & b_{n,n}^n \end{pmatrix}.$$

式中 $b_{i,j}^k$ 表示将制导平台 i 和武器 j 分配给目标 k 的收益, 根据文献[3]有:

$$b_{i,j}^k = v_k \times p_{i,k} \times q_{j,k} \quad (8)$$

构建矩阵 $\mathbf{X} = (x_{i,j})_{n \times n^2}$, 如果将制导平台 i 和武器 j 分配给目标 k , 则 $x_{i',j'}=1$, 其中 $i'=k$ 、 $j'=(i-1) \times n + j$, 否则 $x_{i',j'}=0$, 令

$$\mathbf{C} = \mathbf{B} \times \mathbf{X} \quad (9)$$

则问题转化为求解使矩阵 \mathbf{C} 梯度最大的 \mathbf{X} 。

根据上文, 单一阶段的“制导平台—武器—目

标”匹配问题转化为:

$$\max \sum_{i=1}^{n^2} c_{i,i} \quad (10)$$

约束为:

$$\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n x_{i,j}^k = 1; \quad (11)$$

$$\sum_{i=1}^n \sum_{k=1}^n x_{i,j}^k = 1; \quad (12)$$

$$\sum_{j=1}^n \sum_{k=1}^n x_{i,j}^k = 1. \quad (13)$$

注: 令 $i=k'$, $j=(i'-1) \times n + j'$, 则 $x_{i',j'}^{k'}$ 与 $x_{i,j}^k$ 表示的意义相同。

结合上述模型, 笔者提出的基于拍卖算法的“制导平台—武器—目标”优化匹配方法步骤如下:

1) 初始化相关参数: 取 $\varepsilon < 1/n$, 迭代计数器 $m=1$, 目标初始价格 $v_1=\dots=v_n=0$, 制导平台初始价格 $w_1=\dots=w_n=0$, 收益矩阵 \mathbf{B} 乘以某一常数使得其中各元素均为整数, 分配矩阵 $\mathbf{X}=(x_{i,j})_{n \times n^2}$ 中各元素均为 0。

2) 如果所有制导平台均被分配, 则迭代过程结束, 否则任选一制导平台, 记为 i_m 。

3) 求出 i_m 对应的收益最优的“制导平台—武器—目标”匹配方案, 记为 $i_m-j_1-k_1$ 。

4) 求出 i_m 对应的收益次优的“制导平台—武器—目标”匹配方案, 记为 $i_m-j_2-k_2$ 。

5) 计算 $\varphi = b_{i_m,j_1}^{k_1} - b_{i_m,j_2}^{k_2}$ 。

6) 更新相应价格: $v_{k_1} = \max(v_{k_1}, w_{j_1}) + \varphi + \varepsilon$, $w_{j_1} = v_{k_1}$ 。

7) 更新分配矩阵 \mathbf{X} : 如果 $x_{i',j'}=1$, 并且 $i'=k_1$ 与 $\text{mod}(j', n) = \text{mod}(j_1, n)$ 至少有一个成立, 则 $x_{i',j'}=0$ 。

注: $\text{mod}(a, b)$ 表示 a 除以 b 的余数。

8) 令 $x_{k_1, (i-1) \times n + j_1} = 1$, $m=m+1$, 返回步骤 2)。

步骤 1) 为算法的初始化操作, 文献[9]指出 $\varepsilon < 1/n$ 是确保拍卖算法所求分配方案最优的关键, 将收益矩阵各元素均变换为整数能够保证算法的时间有效性。步骤 2)–8) 为算法的单次迭代过程, 在步骤 2) 中, 一般按照各制导平台的编号顺序依次选择; 步骤 6) 为“ ε -互补松弛”策略的具体应用, 目的是保证出价递增、防止迭代过程陷入死循环; 步骤 7)

确保所得分配矩阵满足式(11)–(13)的约束条件, 即在引入虚拟制导平台、武器、目标后, 每个制导平台、武器最多只能分配给一个目标, 每个目标最多只会得到一个“制导平台–武器”组合。

3 仿真

基于 Matlab 2018b, 对提出的基于拍卖算法的防空武器目标分配方法进行仿真验证。

3.1 测试实例生成

1) 生成目标威胁值 V 。

测试实例中假设各目标的威胁值为 1—700 均匀分布的随机整数。

2) 生成武器杀伤概率 Q 。

$$q_{jk} = q_l + (q_h - q_l) \times \text{rand}。 \quad (14)$$

式中 q_l 和 q_h 为预先设定的常数, 分别表示武器对目标杀伤概率的上、下限, 有 $0 < q_l < q_h < 1$ 。本文中假设 $q_l=0.6$, $q_h=0.85$ 。

3) 生成制导平台捕获概率 P 。

$$p_{ik} = p_l + (p_h - p_l) \times \text{rand}。 \quad (15)$$

式中 p_l 和 p_h 为预先设定的常数, 分别表示制导平台对目标杀伤概率的上、下限, 有 $0 < p_l < p_h < 1$ 。本文中假设 $p_l=0.75$, $p_h=0.95$ 。

4) 生成 m_k 、 n_k 。

威胁度越大的目标需要分配越多的制导平台进行跟踪、更多的武器进行杀伤; 因此, 在测试实例中采用如下的方式生成 m_k 、 n_k :

$$m_k = \begin{cases} 1 & 0 < v_k < 400 \\ 2 & 400 < v_k < 600 \\ 3 & 600 < v_k < 700 \end{cases} \quad (16)$$

$$n_k = \begin{cases} 1 & 0 < v_k < 400 \\ 2 & 400 < v_k < 600 \\ 3 & 600 < v_k < 700 \end{cases} \quad (17)$$

3.2 仿真实例及分析

采用如下 6 组实例验证基于拍卖算法求解防空武器目标分配方案的有效性、快速性, 如表 2。

表 2 实例参数

序号	s	w	t	数量最少	数量最多
1	5	4	3	目标	制导平台
2	13	16	14	制导平台	武器
3	15	18	21	制导平台	目标
4	19	14	15	武器	制导平台
5	20	22	15	目标	武器
6	25	20	28	武器	目标

在防空作战中, 要集中有限的防御资源优先对威胁值较大的目标进行有效拦截, 反映在本文中即即将性能较好的制导平台、武器分配给威胁值较大的目标以最大化对目标的毁伤概率, 如图 2 所示。

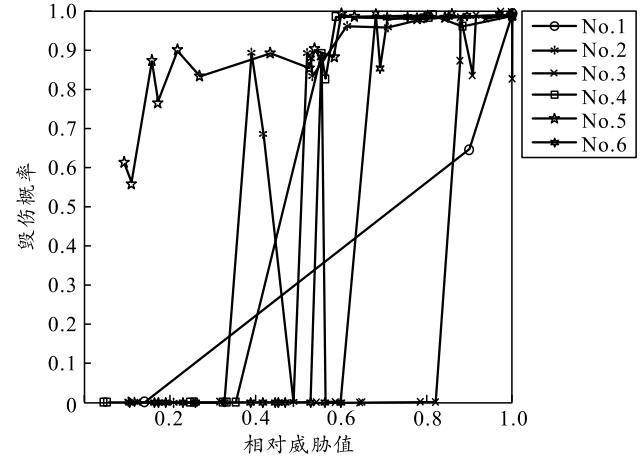


图 2 目标毁伤概率

上图中: 横坐标为目标的相对威胁值即各目标威胁值与其中最大威胁值的比值, 并按比值大小排序; 纵坐标为对目标的毁伤概率。由图可知, 各实例中所得分配方案对威胁值较高的目标有较大的毁伤概率。

针对上述每个例子运行 20 次以得到算法求解问题的时间性能, 结果如表 3 所示。

表 3 求解时间

序号	求解时间	序号	求解时间
1	0.005 5 ± 0.000 03	4	0.285 3 ± 0.000 12
2	0.106 0 ± 0.000 11	5	0.956 5 ± 0.000 17
3	0.598 5 ± 0.000 30	6	8.628 2 ± 0.012 20

上例中制导平台、武器、目标的数量均不同, 仿真结果表明引入虚拟制导平台、武器、目标的处理方法是切实可行的。根据算法的运行时间可知, 笔者设计的基于拍卖算法的求解方法能够及时、高效地求解防空武器目标分配问题, 很好地满足防空作战实时性要求。同时可以看出, 随着制导平台、武器、目标数的增加, 算法的运行时间变化较大; 因此, 上述算法不适宜求解较大规模的“制导平台–武器–目标”优化分配问题。

4 结束语

笔者建立“制导平台–武器–目标”三者的优化分配模型, 将防空作战过程离散化为若干阶段, 给出了基于拍卖算法求解单一阶段武器目标分配问题的方法。仿真结果表明: 拍卖算法能够很好地满足防空作战的实时性要求, 有效杀伤威胁值较大的

目标。需要指出的是, 虽然拍卖算法能够及时、高效求解小规模的“制导平台—武器—目标”匹配问题, 但是随着问题规模增大, 算法性能变化较大。

针对笔者所提算法, 还需从以下方面展开进一步研究: 1) 使拍卖算法具有 Anytime 特性, 任何时刻终止均能得到当前最优方案; 2) 求解过程中将武器的消耗、目标的毁伤考虑在内; 3) 引入适宜的操作使算法在保证及时性、准确性的前提下能够处理大规模的分配问题。

参考文献:

- [1] CHANG T, KONG D, HAO N, et al. Solving the dynamic weapon target assignment problem by an improved artificial bee colony algorithm with heuristic factor initialization[J]. Applied Soft Computing, 2018, 70: 845–863.
- [2] 代进进, 李相民, 刘培培, 等. 舰艇编队网络化反导作战动态目标分配方法[J]. 电光与控制, 2013, 20(5): 15–20, 24.
- [3] XIN B, WANG Y, CHEN J. An efficient marginal-return-based constructive heuristic to solve the

(上接第 33 页)

参考文献:

- [1] 王梦谦, 姜建国. 基于 LabVIEW 和 DSP 的数据采集与监测系统[J]. 化工自动化及仪表, 2017, 44(8): 778–779.
- [2] 薛一哲, 吴云, 王昭, 等. 基于 DSP 串行通信接口开发的研究[J]. 航空计算技术, 2018, 48(1): 95–96.
- [3] 李红燕, 杨珍书. 基于 DSP 的电动舵机用高速串口通信设计[J]. 信息通信, 2019(7): 49–51.
- [4] 顾卫钢. 手把手教你学 DSP—基于 TMS320X281x[M]. 北京: 北京航空航天大学出版社, 2011: 331–364.
- [5] 杨家强. TMS320F2833x DSP 原理与应用教程[M]. 北京: 清华大学出版社, 2014: 324–238.
- [6] 关瑞云, 甄国涌, 单彦虎. 基于 DSP 的大气数据解算卡

(上接第 36 页)

- [4] 刘锡朋, 石义官, 肖漪帆. 延期部件自动装压药生产线控制系统设计[J]. 兵工自动化, 2022, 41(2): 32–34.
- [5] 旷维生. 火工品装配安全自动化系统探究[J]. 硅谷, 2012(24): 27, 42.

sensor-weapon-target assignment problem[J]. IEEE Transactions on Systems, Man, and Cybernetics: Systems, 2019, 49(12): 2536–2547.

- [4] 王光源, 毛世超, 刘智勇. 基于 OODA 的单舰实战化防空作战能力评估研究[J]. 舰船电子工程, 2018, 38(2): 13–16, 25.
- [5] 吴文海, 郭晓峰, 周思羽, 等. 改进差分进化算法求解武器目标分配问题[J]. 系统工程与电子技术, 2021, 43(4): 1012–1021.
- [6] 许可, 宫华, 秦新立, 等. 基于分布式拍卖算法的多无人机分组任务分配[J]. 信息与控制, 2018, 47(3): 341–346.
- [7] ZHANG F. A novel hybrid auction algorithm for multi-UAVs dynamic task assignment[J]. IEEE Access, 2019, 8(2169–3536): 86207–88622.
- [8] 顾俊俊, 周曰建, 付鹏飞. 基于改进组合拍卖算法的分布式空战攻击决策[J]. 兵工自动化, 2019, 38(5): 67–69, 96.
- [9] JIANG H, LI S, LIN C, et al. Research on distributed target assignment based on dynamic allocation auction algorithm[C]//Journal of Physics: Conference Series. IOP Publishing, 2019, 1419(1): 012001.

串行通信接口设计[J]. 电测与仪表, 2020, 57(3): 95.

- [7] 张银林. 基于 UART 的串口扩展设计[J]. 电视技术, 2020, 44(4): 32–34.
 - [8] 青泽, 牟东, 廉璞, 等. 基于 DSP 的多通道惯性导航试验系统设计[J]. 仪表技术与传感器, 2021(2): 57–60.
 - [9] 刘锋, 马小博, 段小虎. 一种数据包长度可变的串口通信系统设计[J]. 信息通信, 2019(5): 228–230.
 - [10] 王蕾, 李淑婧. 一种基于 FPGA+DSP 的高速串口通信设计[J]. 现代电子技术, 2018, 41(15): 23–24.
 - [11] 夏值飞, 赵雷. 串口数据解包方法的研究[J]. 航空维修与工程, 2020(2): 65–66.
 - [12] 江耘宇. 一种组合导航计算硬件平台的设计与实现[D]. 重庆: 重庆大学, 2019: 40–47.
 - [13] 杨婧瑶. 一款 DSP 的串行接口 SPI 和 SCI 的研究与设计[D]. 长沙: 湖南大学, 2017: 44.
- [6] 刑吉哲, 于瀛, 夏民, 等. 火工品装配安全自动化的设计应用[J]. 新技术新应用, 2010(6): 98–100.
 - [7] 金翰林, 李锦, 谷岩波. 某枪弹装配系统的控制系统设计[J]. 兵工自动化, 2020, 39(6): 27–29.
 - [8] 孟春李, 陈书特, 赵寒阳. 火工品装配安全自动化系统探究[J]. 科技传播, 2016, 8(3): 140–141.