Deep Learning Technology and Application

Ge Li

Peking University

训练优化方法



设待最小的函数为:f(x),即:求取 x 使 f(x) 最小:

$$\min_{x} f(x)$$
.

【带 Peano 余项的 Taylor 公式】设 f(x) 在 x_k 处有 n 阶导数,则存在 x_k 的一个邻域,对于该邻域中的任一点 x,成立:

$$f(x) = f(x_k) + f'(x_k)(x - x_k) + \frac{f''(x_k)}{2!}(x - x_k)^2 + \dots + \frac{f^{(n)}(x_k)}{n!}(x - x_k)^n + o((x - x_k)^n)$$

余项 $o((x-x_n)^n)$ 为高阶无穷小。



设 x_k 为当前的极小值估计值,则在 x_k 邻域中的任一点 x 点做二阶泰勒展开,得到:

$$f(x) = f(x_k) + f'(x_k)(x - x_k) + \frac{f''(x_k)}{2!}(x - x_k)^2$$

若在 x_k 邻域中的任一点 x 处能够取得最小值,即:f'(x) = 0 于是得:

$$f'(x_k) + f''(x_k)(x - x_k) = 0$$

于是得:

$$x = x_k - \frac{f'(x_k)}{f''(x_k)}$$

得到 x 的迭代更新规律为:

$$x_{k+1} = x_k - \frac{f'(x_k)}{f''(x_k)}$$



将上式中的 x 推广至 N 维的情形 (下文中 x 表示 N 向量),设 x_k 为第 k 步时,与目标函数极小值的估计值所对应的 x,则在 x_k 处目标函数 f(x) 的二阶泰勒展开式为:

$$f(x) = f(x_k) + \nabla f(x_k) \cdot (x - x_k) + \frac{1}{2} \cdot (x - x_k)^T \cdot \nabla^2 f(x_k) \cdot (x - x_k)$$

其中, ∇f 为 f 的梯度向量, $\nabla^2 f$ 为 Hessian 矩阵 :

$$\nabla f = \begin{bmatrix} \frac{\partial f}{\partial x_1} \\ \frac{\partial f}{\partial x_2} \\ \vdots \\ \frac{\partial f}{\partial x_N} \end{bmatrix}$$
 记为: g ,
$$\nabla^2 f = \begin{bmatrix} \frac{\partial^2 f}{\partial x_1^2} & \frac{\partial^2 f}{\partial x_1 \partial x_2} & \cdots & \frac{\partial^2 f}{\partial x_1 \partial x_N} \\ \frac{\partial^2 f}{\partial x_2 \partial x_1} & \frac{\partial^2 f}{\partial x_2^2} & \cdots & \frac{\partial^2 f}{\partial x_2 \partial x_N} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \frac{\partial^2 f}{\partial x_N \partial x_1} & \frac{\partial^2 f}{\partial x_N \partial x_2} & \cdots & \frac{\partial^2 f}{\partial x_N^2} \end{bmatrix}$$
 记为: H

注:仅在上式中, x_i 表示 N 维向量 x 的第 i 维 x_i , x_i , x_i 。 x_i 。

所以上式变为:

$$f(x) = f(x_k) + g_k^T(x - x_k) + \frac{1}{2} \cdot (x - x_k)^T \cdot H_k \cdot (x - x_k)$$

其中, g_k 表示 $\nabla f(x_k)$, H_k 表示 $\nabla^2 f(x_k)$;

若在 x_k 邻域中的任一点 x 处能够取得最小值,即:f'(x) = 0 于是,对上式对 x 求导数,得:

$$g_k + H_k \cdot (x - x_k) = 0$$

${f z}_{H_k}$ 非奇异,则得到:

$$x = x_k - H_k^{-1} \cdot g_k$$

得到 x 的迭代更新规律为:

$$x_{k+1} = x_k - H_k^{-1} \cdot g_k$$

$$d_k = -H_k^{-1} \cdot g_k$$
 被称为"牛顿方向".



阻尼牛顿法

- 当目标函数为二次函数时、Hessian 矩阵退化成一个常数矩阵、从任一初始点出发只需要一步迭代即可达到 f(x) 的极小点 x*, 这就是牛顿法的"二次收敛性"。
- 然而、牛顿法的迭代公式中、每步迭代都是固定长度、因此、并不一定能够收敛。对于非二次型目标函数、甚至可能会使函数值上升、导致计算失败。
- 为了克服这个问题,人们给牛顿法增加一个"步长因子"λ_k,且该步长因子满足:

$$\lambda_k = \operatorname*{argmin}_{\lambda \in \mathcal{R}} f(x_k + \lambda d_k)$$

- 其中,难点在于计算 $d_k = -H_k^{-1} \cdot g_k$.
- 迭代终止条件可以设定为: $\parallel g_k \parallel < \epsilon$



阻尼牛顿法

- Initialize: $k = 0; x_k = \text{random number}; \epsilon > 0;$
- ② Calculate: g_k and H_k ;
- If $||g_k|| < \epsilon$, then return x_k ; else calculate $d_k = -H_k^{-1} \cdot g_k$;
- Calculate: $\lambda_k = \operatorname{argmin}_{\lambda \in \mathcal{R}} f(x_k + \lambda d_k)$
- **5** Calculate: $x_{k+1} = x_k + \lambda_k d_k$;
- **6** Iterate: k+=1; goto step 2;
 - 优点:利用目标函数的二阶导数,不但考虑了一阶方向性,且利用了二阶导数对变化趋势的预测能力;
 - 缺点:
 - 对目标函数的要求很高——要求二阶可导,且 Hessian 矩阵必须为正定矩阵:
 - 计算量大,需要求解 Hessian 矩阵的逆,计算复杂度为 $O(n^3)$ 级;

拟牛顿法的基本思想

基本思想:针对牛顿法存在的上述缺点,通过构造 Hessian 矩阵的近似矩阵的方法,对目标函数进行优化。希望该矩阵具有以下性质:

- 该矩阵应该能够具有逼近(模拟)目标函数二阶导数的特性;
- 该矩阵不必求取 Hessian 矩阵;
- 更不必求取 Hessian 矩阵的逆矩阵;
- <mark>也许,</mark>该矩阵应该具备递推性质,即由 k 情况下的矩阵值,可以递推出 k+1 情况下的矩阵值。即:

$$\hat{H}_{k+1} = \hat{H}_k + \Delta \hat{H}_k$$

如果存在一个这样的矩阵 \hat{H}_k ,那么原始牛顿法的计算过程,将改为:



拟牛顿法的计算过程

如上所述,设 \hat{H} 为 Hessian 矩阵 H^{-1} 的同阶近似矩阵;

- Initialize: $k=0; x_k$ as random number; $\epsilon>0;$ \hat{H}_0 as positive definite and symmetric matrix;
- **2** Calculate: g_k ;
- Calculate $g_{k+1} = \nabla f(x_k)$, $\hat{H}_{k+1} = \hat{H}_k + \Delta \hat{H}_k$;
- Calculate: $\lambda_{k+1} = \operatorname{argmin}_{\lambda \in \mathcal{R}} f(x_k + \lambda d_{k+1});$
- O Calculate: $x_{k+1} = x_k + \lambda_k d_{k+1}$;
- **1** Iterate: k+=1; goto step 2;

拟牛顿法的构造条件

在上述方法中,只有 \hat{H} 未知,因此,<mark>现在的关键是:如何构造 \hat{H} 。</mark> 先来分析一下 \hat{H}_{k+1} 应该满足的条件:

• $\mathbf{A} + \mathbf{A} = \mathbf{A} + \mathbf{A}$ 矩阵值,可以递推出 k+1 情况下的矩阵值。即:

$$\hat{H}_{k+1} = \hat{H}_k + \Delta \hat{H}_k$$

- ② 条件 2:由 $x_{k+1} = x_k + \lambda_k d_{k+1}$ 且 $d_{k+1} = -\hat{H}_{k+1} \cdot g_{k+1}$ 可知,为 了确保 x 的搜索方向稳定,最好保持 \hat{H}_{k+1} 为正定矩阵;
- 条件3 在数学上,必须满足"拟牛顿条件":

拟牛顿条件

设当前要优化的目标函数为 f(x),设已完成的迭代步骤为 k;需要推知 k+1 情况下的计算方法;

下面开始推导:

① 首先将 f(x) 在 x_{k+1} 点展开:

$$f(x) = f(x_{k+1}) + \nabla f(x_{k+1}) \cdot (x - x_{k+1})$$

+ $\frac{1}{2} \cdot (x - x_{k+1})^T \cdot \nabla^2 f(x_{k+1}) \cdot (x - x_{k+1})$

② 对两边关于 x 求导:

$$\nabla f(x) = \nabla f(x_{k+1}) + H_{k+1} \cdot (x - x_{k+1})$$

■ 在上式中, 取 x 为当前已经迭代到的值 x_k, 得到:

$$\nabla f(x_k) - \nabla f(x_{k+1}) = H_{k+1} \cdot (x_k - x_{k+1})$$

即:

$$g_{k+1} - g_k = H_{k+1} \cdot (x_{k+1} - x_k)$$

拟牛顿条件

另一种推导方法是,直接利用微分中值定理,直接写出:

$$\nabla f(x_k) - \nabla f(x_{k+1}) = H_{k+1} \cdot (x_k - x_{k+1})$$

也得到:

$$g_{k+1} - g_k = H_{k+1} \cdot (x_{k+1} - x_k)$$

为简化表示,设 $s_k = x_{k+1} - x_k, y_k = g_{k+1} - g_k$,则得到拟牛顿条件:

$$y_k = H_{k+1} \cdot s_k$$
 !! : $s_k = H_{k+1}^{-1} \cdot y_k$

设 B_{k+1} 为 Hessian 矩阵 H_{k+1} 的近似,设 \hat{H}_{k+1} 为 H_{k+1}^{-1} 的近似矩阵, 则:得到<mark>拟牛顿条件的惯用表示:</mark>

$$y_k = B_{k+1} \cdot s_k \quad \mathbf{II} : s_k = \hat{H}_{k+1} \cdot y_k$$

拟牛顿法

观察拟牛顿条件:

$$y_k = B_{k+1} \cdot s_k \quad \mathbf{II} : s_k = \hat{H}_{k+1} \cdot y_k$$

可知,在 y_k 与 s_k 已知的条件下:

- ullet 若保持 B_{k+1} 或 \hat{H}_{k+1} 为对称矩阵,则其中有 $\frac{n^2+n}{2}$ 个未知数,而 方程个数只有 k 个,所以满足条件的 B_{k+1} 或 \hat{H}_{k+1} 有无穷多个; 所以,一定有多种满足拟牛顿条件的近似方法;
- 这些方法要么是对 B_{k+1} 进行迭代修正,要么是对 \hat{H}_{k+1} 进行迭代 修正。

那么,如何来选择构造 Hessian 矩阵的近似矩阵?



由数学家 William C. Davidon 在 1959 年最早提出,后经 Roger Fletcher、 Michael J.D. Powell 在 1963 年完善,1991 年发表。

基本原理是,在前文分析的三个条件的限制下,对 \hat{H}_k 进行秩 2 修正:

$$\hat{H}_{k+1} = \hat{H}_k + \Delta \hat{H}_k$$

= $\hat{H}_k + \alpha_k u_k u_k^T + \beta_k v_k v_k^T$

其中, $\alpha_k, \beta_k \in \mathcal{R}; u_k, v_k \in \mathcal{R}^n$;由于 $u_k u_k^T$ 与 $v_k v_k^T$ 的秩均为 1,所以被称为"对 \hat{H}_k 进行秩 2 修正";

接下来,关键看如何求解 $\alpha_k, \beta_k, u_k, v_k$:

DFP 秩 2 修正的好处:

① 在 u_k 与 v_k 不为零, α_k , β_k 不为负的前提下,保证了 \hat{H}_{k+1} 矩阵的 正定特性。确保了对x稳定的调整方向:

以 u_k 为例: $z^T u_k u_k^T z = (u_k^T z)^T u_k^T z = ||u_k^T z|| > 0$; \Rightarrow 正定.

- ② $u_k u_k^T$ 与 $v_k v_k^T$ 均为对称矩阵,从而延续了 \hat{H}_{k+1} 的对称性;
- 当然,接下来还得让它必须满足"拟牛顿条件"。



由拟牛顿条件:

$$s_k = \hat{H}_{k+1} \cdot y_k$$

代入 \hat{H}_{k+1} 的秩 2 修正,得:

$$s_k = (\hat{H}_k + \alpha_k u_k u_k^T + \beta_k v_k v_k^T) y_k$$

= $\hat{H}_k y_k + \alpha_k u_k u_k^T y_k + \beta_k v_k v_k^T y_k$

即:

$$s_k - \hat{H}_k y_k = \alpha_k u_k (u_k^T y_k) + \beta_k v_k (v_k^T y_k)$$

也就是说,要满足拟牛顿条件,就是要使这个式子成立。



使这个式子成立的办法很多,DFP 方法中选择如下条件:

$$s_k = \alpha_k u_k (u_k^T y_k)$$
$$\hat{H}_k y_k = -\beta_k v_k (v_k^T y_k)$$

进而,可以再选择:

选择:
$$s_k = u_k$$
,得到: $\alpha_k(u_k^T y_k) = 1$
选择: $\hat{H}_k y_k = v_k$,得到: $\beta_k(v_k^T y_k) = -1$

进而得到:

$$\begin{split} u_k &= s_k, \quad \alpha_k = \frac{1}{(u_k^T y_k)} \\ v_k &= \hat{H}_k y_k, \quad \beta_k = -\frac{1}{(v_k^T y_k)} = -\frac{1}{(y_k^T \hat{H}_k y_k)} \end{split}$$

从 DFP 到 BFGS 方法

最终得到,DFP 方法近似矩阵 \hat{H}_k 的迭代更新公式:

$$\hat{H}_{k+1} = \hat{H}_k + \frac{s_k^T s_k}{(u_k^T y_k)} - \frac{\hat{H}_k y_k y_k^T \hat{H}_k}{(y_k^T \hat{H}_k y_k)}$$

类似的,利用拟牛顿公式的另一个描述 $y_k = B_{k+1} \cdot s_k$,我们也可以对 B_{k+1} 进行迭代修正——BFGS 方法

- 以数学家 Broyden, Fletcher, Goldfarb, Shanno 的名字命名;
- 比 DFP 方法具有更好的性能。是当前常用的优化算法:

拟牛顿法之 BFGS 方法

对 B_{k+1} 进行秩 2 修正:

$$B_{k+1} = B_k + \alpha_k u_k u_k^T + \beta_k v_k v_k^T$$

由拟牛顿条件 $y_k = B_{k+1} \cdot s_k$, 得:

$$y_k = B_k s_k + \alpha_k u_k u_k^T s_k + \beta_k v_k v_k^T s_k$$

选取:

$$y_k = \alpha_k u_k u_k^T s_k = \alpha_k u_k (u_k^T s_k)$$

$$B_k s_k = -\beta_k v_k v_k^T s_k = -\beta_k v_k (v_k^T s_k)$$

再选取:

$$u_k = y_k$$
,得到: $\alpha_k = \frac{1}{u_k^T s_k}$

$$v_k = B_k s_k$$
,得到: $-\beta_k = -\frac{1}{v_k^T s_k} = -\frac{1}{s_k^T B_k s_k}$

拟牛顿法之 BFGS 方法

从而得到,BFGS 方法近似矩阵 B_k 的迭代更新公式:

$$B_{k+1} = B_k + \frac{y_k y_k^T}{u_k^T s_k} - \frac{B_k s_k s_k^T B_k}{s_k^T B_k s_k}$$

注意: B_k+1 是对 H_{k+1} 的近似,在牛顿法中计算 $d_{k+1}=-H_{k+1}^{-1}\cdot g_{k+1}$ 的公式相应变为 $d_{k+1}=-B_{k+1}^{-1}\cdot g_{k+1}$,可见,还需要计算 B_{k+1}^{-1} . 这很不爽,因此,改写公式:

$$B_{k+1}^{-1} = \left(I - \frac{s_k y_k^T}{y_k^T s_k}\right) B_k^{-1} \left(I - \frac{y_k s_k^T}{y_k^T s_k}\right) + \frac{s_k s_k^T}{y_k^T s_k}$$

可见,BFGS 方法具有更好的计算性能,其时间复杂度为 $O(n^2)$ 级;然而,其空间复杂度仍值得关注: B_{k+1} 为 $N \times N$ 方阵,存储量很大;

拟牛顿法之 L-BFGS 方法

L-BFGS (Limited-storage BFGS) 基本思想:

- **①** 在计算过程中,不选择存储 B_k ,而选择利用 $\{s_i\}\{y_i\}$ 的历史序列 计算得到;
- ② 计算中,抛弃 m 步迭代之前的 $\{s_i\}\{y_i\}$ 序列,而仅利用最近的 m 个存储序列来估算;

对照公式:

$$B_{k+1}^{-1} = \left(I - \frac{s_k y_k^T}{y_k^T s_k}\right) B_k^{-1} \left(I - \frac{y_k s_k^T}{y_k^T s_k}\right) + \frac{s_k s_k^T}{y_k^T s_k}$$

设: $\rho_k = \frac{1}{y_k^T s_k}, U_k = I - \rho_k y_k s_k^T, M_k = B_k^{-1}$, 则原公式写为:

$$M_{k+1} = U_k^T M_k U_k + \rho_k s_k s_k^T$$

可见,计算 M_{k+1} 只需要对第一项进行 m 步迭代计算;

Thanks.

