

# 【手撕LLM】长文本的Position Encoding的衰减性证明



小冬瓜AIGC

原创课程 公众号：手撕LLM

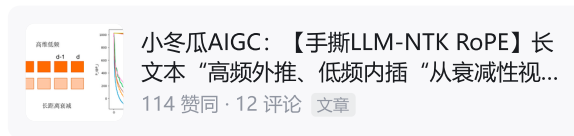
来自专栏 · 手撕LLM >

19 人赞同了该文章 >

我是小冬瓜AIGC，原创超长文知识分享，原创课程已帮助多名同学速成上岸LLM赛道。  
研究方向：LLM、RL、RLHF

## 1. Preview

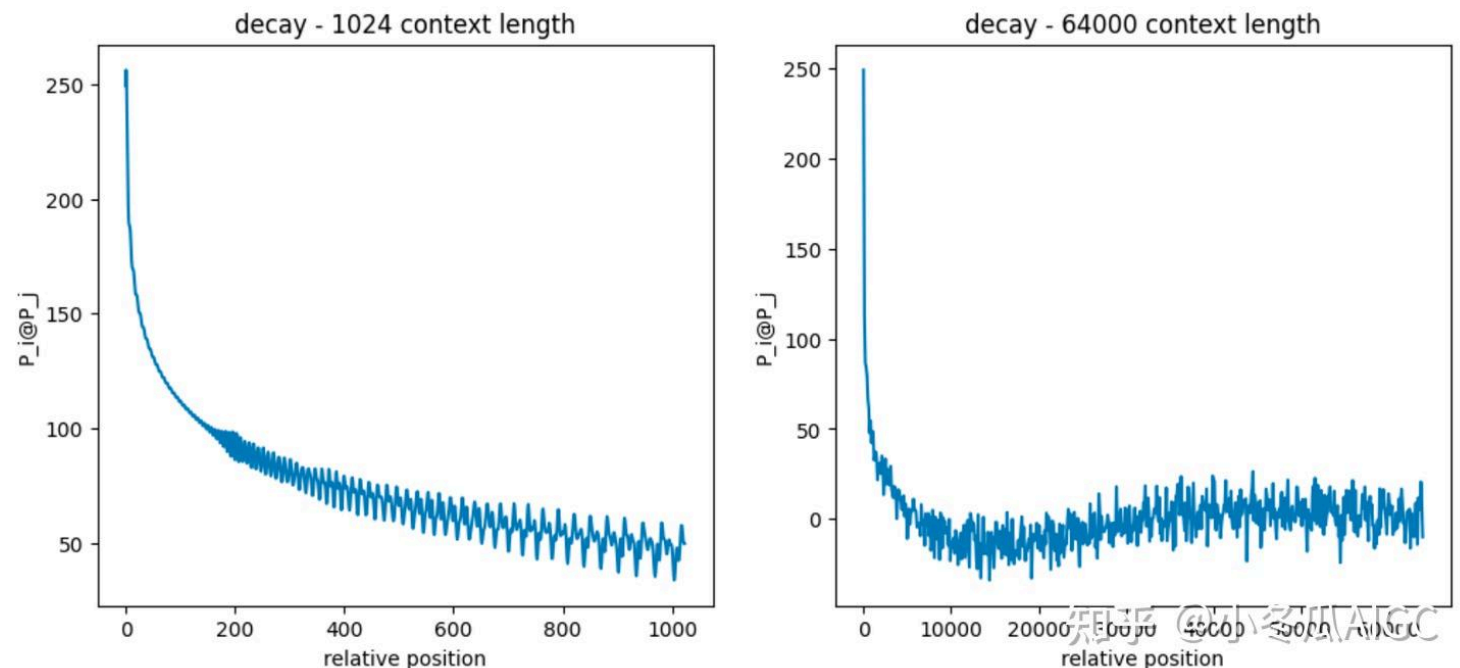
在过去我们分析了Attention建模+和位置编码的衰减特性，我们讨论了在 64k 长度下的衰减，并出现大范围的震荡。



如果我们仔细观察会发现, 位置编码之间内积会趋近于0, 而且由于震荡, 内积也可能小于0

引出新的疑问:

1. 如何证明位置编码会衰减?
2. 为什么内积会震荡和小于0?
3. 无限长度下的位置编码的内积是什么?



## 2. 位置编码衰减性证明

### 2.1 问题定义

位置编码 $p_i$  定义如下:

$$p_i = (\sin(\frac{i}{d}), \cos(\frac{i}{d}), \dots, \sin(\frac{i}{2l}), \cos(\frac{i}{2l}))^T, l = d/2 - 1$$

其中, b为底数(base)

记 $\theta_t = b^{-\frac{2t}{d}}$ ,  $t = \{0, 1, \dots, l\}$ , 则位置编码可表示为:

$$\boldsymbol{p_i} = (\sin(i\theta_0), \cos(i\theta_0), \dots, \sin(i\theta_l), \cos(i\theta_l))^T$$

给定两个位置 $i, j$  的位置编码可以计算内积, 可以得到相对距离系数 $\boldsymbol{f_n}, n = j - i$

$$\begin{aligned} \boldsymbol{f_n} &= \boldsymbol{p_j^T p_i} \\ &= \sum_{t=0}^l \sin(j\theta_t) \sin(i\theta_t) + \cos(j\theta_t) \cos(i\theta_t) \\ &= \sum_{t=0}^l \cos(j\theta_t - i\theta_t) \\ &= \sum_{t=0}^l \cos((j - i)(\theta_t)) = \sum_{t=0}^l \cos(n\theta_t) \end{aligned}$$

根据相对距离的衰减性, 我们需要求证 $\boldsymbol{f_n} \rightarrow 0$ , 当 $\boldsymbol{n} \rightarrow \infty$

2.2 数学证明

给定区间

$$\beta = \theta_0 > \dots > \theta_l = \alpha$$

这里的 $\boldsymbol{d} \rightarrow \infty$ 时, 我们将离散求和的形式逼近积分形式

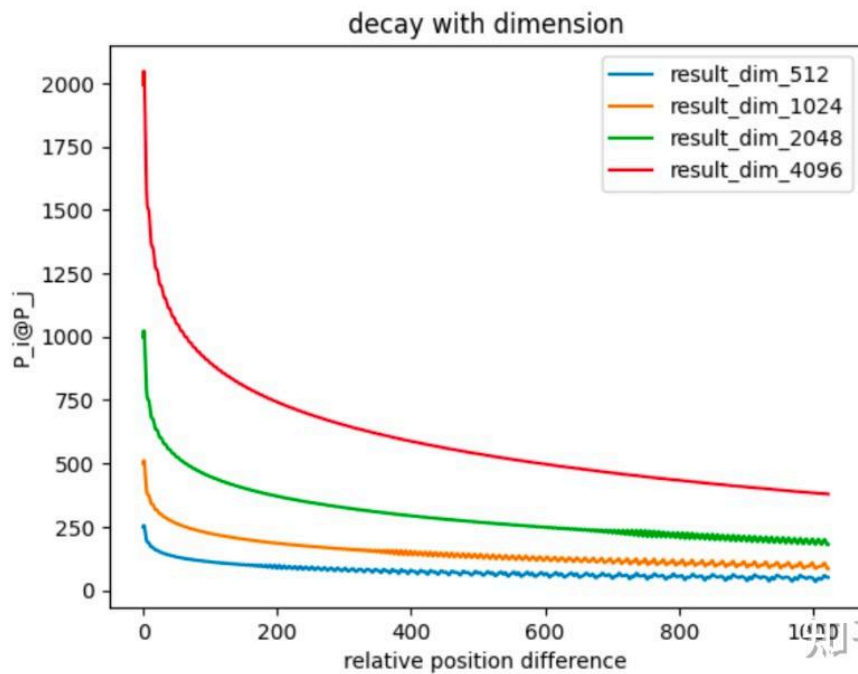
$$\begin{aligned} \boldsymbol{f_n} &= \sum_{t=0}^l \cos(n\theta_t) \\ &= \int_{\alpha}^{\beta} \cos(nx)dx \end{aligned}$$

计算积分:

$$\begin{aligned} |\boldsymbol{f_n}| &= | \int_{\alpha}^{\beta} \cos(nx)dx | \\ &= \sum_{t=0}^l | \int_{\theta_t}^{\theta_{t+1}} \cos(nx)dx | \\ &= \sum_{t=0}^l | [ \frac{1}{n} \sin(nx) ]_{\theta_t}^{\theta_{t+1}} | \\ &= \sum_{t=0}^l \frac{1}{n} | (\sin(n\theta_{t+1}) - \sin(n\theta_t)) | \\ &\leq \sum_{t=0}^l \frac{1}{n} \cdot 2 \rightarrow 0 \end{aligned}$$

当 $\boldsymbol{n} \rightarrow \infty$  时,  $\boldsymbol{f_n} \rightarrow 0$  成立, 证毕。

根据以上推导结论, 我们可以观察到, 位置编码衰减曲线呈 $\boldsymbol{y = \frac{l}{n}}$  形状



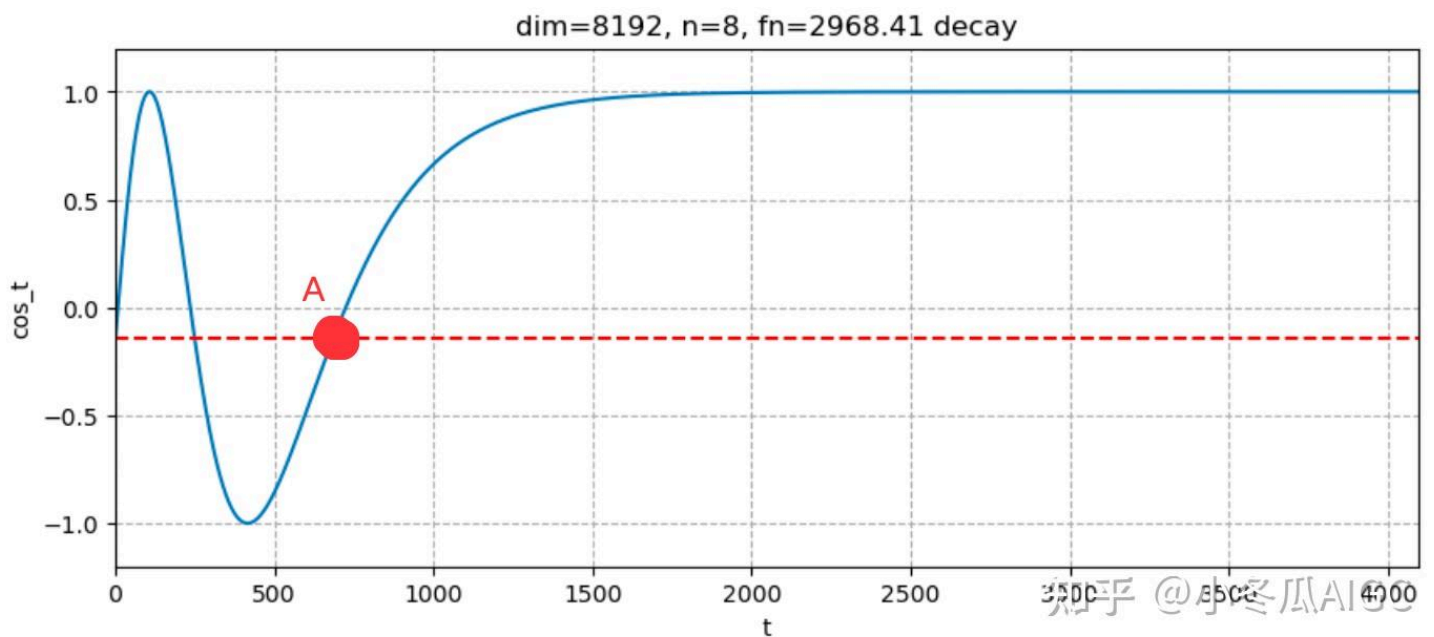
### 3. 代码验证

我们根据内积公式，编写以下代码

$$f_n = \sum_{t=0}^l \cos(n\theta_t)$$

```
def get_fn(n=1024, d=512, base=10000):
    t = torch.arange(0, d, step=2).float()
    theta_t = base ** (-t/d)
    cos_t = torch.cos(n * theta_t)
    fn = torch.sum(cos_t)
    return fn, cos_t
```

对应绘制图像，我们以  $y=\cos\_t[0]$  绘制一条红色横向虚线，在下图  $[0, A]$  处位置内的积分为 0，此时自  $[A, 4096]$  后的曲线与  $y=0$  所围成的面积即是，位置编码的内积



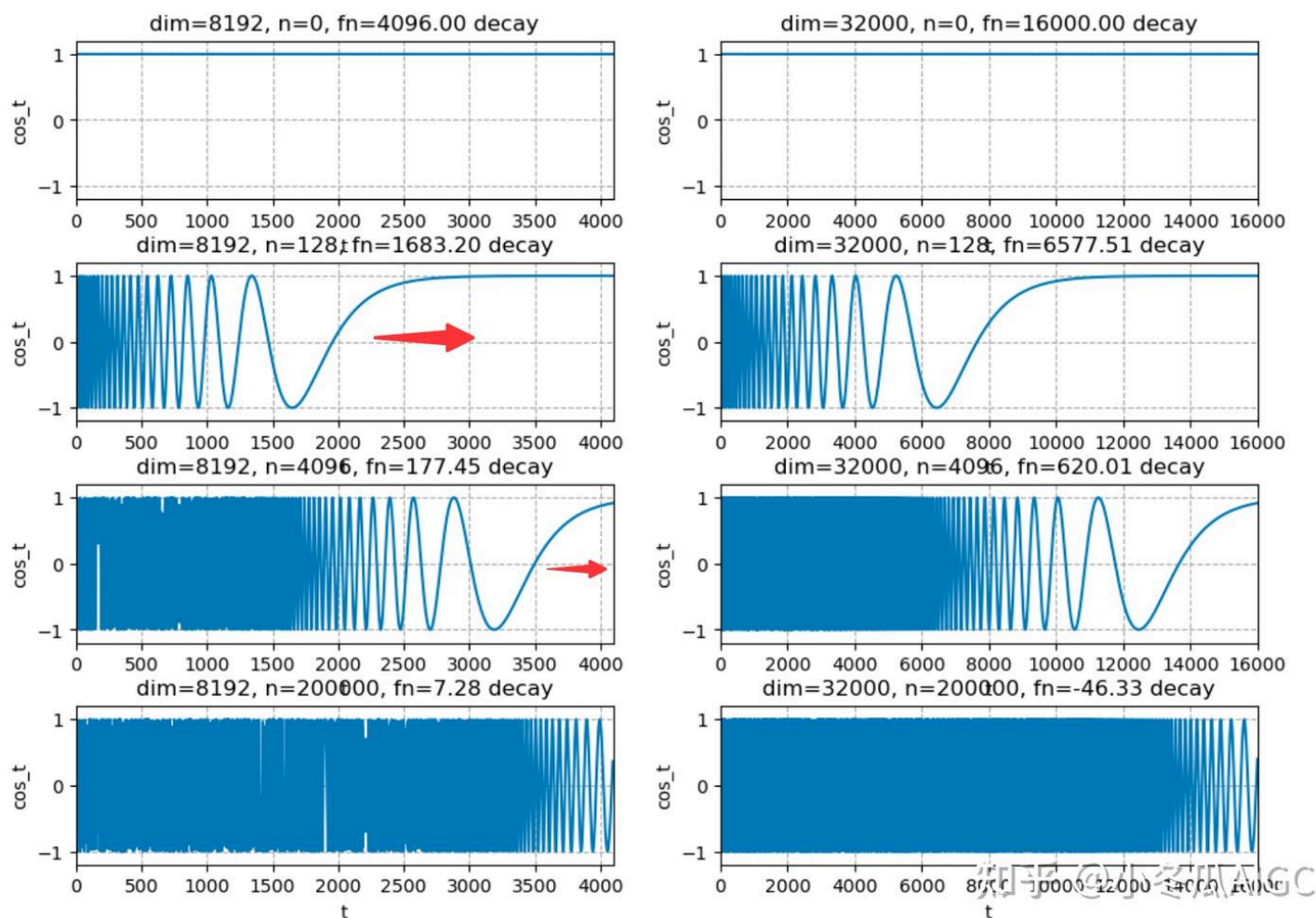
我们测试更长的位置编码距离，配置如下

```
n_list = [0, 128, 4096, 200000]
d = 8192
x=range(d//2)
fn_list, fn_v_list = get_batch(n_list, d)
```

## 实验说明

- 在相对距离为0时，所有的 `cos_t` 的值都为1，此时是最大内积
- 随着相对距离增加，左侧高频跳动更大，计算积分时正负抵消，最后一个周期的出现越往右的维度移动
- 左右栏对比，维度越高，采样更加逼近连续函数(所绘制图像不出现空缺)

随着 `n` 增加，`fn` 变小。



注意到最右下角出现, `fn<0`, 观察最后一段曲线，明显能看到小于0的区域更大。位置编码的震荡也是由此引起。

## 4. 其他证明

### 4.1 Squeeze Rule

对于任意  $a > b$ , 当  $n \rightarrow \infty$ , 证  $\int_a^b \cos(nx) dx \rightarrow 0$

直接求积分和

$$\int_a^b \cos(nx) dx = \frac{1}{n} \sin(nb) - \frac{1}{n} \sin(na) \rightarrow 0$$

使用 **squeeze rule**

$$\begin{aligned}
 & -1 \leq \sin(nx) \leq 1 \\
 \Leftrightarrow & \frac{-1}{n} \leq \frac{\sin(nx)}{n} \leq \frac{1}{n} \\
 \Leftrightarrow & 0 \leq \frac{\sin(nx)}{n} \leq 0
 \end{aligned}$$

此时 当  $n \rightarrow \infty \Rightarrow \frac{1}{n} \sin(nx) = 0$ , 即  $\int_a^b \cos(nx) dx \rightarrow 0$  证毕

## 4.2 Riemann-Lebesgue Lemma

推广到更一般的数学问题，可以追溯到[Riemann-Lebesgue引理](#)<sup>+</sup>，感兴趣的朋友可以继续证明，受限篇幅不再过多展开，详见[ref](#)

**定理1.1 (Riemann-Lebesgue引理)** 假设  $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  是一个Lebesgue可积函数。那么我们有：

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \int_{-\infty}^{\infty} f(x) \cos(nx) dx = 0.$$

**定理2.2** 假设  $f$  是在  $[a, b]$  上的黎曼可积函数。那么我们有：

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \int_a^b f(x) \cos(nx) dx = 0.$$

## 5. 总结

- 本文受Riemann-Lebesgue引理证明启发，将证明技巧运用于位置编码衰减性证明，仅通过积分就可以完成推导，不引入复数和傅立叶变换等相关知识
- 我们通过图示cos函数，高频由于积分正负抵消，可以仅计算最后一个周期的积分，同时也能够解答，位置编码为什么会震荡和存在负号
- 不得不感慨位置编码设计的如此巧妙，能从motivation里想到如此match的数学表达且有效

## Reference

[Transformer升级之路：2、博采众长的旋转式位置编码 - 科学空间|Scientific Spaces](#)

[math.cuhk.edu.hk/course...](#)

[prove the Riemann-Lebesgue lemma](#)

《[手撕RLHF](#)》解析如何系统的来做LLM对齐工程

[小冬瓜AIGC：【手撕RLHF-DPO】step-by-step公式推导及实验分析](#)

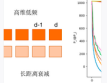
[小冬瓜AIGC：【手撕RLHF-Aligner】7B模型外挂，暴涨GPT4安全性26.9%](#)

[小冬瓜AIGC：【手撕RLHF\\_Weak-to-Strong】OpenAI超级对齐新思路（含代码解析）](#)

[小冬瓜AIGC：【手撕RLHF-Safe RLHF】带着脚镣跳舞的PPO](#)

[小冬瓜AIGC：【手撕RLHF-Rejection Sampling】如何优雅地从SFT过渡到PPO](#)

[小冬瓜AIGC：【手撕RLHF-LLaMA2】Reward Model PyTorch实现](#)



小冬瓜AIGC：【手撕LLM-NTK RoPE】长文本 “高频外推、低频内插”从衰减性视...

114 赞同 · 12 评论 文章

[小冬瓜AIGC：【手撕LLM - Mixtral-8x7B】Pytorch 实现](#)

[小冬瓜AIGC：【手撕LLM-Medusa】并行解码范式: 美杜莎驾到, 通通闪开！！](#)

[小冬瓜AIGC：【手撕LLM-Speculative Decoding】大模型迈向"并行"解码时代](#)

[小冬瓜AIGC：【手撕LLM-FlashAttention2】只因For循环优化的太美](#)

[小冬瓜AIGC：【手撕LLM-FlashAttention】从softmax说起，保姆级超长文！！](#)

[小冬瓜AIGC：【手撕LLM-Generation】Top-K+重复性惩罚](#)

[小冬瓜AIGC：【手撕LLM-KVCache】显存刺客的前世今生--文末含代码](#)

我是小冬瓜AIGC，原创超长文知识分享，原创课程已帮助多名同学速成上岸LLM赛道。  
研究方向：LLM、RL、RLHF

编辑于 2024-08-28 14:59 · 中国香港

- LLM
- 大模型
- GPT