CS168 Spring Assignment [8]

SUNet ID(s): 16337266 Name(s): 徐原

Part 1

(a) 连接关系如下:

对于以上连接的分析和说明:

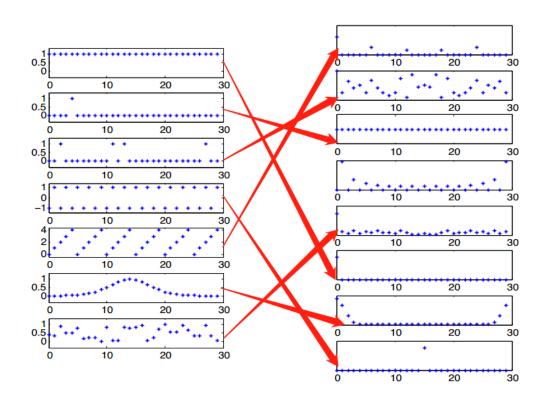


图 1: line connent left and right

向量 1: 常数项的傅里叶变换是狄拉克函数。这里左边是一组恒定的水平点,而右边 是狄拉克函数。

向量 2: 狄拉克函数的傅里叶变换是常数函数。这里左边是狄拉克型函数,右边是常数。

向量 3: 左向量表示放在一起的几个不同的频率。明显地, 左图有四个 e 非零值, 进

行傅立叶变换后,应该存在由4个不同频率组成的正弦波。

向量 4: 左向量有两个取值,分别为 1 和-1,可以看作是正弦波中的极大极小值,对 应一个正弦波。

向量 5: 左向量呈锯齿波状,可以分解为多个波的叠加,故对应带有多个非零值的右图。

向量 6: 左向量是高斯分布状,傅里叶变换后,高斯分布形态不变,因此对应的仍是带有高斯分布性质的频域。

向量 7: 左向量是分布在 0 和 1 之间的恒定值周围的噪声。对应的傅立叶变换将是零碎的点对应右图 5。

Part 2

- (a) 在概率 q [150] 的情况下, 结果总和为 250。
- (b) 为了证明 $F(f*g) = Ff + \cdot Fg +$,即证明 $F(f*g)[m] = (Ff + \cdot Fg +)[m]$ 对于任意的 0 m 2N -1。首先,我们将使用傅立叶变换的定义为长度为 n 的向量 v 重写等式的右侧。然后,因为对于 N a 2N-1 f+[a] g+[a] 等于 0,我们可以将两个求和的上界改为 N-1。接着,接下来,让 l=j+k。将使用 l 使方程看起来更接近卷积的傅立叶变换。以上四个操作的数学表达式子为:

$$(Ff^{+} \cdot Fg^{+})[m] = \left(\sum_{j=0}^{2N-1} e^{\frac{2\pi i m j}{2N}} f^{+}[j]\right) \left(\sum_{k=0}^{2N-1} e^{\frac{2\pi i m k}{2N}} g^{+}[k]\right)^{J} d^{J} d$$

$$(Ff^{+} \cdot Fg^{+})[m] = \sum_{j=0}^{N-1} \sum_{l=0}^{2N-1} e^{\frac{2\pi i m l}{2N}} f^{+}[j]g^{+}[l-j] d^{+}[f^{+} \cdot Fg^{+}][m] = \sum_{j=0}^{2N-1} e^{\frac{2\pi i m l}{2N}} \sum_{j=0}^{N-1} f^{+}[j]g^{+}[l-j] d^{+}[f^{+} \cdot Fg^{+}][m] = \sum_{j=0}^{2N-1} e^{\frac{2\pi i m l}{2N}} \sum_{j=0}^{N-1} f[j]g[l-j] d^{+}[f^{+} \cdot Fg^{+}][m] = \sum_{j=0}^{N-1} e^{\frac{2\pi i m l}{2N}} \sum_{j=0}^{N-1} f[j]g[l-j] d^{+}[f^{+} \cdot Fg^{+}][m] = \sum_{j=0}^{N-1} e^{\frac{2\pi i m l}{2N}} \sum_{j=0}^{N-1} f[j]g[l-j] d^{+}[f^{+} \cdot Fg^{+}][m] = \sum_{j=0}^{N-1} e^{\frac{2\pi i m l}{2N}} \sum_{j=0}^{N-1} f[j]g[l-j] d^{+}[f^{+} \cdot Fg^{+}][m] = \sum_{j=0}^{N-1} e^{\frac{2\pi i m l}{2N}} \sum_{j=0}^{N-1} f[j]g[l-j] d^{+}[f^{+} \cdot Fg^{+}][m] = \sum_{j=0}^{N-1} e^{\frac{2\pi i m l}{2N}} \sum_{j=0}^{N-1} f[j]g[l-j] d^{+}[f^{+} \cdot Fg^{+}][m] = \sum_{j=0}^{N-1} e^{\frac{2\pi i m l}{2N}} \sum_{j=0}^{N-1} f[j]g[l-j] d^{+}[f^{+} \cdot Fg^{+}][m] = \sum_{j=0}^{N-1} e^{\frac{2\pi i m l}{2N}} \sum_{j=0}^{N-1} f[j]g[l-j] d^{+}[f^{+} \cdot Fg^{+}][m] = \sum_{j=0}^{N-1} e^{\frac{2\pi i m l}{2N}} \sum_{j=0}^{N-1} f[j]g[l-j] d^{+}[f^{+} \cdot Fg^{+}][m] = \sum_{j=0}^{N-1} e^{\frac{2\pi i m l}{2N}} \sum_{j=0}^{N-1} f[j]g[l-j] d^{+}[f^{+} \cdot Fg^{+}][m] = \sum_{j=0}^{N-1} e^{\frac{2\pi i m l}{2N}} \sum_{j=0}^{N-1} f[j]g[l-j] d^{+}[f^{+} \cdot Fg^{+}][m] = \sum_{j=0}^{N-1} e^{\frac{2\pi i m l}{2N}} \sum_{j=0}^{N-1} f[j]g[l-j] d^{+}[f^{+} \cdot Fg^{+}][m] d^{+}[f^{+} \cdot Fg^{+}][m]$$

$$(Ff^{+} \cdot Fg^{+})[m] = \sum_{j=0}^{N-1} \sum_{l=0}^{2N-1} e^{\frac{2\pi i m l}{2N}} f^{+}[j]g^{+}[l-j] d^{-}$$

$$(Ff^{+} \cdot Fg^{+})[m] = \sum_{l=0}^{2N-1} e^{\frac{2\pi i m l}{2N}} \sum_{j=0}^{N-1} f^{+}[j]g^{+}[l-j] d^{-}$$

$$(Ff^{+} \cdot Fg^{+})[m] = \sum_{l=0}^{2N-1} e^{\frac{2\pi i m l}{2N}} \sum_{j=0}^{N-1} f[j]g[l-j] d^{-}$$

至此,当 l-j < 0 g + [1-j] = 0 时,意味着整个项将等于 0. 因此,我们可以将内部求和中的 l=j 移位到 l=0 而不影响求和。因为对于 N a g + [a] = 0,我们可以将相同求和的上界从 j + N - 1 移位到 2N - 1。

对于等式的左边, 计算 F(f*g)[m]。

结论:使用快速傅里叶变换实现 f 和 g 的卷积: F-1 ($Ff+\cdot Fg+$),其中 f+ 和 g+ 是通过用零填充 f 和 g 获得的 2N 元组,并且·表示逐元素乘法。如果两个元组具有不同的长度,则较短的元组可以用额外的零填充。

(c) Code:

```
def pro_x_y(x, y):
  lengthOfx = len(x)
  lengthOfy = len(y)
  xr = x
  yr = y
  if lengthOfx < lengthOfy:
    xr += [0 for i in range(lengthOfy - lengthOfx)]
  elif lengthOfy < lengthOfx:</pre>
```

```
yr += [0 for i in range(lengthOfx - lengthOfy)]
 xr += [0 for i in range(len(xr))]
 yr += [0 for i in range(len(yr))]
 return xr, yr
def multiply(x, y):
 xr, yr = pro_x_y(x, y)
 x_{fft} = np.fft.fft(xr)
 y_fft = np.fft.fft(yr)
  x_y_mult = np.multiply(x_fft, y_fft)
  inv = np.fft.ifft(x_y_mult)
 values = []
 carry_over = 0
 for val in inv:
   print(val)
   curr = int(round(val.real, 0) + carry_over)
   if curr >= 10:
     carry_over = int(curr)//10
     curr %= 10
    else:
      carry_over = 0
    values.append(curr)
  while(values[-1] == 0):
    del values[-1]
 return values
x = [0,9,8,7,6,5,4,3,2,1,0,9,8,7,6,5,4,3,2,1]
y = [0,1,2,3,4,5,6,7,8,9,0,1,2,3,4,5,6,7,8,9,0,1,2,3,4,5,6,7,8,9]
print(multiply(x, y))
```

结果: 0, 0, 9, 6, 2, 5, 3, 6, 2, 1, 1, 1, 1, 0, 8, 3, 6, 4, 7, 3, 2, 2, 4, 6, 0, 7, 5, 6, 9, 4, 2, 2, 5, 9, 7, 1, 2, 0, 7, 3, 1, 1, 3, 6, 2, 3, 9, 1, 2, 1 反过来,即: 1, 2, 1, 9, 3, 2, 6, 3, 1, 1, 3, 7, 0, 2, 1, 7, 9, 5, 2, 2, 4, 9, 6, 5, 7, 0, 6, 4, 2, 2, 3, 7, 4, 6, 3, 8, 0, 1, 1, 1, 1, 2, 6, 3, 5, 2, 6, 9, 0, 0

(d) 分析:使用此方法计算卷积需要 O (nlogn) 时间,其中 n 是最长数字中的位数。但是,使用整数乘法算法,将花费 O (nm) 时间,其中 n 和 m 是每个数字中的数字位数因此,FFT 方法要快得多。

Part 3

- (a) 我听到了"Laurel" 和"Yanny"
- (b) Code:

```
file = 'laurel_yanny.wav'
sampleRate, data = wavfile.read(file)
print("sample rate: ", sampleRate)
print("shape of data: ", data.shape)

def plot_b(data):
   time = data.shape[0]
   x= [i for i in range(time)]
   plt.plot(x, data)
   plt.title("part3_b")
   plt.xlabel("Time")
   plt.ylabel("Phsyical Position")
   plt.savefig('p3_b.png', format = 'png')
   plt.close()
plot_b(data)
```

(c) Code:

```
def part3_c(data):
    data_fft = np.fft.fft(data)
    print("shape of transformed data: ", data_fft.shape)
    print(data_fft[0])
    x = [i for i in range(data_fft.shape[0])]
    plt.plot(x, np.absolute(data_fft))
    plt.title("FFT")
    plt.xlabel("Time")
    plt.ylabel("Fourier Transform Magnitude")
    plt.savefig("3c.png", fomrat = 'png')
    plt.close()
part3_c(data)
```

分析:通过查看 Laurel Yanny 剪辑的上述傅里叶变换,在图的每一侧都有一组高峰和一组低峰,这与是否听到 Laurel 或 Yanny 有关。其中一组峰值代表 Yanny,对这些频率更敏感的人可能会听到。

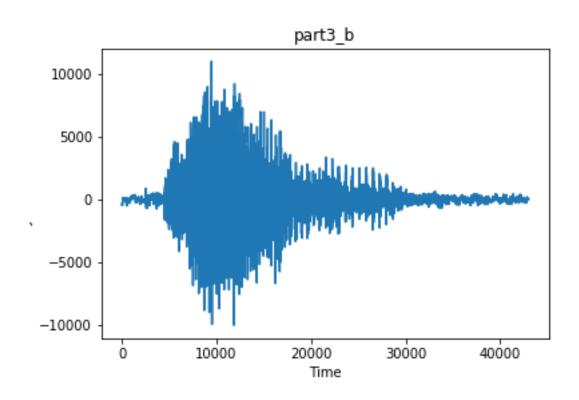


图 2: wav to array

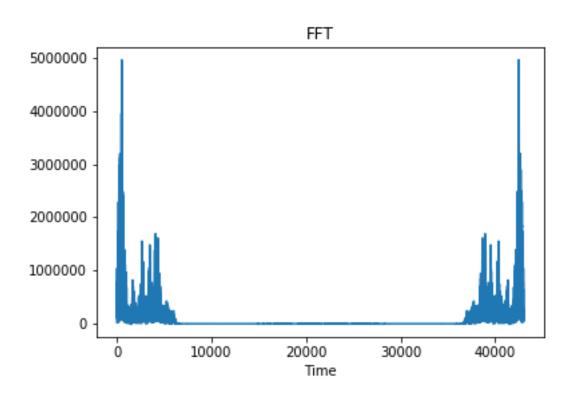


图 3: FFT

(d) Code:

```
def part3_d(data):
 blocks = 500
 max_feq = 80
 total_chunks = data.shape[0] // blocks
 fourier_matrix = np.zeros((total_chunks, max_feq))
 for i in range(total_chunks):
   current_chunk = data[i * blocks : (i + 1) * blocks]
   curr_fourier = np.fft.fft(current_chunk)
   curr_fourier = np.absolute(curr_fourier)
   fourier_matrix[i, ] = curr_fourier[:80]
  fourier_matrix = np.sqrt(fourier_matrix)
 plt.imshow(fourier_matrix, cmap = 'hot')
 plt.xlabel("Chunk Index")
 plt.ylabel("Fourier Coefficients")
 plt.title("paert3_d")
 plt.savefig('p3_d.png', format = 'png')
 plt.close()
part3_d(data)
```

生成结果如下页图

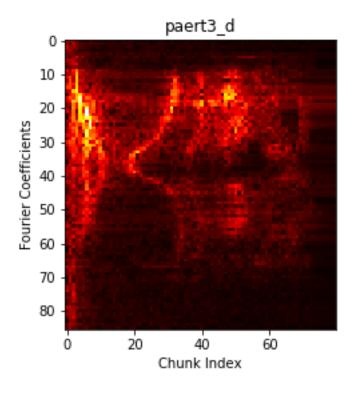


图 4: part3d

(e) Code:

```
#e
def part3_e1(data, threshold, low = False):
 data = (np.absolute(data) * 1.0 / np.max(np.absolute(data)) * 42000).
                                       astype(np.int16)
 with open(str(threshold) + ".wav", "wb") as f:
   sample_rate = sampleRate
   if low:
      sample_rate *= 1.3
   sample_rate = int(sample_rate)
    wavfile.write(f, sample_rate, data)
def part3_e2(data):
   thresholds = [40000]
   transformed_data = np.fft.fft(data)
   for threshold in thresholds:
     high = transformed_data.copy()
     high[:threshold] = 0
     high[:43008 - threshold] = 0
     low = transformed_data.copy()
     low[threshold:] = 0
     low[:43008 - threshold] = 0
     high_fft = np.fft.ifft(high)
     low_fft = np.fft.ifft(low)
     part3_e1(high_fft, "bigger" + str(threshold))
     part3_e1(low_fft, "smaller" + str(threshold), low = True)
part3_e2(data)
```

结论:找到一个清洗明确的分割阈值为40000,分割后的音频放置文件夹中。