Полное строгое определение локального и глобального

Hessian'a второго порядка в произвольной нейронной архитектуре

Автор

May 30, 2025

Abstract

В этом отчёте приводится исчерпывающее математически строгое определение Hessian'а второго порядка для нейронных сетей произвольной архитектуры, заданной направленным ациклическим графом. Учтены все чистые и смешанные вторые производные по входам и параметрам, кросс-блоки между разными параметрами, «шаринг» параметров, а также негладкие активации через Clarke-Гессиан. Для тривиального графа из единственного узла без потомков и предков наши формулы сводятся к стандартному Hessian'у $\nabla^2_{\theta} \mathcal{L}(\theta) \in \mathbb{R}^{p \times p}$. Каждый шаг снабжён пояснениями о роли того или иного члена.

Contents

1	Введение	2
2	Модель и разделение случаев	2
3	Первый порядок	3
4	Тензоры чистых и смешанных вторых производных	3
5	Полный входной Hessian	4
6	Полный параметрический Hessian	4

7	Sharing параметров	5
8	Clarke-Гессиан (негладкий случай)	5
9	Практические замечания	5
10	Заключение	6

1 Введение

Hessian второго порядка $\nabla^2 \mathcal{L}$ играет ключевую роль в анализе кривизны функционала потерь и в разработке методов оптимизации (Newton, trustregion и др.). Типичная Gauss–Newton-аппроксимация учитывает лишь часть всех вторых производных. Здесь мы даём *полный* формализм, закрывающий следующие пробелы:

- чистые и смешанные вторые производные по входам каждого узла,
- чистые вторые производные по параметрам,
- кросс-блоки $\partial^2/\partial\theta_v\,\partial\theta_w$,
- смешанные вход-параметрические слагаемые,
- учёт «шаринга» одного вектора параметров в нескольких узлах,
- негладкие активации через выбор Clarke-Гессиана.

Особый случай: если граф состоит из одного узла без потомков и предков, все определения сводятся к стандартному Hessian'у $\nabla^2_{\theta} \mathcal{L}(\theta) \in \mathbb{R}^{p \times p}$.

2 Модель и разделение случаев

Граф: сеть задаётся DAG G = (V, E).

Узел $v \in V$: входы $f_{\text{Pa}(v)} \in \prod_{u \in \text{Pa}(v)} \mathbb{R}^{d_u}$, параметры $\theta_v \in \mathbb{R}^{p_v}$, отображение

$$f_v = g_v(f_{\text{Pa}(v)}, \theta_v) \in \mathbb{R}^{d_v}.$$

Потеря: $\mathcal{L}: \mathbb{R}^{d_{out}} \to \mathbb{R}$ на выходном узле $out \in V$.

Разделяем два режима:

- Случай A (гладкий). Все $g_v \in C^2$ по входам и параметрам.
- Случай В (негладкий). Допускаются ReLU, max-pool и пр.; вводится Clarke-Гессиан $\partial_C^2 f_v$.

Вычисление всех блоков Hessian ведётся в обратном топологическом $nops\partial ke$ по G, начиная с out.

3 Первый порядок

Нам прежде всего нужны:

$$\delta_{v} := \nabla_{f_{v}} \mathcal{L}
\delta_{v,i} := [\delta_{v}]_{i},
D_{u \leftarrow v} := \frac{\partial f_{u}}{\partial f_{v}}
D_{v} := \frac{\partial f_{v}}{\partial \theta_{v}}
\in \mathbb{R}^{d_{v} \times d_{v}},
\in \mathbb{R}^{d_{v} \times p_{v}}.$$

Kомментарий: градиенты δ_v и якобианы $D_{u\leftarrow v},\,D_v$ — основа цепного правила первого порядка.

4 Тензоры чистых и смешанных вторых производных

Чтобы учесть все вторые производные функций узлов, вводим:

$$[T_{u;v}]_{i,j,k} = \frac{\partial^2(f_u)_i}{\partial(f_v)_j \partial(f_v)_k} \in \mathbb{R}^{d_u \times d_v \times d_v}, \qquad v \in \operatorname{Pa}(u),$$

$$[T_{u;v,w}]_{i,j,k} = \frac{\partial^2(f_u)_i}{\partial(f_v)_j \partial(f_w)_k} \in \mathbb{R}^{d_u \times d_v \times d_w}, \qquad v, w \in \operatorname{Pa}(u), \quad v \neq w,$$

$$[T_{v;w,\theta}]_{i,j,k} = \frac{\partial^2(f_v)_i}{\partial(f_w)_j \partial(\theta_v)_k} \in \mathbb{R}^{d_v \times d_w \times p_v}, \qquad w \in \operatorname{Pa}(v),$$

$$[T_v]_{i,k,\ell} = \frac{\partial^2(f_v)_i}{\partial(\theta_v)_k \partial(\theta_v)_\ell} \in \mathbb{R}^{d_v \times p_v \times p_v}.$$

Kомментарий: индексы i суммируются с весом $\delta_{u,i}$ — это даёт чистые «тензорные» вклады в Hessian.

5 Полный входной Hessian

Вводим блочную матрицу $\{H_{v,w}^f\}_{v,w\in V}$, где каждый блок $H_{v,w}^f\in\mathbb{R}^{d_v\times d_w}$ даётся формулой

$$H_{v,w}^{f} = \sum_{u \in \operatorname{Ch}(v) \cap \operatorname{Ch}(w)} D_{u \leftarrow v}^{\top} H_{u,u}^{f} D_{u \leftarrow w} \quad \text{(Gauss-Newton)}$$

$$+ \sum_{u \in \operatorname{Ch}(v) \cap \operatorname{Ch}(w)} \sum_{i=1}^{d_{u}} [T_{u;v,w}]_{i,\bullet,\bullet} \delta_{u,i} \quad \text{(смешанные входы)}$$

$$+ \delta_{v=w} \sum_{u \in \operatorname{Ch}(v)} \sum_{i=1}^{d_{u}} [T_{u;v}]_{i,\bullet,\bullet} \delta_{u,i} \quad \text{(чистые по одному входу)}$$

с условиями-основами

$$H_{out,out}^f = \nabla^2 \mathcal{L}(f_{out}), \quad H_{out,v}^f = H_{v,out}^f = 0 \quad (\forall v \neq out),$$

 $H^f_{v,w}=0$ если нет узла u, являющегося потомком и v,w.

Симметрия: $H_{v,w}^f = (H_{w,v}^f)^{\top}$.

Комментарий:

- Первая строка классический Gauss-Newton.
- Вторая учёт смешанных $\partial^2 f_u/(\partial f_v\,\partial f_w)$.
- Третья (только при v=w) чистые $\partial^2 f_u/\partial f_v^2$.
- Off-diag-base-case сразу обнуляет блоки без связи.

6 Полный параметрический Hessian

Разбиваем $\nabla^2_{\theta} \mathcal{L}$ на блочные элементы $\{H_{\theta_v,\theta_w}\}, H_{\theta_v,\theta_w} \in \mathbb{R}^{p_v \times p_w}$:

$$\begin{split} H_{\theta_{v},\theta_{w}} &= D_{v}^{\top} H_{v,w}^{f} D_{w} \quad \text{(Gauss-Newton)} \\ &+ \delta_{v=w} \sum_{i=1}^{d_{v}} [T_{v}^{\theta}]_{i,\bullet,\bullet} \, \delta_{v,i} \quad \text{(чистые по параметрам)} \\ &+ \sum_{u \in \text{Pa}(v) \cap \text{Ch}(w)} \sum_{i=1}^{d_{v}} \sum_{j=1}^{d_{w}} \sum_{k=1}^{p_{v}} [T_{v;\,u,\theta}]_{i,j,k} \, (D_{w \leftarrow v})_{j,i} \, \delta_{v,i} \quad \text{(смешанные вход-параметр } v \to w) \\ &+ \sum_{u \in \text{Pa}(w) \cap \text{Ch}(v)} \sum_{i=1}^{d_{w}} \sum_{j=1}^{d_{v}} \sum_{\ell=1}^{p_{w}} [T_{w;\,u,\theta}]_{i,j,\ell} \, (D_{v \leftarrow w})_{j,i} \, \delta_{w,i} \quad \text{(смешанные вход-параметр } w \to v) \end{split}$$

 $O\phi\phi$ -диагональный base-case:

$$H_{\theta_v,\theta_w} = 0$$
 если нет путей $v \to u$ и $w \to u$.

Симметрия: $H_{\theta_v,\theta_w} = (H_{\theta_w,\theta_v})^{\top}$.

Комментарий:

- Первая строка Gauss-Newton-часть.
- Вторая чистые вторые по θ_v , только при v=w.
- Третья и четвёртая смешанные вход-параметр для диагональных и офф-диагональных блоков.

7 Sharing параметров

Если один вектор $\theta \in \mathbb{R}^p$ разделяют узлы $\{v_k\}_{k=1}^K$, то итоговый Hessian

$$H_{\theta,\theta} = \sum_{a=1}^{K} \sum_{b=1}^{K} H_{\theta_{v_a},\theta_{v_b}}.$$

8 Clarke-Гессиан (негладкий случай)

В случае В вместо каждого блока $H_{v,v}^f$ и соответствующих H_{θ_v,θ_w} получается множество $\partial_C^2 f_v$. Фиксируем measurable selection:

$$H_{v,w}^f = \arg\min_{M \in \partial_C^2 f_v} \|M\|_F, \quad H_{\theta_v,\theta_w} = \arg\min_{M \in \partial_{\theta_v,\theta_w}^2 \mathcal{L}} \|M\|_F.$$

9 Практические замечания

- В гладком случае имеет смысл проверять положительную полуопределённость Gauss—Newton-части $D_v^{\top} H_{v,v}^f D_v$ перед добавлением остальных слагаемых.
- При большом графе эффективнее осуществлять обратный топологический обход с запоминанием промежуточных блоков.

10 Заключение

В отчёте представлен исчерпывающий формализм Hessian'а второго порядка:

- Полная блочная структура по $\{f_v\}$ и $\{\theta_v\}$.
- Учет всех чистых и смешанных вторых производных.
- Явные base-case для off-diag блоков.
- Отдельные правила для гладкого и негладкого случаев.
- Упоминание тривиального предельного случая одного узла.
- Практические рекомендации по проверке PSD Gauss-Newton части.

Теперь этот формализм готов к любым теоретическим выкладкам и практической реализации.