هوش مصنوعی

در این تابع قصد داریم پازل دویی دویی را حل کنیم در حالی که سه شرط همیشه برقرار باشد:

- ا. هیچ دو ستون یا دو سطری یکسان نباشیند.
- ۲. بیشتر از دو تا ۰ یا ۱ پشت سر هم ، در هر سطر و ستون نباشد.
 - ۳. تعداد صفر و یک های هر سطر و ستون برابر باشد.

با توجه به شرطهای بالا با هیوریتسک MRV و دو انتشار محدودیت Froward checking و MAC قصد حل کردن این پازل داریم.

ابتدا به توضیح مختصری از توابع اصلی میپردازیم، توضیحات مربوط به سایر توابع کمکی در کد نوشته شده است.

هیوریستیک MRV

در این هیوریستیک با توجه به لیستی از خانههای خالی که دریافت میکند، به کمک دامنههای آنها، لیست را از کوچک به بزرگ مرتب میکند. سپس اولین مقدار، به عنوان خانهای که باید پر شود برمیگرداند.

Forward checking

در این تابع در کل جدول جست و جو کرده و با توجه به شرطهای گفته شده و مقدار جدید اعمال شده، مقدارهایی که خانههای خالی دیگر نمیتوانند بگیرند را حذف میکنیم.

MAC

محدودیت ها را تنها بر روی همسایگیهای خانهی پر شده تاثیر میدهیم. در کل جدول جست و جو نمیکنیم – منظور از همایسگی خانههای خالی که مقدارشان به این خانهی پر شده وابسته است.

مقایسه زمان تابع Forward checking و MAC

با توجه به مثال ٦ در ٦ زمان را در هر دو مقایسه میکنیم.

- 6 6
- - 1 - 1
- - 110
- - 0 0 -
- 0 - 0 -
- - - -
- - - 1

هوش مصنوعی

انتشار محدودیت	زمان
MAC	۳/ ۹ ሥ ۴ ሥ۷ ۴ ۳۳۲ ۴ ۲۷ ۹ ۷۸۵
Forward checking	1/0511841100540

همانطور که در جدول بالا مشخص است، زمان MAC بسیار بیشتری دارد و زودتر به جواب میرسد.MAC سختگیری بیشتری دارد و حذفیات بیشتری را میتواند اعمال کند (عمل pruning) اما forward checking سرعتر عمل خواهد کرد. در واقع در اینجا یک جور trade off وجود دارد و وابسته که کاری میخواهیم انجام دهیم هر کدام میتواند بهتر عمل کند. حالا تست سخت تر و طولانی تری را به آن میدهیم(۱۰ در ۱۰):

انتشار محدوديت	زمان
MAC	ዓ _/ ዓ۶۶۲۲۳۷۱۶۷۳۵۸۴
Forward checking	ነ/۶ለነ۴۷۹۴۵۴۰۴۰۵۲۷۳

هوش مصنوعی

همانطور که از مقایسه ی دو نتیجه متوجه میشویم MAC با اینکه بهینه تر ممکن است عمل کن و زودتر عمل حذف و یا pruning را انجام دهد اما forward checking سریعتر است.