Algorithm for step size of IIS based CRF optimizer

简述:

在 CRF 中,基于 IIS 的 Algorithm S 算法需要求对于全局所有 x seq 最大的 step size 倒数:

$$max[\sum_{c}\sum_{k}f_{k}(y_{seq_{c}},x_{seq})+\sum_{c}\sum_{k}g_{k}(y_{seq_{c}},x_{seq})];$$

由于对于某个 x_seq 来说,y_seq 需要枚举,基本上普通的枚举方法是 *intractable* 的,因此需要使用 Dynamic Programming 的方法来求这个最大值。

由于都是在枚举的情况中寻求使得 P 最大的序列的值,因此可以从 Viter bi Algorithm 中修改以适合当前任务。

构想:

我们最终要求的是 $y_{seq}' = arg \max_{y_{seq}} [\sum_{c} \sum_{k} f_{k}(y_{seq_{c}}, x_{seq}) + \sum_{c} \sum_{k} g_{k}(y_{seq_{c}}, x_{seq})];$

同样地,定义一个前向向量 α 代表由前一步转到当前一步,出现 y 标签的 potential,定义如下:

$$\alpha_i(x_{sea}) = \alpha_{i-1}(x_{sea}) \times M(x_{sea})$$

其中的 $M(x_{seq})$ 与原来的 $M(x_{seq})$ 有所不同,原来的有考虑参数进去,而这里只是求最大的和,不是 inference,无需使用到模型的参数,因此参数都设为 1.

$$M(y_{front} = y', y_{rare} = y | x_{seq}) = \sum_{k} f_{k}(y_{front} = y', y_{rare} = y, x_{seq}) + \sum_{k} g_{k}(y_{rare} = y, x_{seq});$$

而原来的 M 是这样的:

$$M_{i}(y', y \mid \mathbf{x}) = \exp(\Lambda_{i}(y', y \mid \mathbf{x}))$$

$$\Lambda_{i}(y', y \mid \mathbf{x}) = \sum_{k} \lambda_{k} f_{k}(e_{i}, \mathbf{Y}|_{e_{i}} = (y', y), \mathbf{x}) +$$

$$\sum_{k} \mu_{k} g_{k}(v_{i}, \mathbf{Y}|_{v_{i}} = y, \mathbf{x}),$$

剩下的跟 Viterbi 一样了,求出最大可能的序列,然后这里还多了一步,还要反过来再求这条序列的 active feature 数目。

实现:

基本上可以用