

minGRUs

Created by Zeng Zhiwen

Reference: [Were RNNs All We Needed?](#)

Traditional GRU

- **Gated Recurrent Unit**，门控循环单元，通过引入**门控机制**，能更有效地捕捉时间序列中的长期依赖关系（RNN 变体）
- **核心**：
 - Hidden State Recurrence

$$\mathbf{h}_t = (1 - \mathbf{z}_t) \odot \mathbf{h}_{t-1} + \mathbf{z}_t \odot \tilde{\mathbf{h}}_t \quad (1)$$

- Update Gate：取决于当前输入 与 前一时刻隐藏状态

$$\mathbf{z}_t = \sigma(\text{Linear}_{d_h}([x_t, \mathbf{h}_{t-1}])) \quad (2)$$

- Reset Gate：取决于当前输入 与 前一时刻隐藏状态

$$\mathbf{r}_t = \sigma(\text{Linear}_{d_h}([x_t, \mathbf{h}_{t-1}])) \quad (3)$$

- Candidate Hidden State：取决于遗忘门、当前输入 及 前一时刻隐藏状态

$$\tilde{\mathbf{h}}_t = \tanh(\text{Linear}_{d_h}([x_t, \mathbf{r}_t \odot \mathbf{h}_{t-1}])) \quad (4)$$

- **缺陷**：无法并行，反向传播依赖时序（BPTT backpropagation through time），需保存中间隐藏状态

miniGRU

- **特点**
 - 去除遗忘门 \mathbf{r}_t ，仅保留更新门 \mathbf{z}_t
 - 候选隐藏状态 $\tilde{\mathbf{h}}_t$ 变成仅取决于当前输入，且移除激活函数
- **核心**
 - Hidden State Recurrence

$$\mathbf{h}_t = (1 - \mathbf{z}_t) \odot \mathbf{h}_{t-1} + \mathbf{z}_t \odot \tilde{\mathbf{h}}_t \quad (5)$$

- 门控参数

$$\mathbf{z}_t = \sigma(\text{Linear}_{d_h}(\mathbf{x}_t)) \quad (6)$$

- 候选隐藏状态

$$\tilde{\mathbf{h}}_t = \text{Linear}_{d_h}(\mathbf{x}_t) \quad (7)$$

- 由 [Heinsen](#)

#递归转通项证明

传统GRU更新公式：

$$h_t = (1 - z_t)h_{t-1} + z_t\tilde{h}_t \quad (8)$$

通过递归展开（假设初始状态为 h_0 ），可以得到：

$$h_t = h_0 \prod_{i=1}^t (1 - z_i) + \sum_{i=1}^t \left(z_i \tilde{h}_i \prod_{j=i+1}^t (1 - z_j) \right) \quad (9)$$

一般地，初始化 \mathbf{h}_0 为零向量，故传统GRU递归简化为：

$$h_t = \sum_{i=1}^t \left(z_i \tilde{h}_i \prod_{j=i+1}^t (1 - z_j) \right) = \sum_{i=1}^t z_i \tilde{h}_i \cdot \frac{\prod_{j=1}^t (1 - z_j)}{\prod_{j=1}^i (1 - z_j)} = \left(\prod_{j=1}^t (1 - z_j) \right) \cdot \sum_{i=1}^t \frac{z_i \tilde{h}_i}{\prod_{j=1}^i (1 - z_j)} \quad (\text{a})$$

► MinGRU的隐状态更新通过对数空间计算：

$$\log h_t = \sum_{i=1}^t \log \text{coeff}_i + \log \sum_{i=1}^t \exp \left(\log(z_i \tilde{h}_i) - \sum_{j=1}^i \log \text{coeff}_j \right) \quad (10)$$

其中：

$$\log \text{coeff}_i = \log(1 - z_i) \quad (11)$$

前半部分指数形式

$$\exp \left(\sum_{i=1}^t \log(1 - z_i) \right) = \exp \left(\sum_{i=1}^t \log \text{coeff}_i \right) = \prod_{i=1}^t (1 - z_i) \quad (12)$$

后半部分指数形式：

$$\exp \left(\log \sum_{i=1}^t \exp \left(\log(z_i \tilde{h}_i) - \sum_{j=1}^i \log(1 - z_j) \right) \right) \quad (13)$$

展开指数和对数：

$$\begin{aligned} &= \sum_{i=1}^t \exp \left(\log(z_i \tilde{h}_i) - \sum_{j=1}^i \log(1 - z_j) \right) \\ &= \sum_{i=1}^t z_i \tilde{h}_i \cdot \exp \left(- \sum_{j=1}^i \log(1 - z_j) \right) \\ &= \sum_{i=1}^t z_i \tilde{h}_i \cdot \prod_{j=1}^i (1 - z_j)^{-1} \\ &= \sum_{i=1}^t \frac{z_i \tilde{h}_i}{\prod_{j=1}^i (1 - z_j)} \end{aligned} \quad (14)$$

式 (12) 与 式 (14) 相乘，得到MinGRU的最终隐状态为：

$$h_t^{\text{MinGRU}} = \prod_{i=1}^t (1 - z_i) \cdot \sum_{i=1}^t \frac{z_i \tilde{h}_i}{\prod_{j=1}^i (1 - z_j)} \quad (\text{b})$$

式 (a) 与 式 (b) 在初始隐藏状态为零向量时完全一致。

• **算法：**我们再次考虑式 (10)：

$$\begin{aligned} \log h_t &= \sum_{i=1}^t \log \text{coeff}_i + \log \sum_{i=1}^t \exp \left(\log(z_i \tilde{h}_i) - \sum_{j=1}^i \log \text{coeff}_j \right) \\ \log h_t &= \sum_{i=1}^t \log(1 - z_i) + \log \sum_{i=1}^t \exp \left(\log(z_i \tilde{h}_i) - \sum_{j=1}^i \log(1 - z_j) \right) \end{aligned}$$

• 第一项由式 (11) 得知：

$$\begin{aligned} \log \text{coeff}_i &= \log(1 - z_i) = \log(1 - \sigma(\text{Linear}(x_t))) \\ &= \log \left(\frac{\exp(-\text{Linear}(x_t))}{1 + \exp(-\text{Linear}(x_t))} \right) \\ &= -\text{SoftPlus}(\text{Linear}(x_t)) \end{aligned} \quad (15)$$

• 第二项：

$$\log z_t = -\text{Softplus}(-\text{Linear}(x_t)) \quad (16)$$

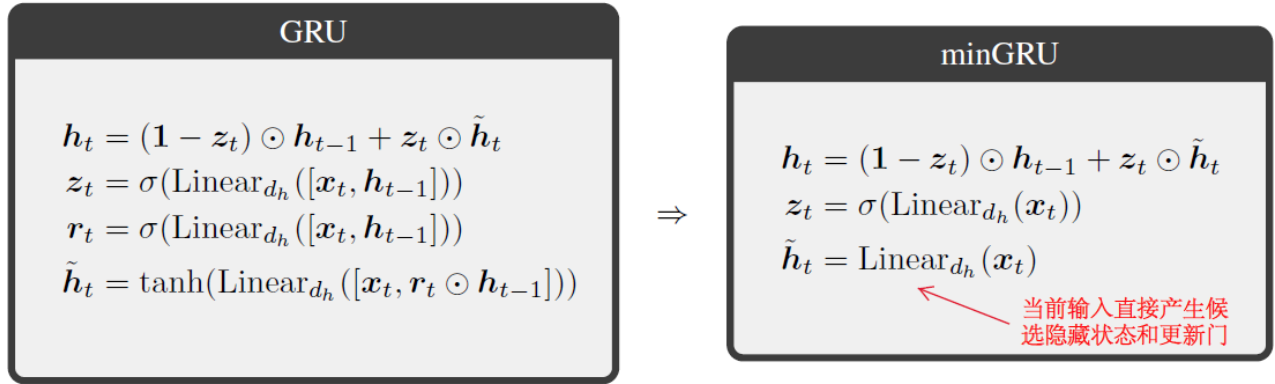
$$\log(\tilde{h}_i) = \log(g(\text{Linear}_{d_h}(x_t))) \quad (17)$$

其中， $g(x)$ 定义为：

$$g(x) = \begin{cases} x + 0.5 & \text{if } x > 0, \\ \sigma(x) & \text{otherwise.} \end{cases}$$

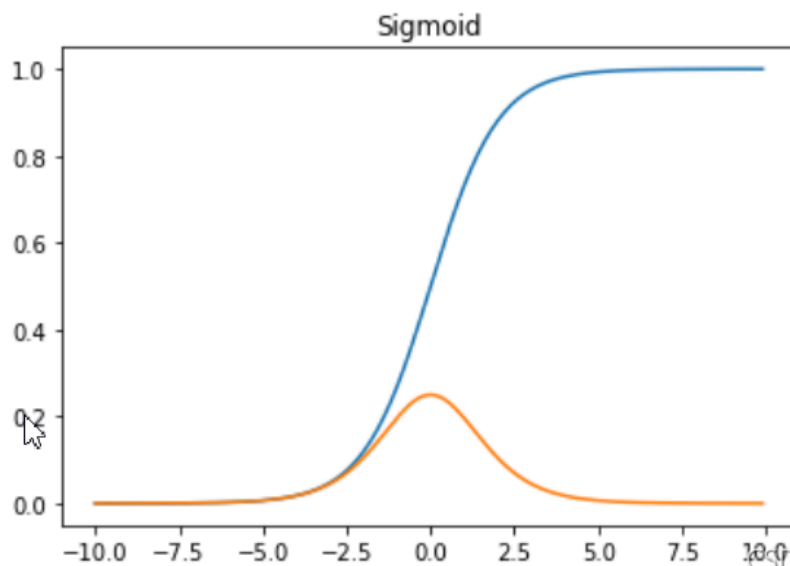
$$\log(g(x)) = \begin{cases} \log(x + 0.5) & \text{if } x > 0, \\ -\text{Softplus}(-x) & \text{otherwise.} \end{cases}$$

通常，用于计算 z_t 和 \tilde{h}_t 的 x_t 来源于序列原始特征沿通道对分后的两个序列向量。



Sigmoid

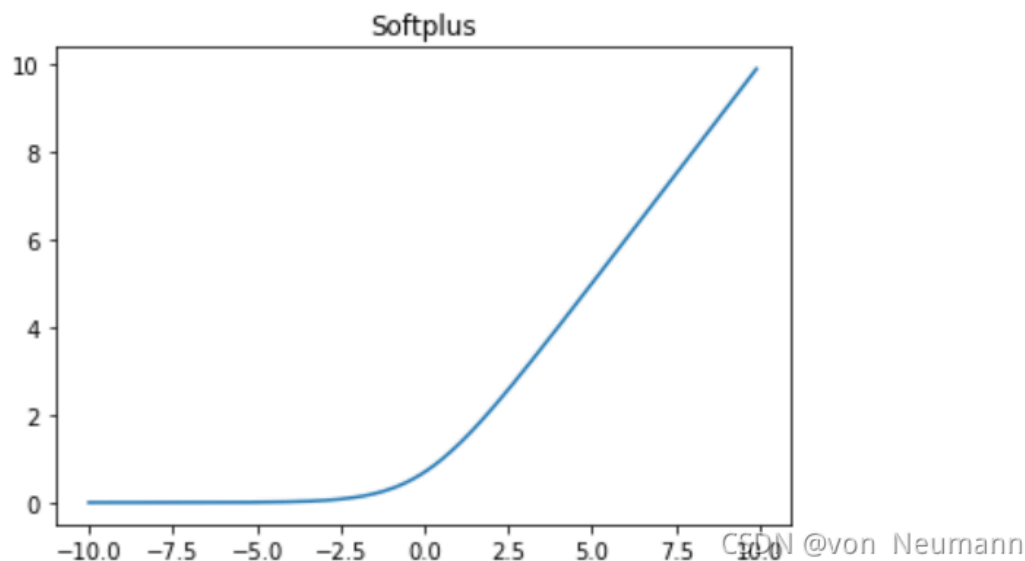
$$S(x) = \frac{1}{1 + e^{-x}}$$



Sigmoid 及其导数

Softplus

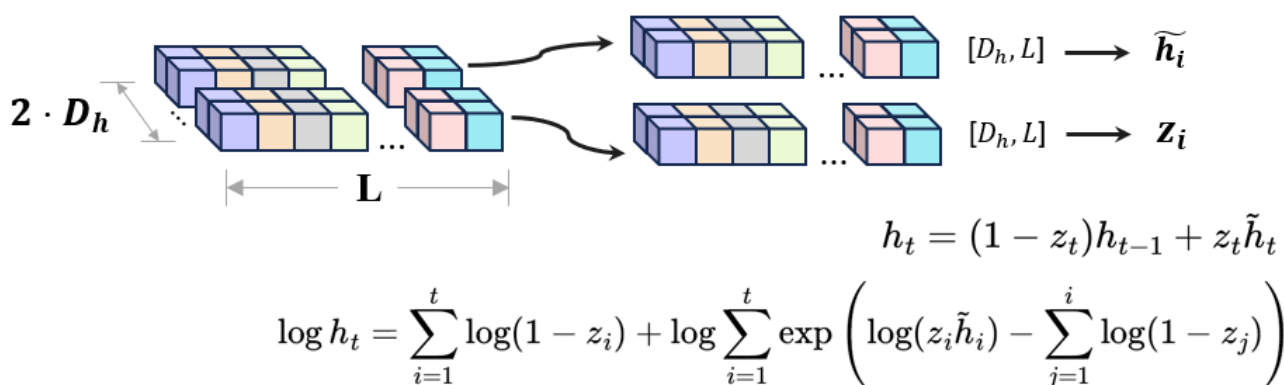
$$S(x) = \log(1 + e^x)$$



本框架下的minGRU结构

- **作用：** 捕捉融合（通道拼接）的音频与图谱序列的时序特征

minGRU & Heinsen Parallel Scanning



- **输入：** 音频特征序列 $A \in [D_A, L]$ 、投影后的噪声图谱特征序列 $X_t \in [D_h, L]$
- **拼接扩展：** 沿通道维度拼接 $AX \in [D_A + D_h, L]$ ，并映射至 $[2 \cdot D_h, L]$
- **拆分运算：** 沿通道平分为 $h \in [D_h, L]$ 与 $g \in [D_h, L]$ ，分别用以产生候选状态 \tilde{h}_i 与 更新门控 z_i ，根据式（15）、式（16）、式（17）并行计算出每一轮迭代的系数，后根据式（11）并行计算每一轮的隐藏状态输出 h_i
- **可选：** 通过翻转序列，捕捉反向特征