بسمه تعالى

هوش مصنوعی مسائل ارضاء محدودیتها -۳

نيمسال اول ۱۴۰۳-۱۴۰۳

د کتر مازیار پالهنگ آزمایشگاه هوش مصنوعی دانشکدهٔ مهندسی برق و کامپیوتر دانشگاه صنعتی اصفهان

یادآوری

- متغیرها، دامنه ها، محدودیتها
 - انتساب سازگار
 - انتساب کامل، جزئی
- مثال رنگ آمیزی نقشه، گراف محدودیت
 - حل بصورت یک مسئلهٔ جستجو
 - تنوع متغیرها، محدودیتها
 - جستجوی عقبگرد
 - متغير محدود شدهٔ بيشينه
 - متغیر محدود کن بیشینه
 - مقدار محدود كن كمينه
 - چک جلو
 - سازگاری کمان
- سازگاریهای دیگر: سازگاری رأس، سازگاری مسیر، سازگاریK، محدودیتهای جهانی

مازيار پالهنگ

جستجوى محلى براى ارضاء محدوديتها

- جستجوهای محلی از حالت کامل استفاده می کنند.
- در این حالت وضعیتی که همهٔ متغیرها مقدار دارند.
 - **-** برای اعمال به م.ا.م.
 - اجازهٔ داشتن حالاتی که محدودیتها ارضا نشده اند.
- تغییر مقدار متغیرها (در جهت ارضاء کردن محدودیتها)
- انتخاب متغیر: بصورت <mark>تصادفی</mark> هر متغیر ناساز گار انتخاب شود.
 - **انتخاب مقدار** با مكاشفهٔ كمترين برخورد:
 - انتخاب مقداری که کمترین محدودیتها را می شکند.

```
Figure 6.9
```

The Min-Conflicts local search algorithm for CSPs. The initial state may be chosen randomly or by a greedy assignment process that chooses a minimal-conflict value for each variable in turn. The Conflicts function counts the number of constraints violated by a particular value, given the rest of the current assignment.

مثال: ۸ وزیر

- \blacksquare حالات: Λ وزير در Λ ستون ($^{\Lambda}\Lambda$ حالت)
 - انتخاب تصادفی یک متغیر
- انتخاب مقداری برای آن متغیر با کمترین تضاد
 - امکان استفاده تا چندمیلیون وزیر!

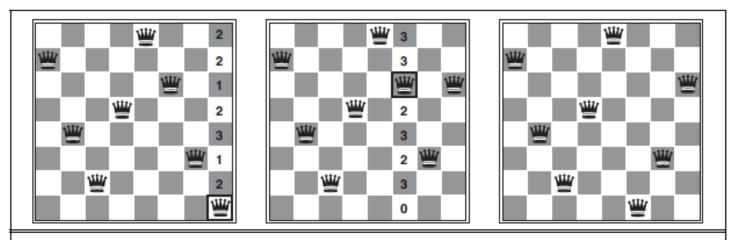
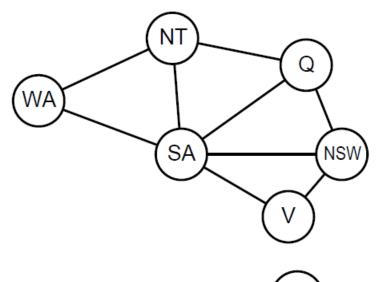


Figure 6.9 A two-step solution using min-conflicts for an 8-queens problem. At each stage, a queen is chosen for reassignment in its column. The number of conflicts (in this case, the number of attacking queens) is shown in each square. The algorithm moves the queen to the min-conflicts square, breaking ties randomly.

استفاده از ساختار مسئله



- تقسیم مسئله به زیر مسائل
- به عنوان مثال رنگ آمیزی T
- یافتن اجزاء متصل در گراف محدودیت مسئله
- هر جزء یک زیر مسئلهٔ ارضاء محدودیتها

- اگر هر زیر مسئله دارای C متغیر از n متغیر مسئله باشد.
 - تعداد زیر مسائل 11/C
 - اگر d اندازهٔ هر دامنه
 - $O(d^c.n/c)$ هزينهٔ بدترين حل
 - $O(d^n)$ در مقابل
 - d ضریب انشعاب(نه عمق)
- مسئله ای که ممکن است چند میلیون سال طول بکشد در چند ثانیه (یا کسری از ثانیه) حل خواهد شد.

م.۱.م. با ساختار درختی

- یک گراف محدودیت یک درخت است هر گاه هر دو رأس فقط با یک مسیر به هم وصل باشند.
- هر م.ا.م با ساختار درختی در زمانی خطی نسبت به تعداد متغیرها قابل حل است.
- یک م.۱.م. $\frac{$ سازگار کمان جهتدار تحت یک ترتیب دهی متغیرهای X_i X_j ، X_i است اگر و تنها اگر X_i با X_j سازگار کمان باشد برای i>i

e هو ش مصنو عي مازيار يالهنگ

م.۱.م. با ساختار درختی

- عیک متغیر را به عنوان ریشه انتخاب کنید،
- متغیرها را از ریشه به برگ به گونه ای ترتیب دهید که ولی هر رأس قبل از آن در این ترتیب دهی قرار گیرد.
 - (topological order) ترتیب دهی همبندی

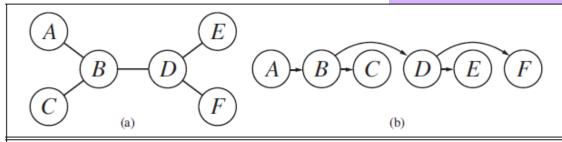


Figure 6.10 (a) The constraint graph of a tree-structured CSP. (b) A linear ordering of the variables consistent with the tree with A as the root. This is known as a **topological sort** of the variables.

```
function TREE-CSP-SOLVER(csp) returns a solution, or failure
  inputs: csp, a CSP with components X, D, C

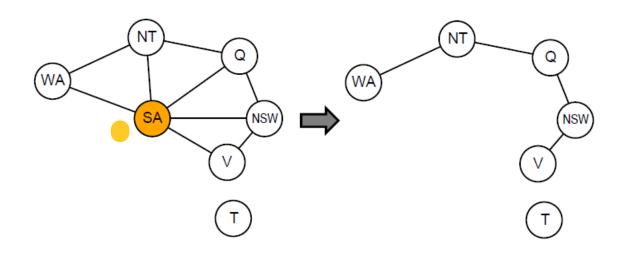
n ← number of variables in X
  assignment ← an empty assignment
  root ← any variable in X
  X ← TOPOLOGICALSORT(X, root)
  for j = n down to 2 do
    MAKE-ARC-CONSISTENT(PARENT(X<sub>j</sub>), X<sub>j</sub>)
    if it cannot be made consistent then return failure
  for i = 1 to n do
    assignment[X<sub>i</sub>] ← any consistent value from D<sub>i</sub>
    if there is no consistent value then return failure
  return assignment
```

The TREE-CSP-SOLVER algorithm for solving tree-structured CSPs. If the CSP has a solution, we will find it in linear time; if not, we will detect a contradiction.

هوش مصنوعي مازيار يالهنگ

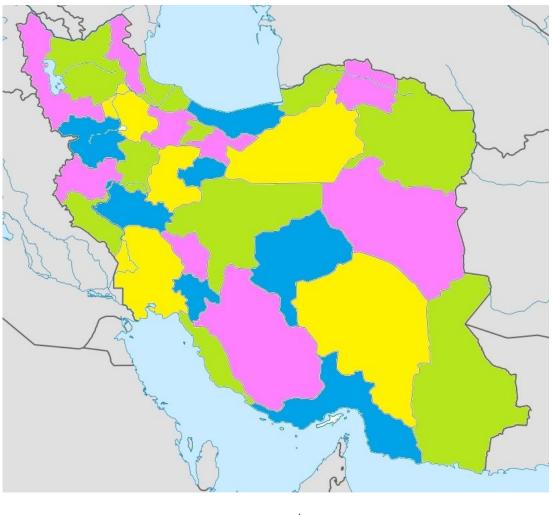
م.۱.م. با ساختار تقریباً درختی

■ مقدار دهی یک متغیر، حذف مقدار آن از دیگر متغیرها، اجرای الگوریتم درختی



م.۱.م. با ساختار تقریباً درختی

- ممکن است مقدار SA مناسب نباشد نیاز به تکرار
 - بطور کلی:
- انتخاب مجموعهٔ S از کل متغیرهای م.ا.م. به گونه ای که پس از حذف S گراف محدودیت درخت شود.
 - S برای هر انتساب سازگار متغیرهای
 - حذف مقادیر ناسازگار با S از دیگر متغیرها،
 - اگر مابقی م.ا.م. دارای حل است آنرا به همراه مقادیر S باز گردان



خلاصه

- جستجوی محلی برای م.۱.م.
 - استفاده از ساختار مسئله
 - ساختار درختی
 - ساختار تقریباً درختی



دانشگاه صنعتی اصفهان هوش مصنوعی

مازيار پالهنگ

- دقت نمائید که پاورپوینت ابزاری جهت کمک به یک ارائهٔ شفاهی می باشد و به هیچ وجه یک جزوهٔ درسی نیست و شما را از خواندن مراجع درس بی نیاز نمی کند.
 - لذا حتماً مراجع اصلى درس را مطالعه نمائيد.
 - در تهیهٔ اسلایدها از سایت کتاب استفاده شده است.