

MS-C1420 Fourier-analyysi

Esimerkkejä, perusteluja, osa I

G. Gripenberg

Aalto-yliopisto

23. tammikuuta 2014

Miksi konvoluution Fourier-muunnos on muunnosten tulo?

$$\begin{aligned} & \int_{-\infty}^{\infty} e^{-i2\pi\nu t} \left(\int_{-\infty}^{\infty} g(t-u)h(u) du \right) dt \\ &= \int_{-\infty}^{\infty} \left(\int_{-\infty}^{\infty} e^{-i2\pi\nu(t-u)} g(t-u) e^{-i2\pi\nu u} h(u) du \right) dt \\ \text{integroimisjärjestyksen vaihto} & \stackrel{=}{=} \int_{-\infty}^{\infty} \left(\int_{-\infty}^{\infty} e^{-i2\pi\nu(t-u)} g(t-u) e^{-i2\pi\nu u} h(u) dt \right) du \\ &= \int_{-\infty}^{\infty} \left(\int_{-\infty}^{\infty} e^{-i2\pi\nu(t-u)} g(t-u) dt \right) e^{-i2\pi\nu u} h(u) du \\ & \quad t-u \stackrel{=}{=} \tau \int_{-\infty}^{\infty} \left(\int_{-\infty}^{\infty} e^{-i2\pi\nu\tau} g(\tau) d\tau \right) e^{-i2\pi\nu u} h(u) du \\ &= \left(\int_{-\infty}^{\infty} e^{-i2\pi\nu\tau} g(\tau) d\tau \right) \left(\int_{-\infty}^{\infty} e^{-i2\pi\nu u} h(u) du \right) = \hat{g}(\nu) \hat{h}(\nu). \end{aligned}$$

Integroimisjärjestyksen vaihto on mahdollinen koska

$$\int_{-\infty}^{\infty} \left(\int_{-\infty}^{\infty} |e^{-i2\pi\nu(t-u)} g(t-u) e^{-i2\pi\nu u} h(u)| du \right) dt < \infty.$$

$$\text{💡 } \mathcal{F}(e^{-\pi t^2})(\nu) = e^{-\pi \nu^2}$$

Merkitään $h_0(t) = e^{-\pi t^2}$ ja $g(\nu) = \widehat{h_0}(\nu)$. Fourier-muunnoksen derivoimissääntöjen nojalla pätee

$$\begin{aligned} g'(\nu) &= \mathcal{F}((-i2\pi t)h_0(t))(\nu) = i\mathcal{F}((-2\pi t)h_0(t))(\nu), \\ \mathcal{F}(h'_0)(\nu) &= i2\pi\nu\mathcal{F}(h_0)(\nu) = i2\pi\nu g(\nu) \end{aligned}$$

Lisäksi pätee $h'_0(t) = -2\pi t h_0(t)$ joten

$$g'(\nu) = i\mathcal{F}((-2\pi t)h_0(t))(\nu) = i\mathcal{F}(h'_0)(\nu) = i^2 2\pi\nu g(\nu) = -2\pi\nu g(\nu).$$

Tästä taas seuraa, että $\frac{d}{d\nu} e^{\pi\nu^2} g(\nu) = 0$ joten $e^{\pi\nu^2} g(\nu)$ on vakio ja erityisesti $e^{\pi\nu^2} g(\nu) = e^{\pi 0^2} g(0) = g(0)$ joten

$$\widehat{h_0}(\nu) = g(\nu) = g(0)e^{-\pi\nu^2} = g(0)h_0(\nu).$$

Koska (olettaen, että käänteiskaava pätee kun s ja $\hat{s} \in L^1(\mathbb{R})$)

$$\begin{aligned} h_0(t) &= \mathcal{F}^{-1}(g)(t) = \mathcal{F}(g(-\nu))(t) \\ &= \mathcal{F}(g(\nu))(t) = g(0)\mathcal{F}(h_0)(t) = g(0)g(0)h_0(t), \end{aligned}$$

niin saadaan $g(0)^2 = 1$ josta seuraa, että $g(0) = 1$ koska $h_0(t) > 0$.

Miksi $\int_{\mathbb{R}} e^{i2\pi\nu t} k(-\nu) \hat{s}(\nu) d\nu = (\hat{k} * s)(t)$?

Funktion $h(\nu) = e^{i2\pi\nu t} k(-\nu)$ Fourier-muunnos on

$$\begin{aligned} \hat{h}(\omega) &= \int_{\mathbb{R}} e^{-i2\pi\omega\nu} e^{i2\pi\nu t} k(-\nu) d\nu = \int_{\mathbb{R}} e^{-i2\pi(\omega-t)\nu} k(-\nu) d\nu \\ &\stackrel{\nu = -\tau}{=} \int_{\mathbb{R}} e^{-i2\pi(t-\omega)\tau} k(\tau) d\tau = \hat{k}(t - \omega). \end{aligned}$$

Kertolaskukaavan avulla saadaan nyt

$$\begin{aligned} \int_{\mathbb{R}} e^{i2\pi\nu t} k(-\nu) \hat{s}(\nu) d\nu &= \int_{\mathbb{R}} h(\nu) \hat{s}(\nu) d\nu \\ &= \int_{\mathbb{R}} \hat{h}(\omega) s(\omega) d\omega = \int_{\mathbb{R}} \hat{k}(t - \omega) s(\omega) d\omega = (\hat{k} * s)(t). \end{aligned}$$

Miksi Fourier-muunnoksen käänteiskaava on voimassa?

Valitaan kaavassa $\int_{\mathbb{R}} e^{i2\pi\nu t} p(-\nu) \hat{s}(\nu) d\nu = (\hat{p} * s)(t)$ funktioksi p funktio

$p_{\epsilon}(\nu) = e^{-\epsilon\nu^2}$ jolloin $p(-\nu) = e^{-\epsilon\nu^2}$ ja $\hat{p}_{\epsilon}(\omega) = \frac{\sqrt{\pi}}{\sqrt{\epsilon}} h_0\left(\frac{\sqrt{\pi}}{\sqrt{\epsilon}}\omega\right)$.

Konvoluutioiden approksimaatio-ominaisuuksista seuraa nyt että

$\lim_{\epsilon \downarrow 0} \int_{\mathbb{R}} |s(t) - (\hat{p}_{\epsilon} * s)(t)| dt = 0$ ja että $\lim_{\epsilon \downarrow 0} (\hat{p}_{\epsilon} * s)(t) = s(t)$ jos s on jatkuva pisteessä t .

Jos \hat{s} lisäksi on integroitava niin

$\lim_{\epsilon \downarrow 0} \int_{\mathbb{R}} e^{i2\pi\nu t} \hat{s}(\nu) e^{-\epsilon\nu^2} d\nu = \int_{\mathbb{R}} e^{i2\pi\nu t} \hat{s}(\nu) d\nu$.

Huom!

Yllä oleva päättely perustui siihen, että tiedetään, että funktion $h_0(t) = e^{-\pi t^2}$ Fourier-muunnos on h_0 mutta oleellista on ainoastaan että löydetään jokin funktio $p \in L^1(\mathbb{R})$ siten, että $\hat{p} \in L^1(\mathbb{R})$ ja $p(0) = \int_{\mathbb{R}} \hat{p}(\nu) d\nu \neq 0$ (mikä on eri asia kuin että $\hat{p}(0) = \int_{\mathbb{R}} p(t) dt$ kunnes käänteiskaava on tullut todistetuksi mutta ei sen jälkeen) ja jos 2π termissä $e^{-i2\pi\nu t}$ vaihdetaan itseisarvoltaan toiseen lukuun tämä ei onnistu!

L^2 -funktioiden konvoluutio

Jos g ja $h \in L^2(\mathbb{R})$ niin voidaan osoittaa, että konvoluutio $(g * h)(t)$ on jatkuva ja $\lim_{|t| \rightarrow \infty} (g * h)(t) = 0$ eli $g * h \in C_0(\mathbb{R})$ mutta on mahdollista, että $g * h \notin L^1(\mathbb{R})$ ja $g * h \notin L^2(\mathbb{R})$ joten Fourier-muunnosta $\widehat{g * h}$ ei voida vielä määrittellä. Mutta koska \hat{g} ja $\hat{h} \in L^2(\mathbb{R})$ niin $\hat{g}\hat{h} \in L^1(\mathbb{R})$ ja tämän funktion Fourier-muunnos on laskettavissa ja tuloksen pitäisi olla

$$\widehat{\hat{g}\hat{h}}(t) = (g * h)(-t).$$

Tämän osoittamiseksi valitaan $t \in \mathbb{R}$ ja määritellään $q(u) = \overline{h(-u - t)}$. Silloin

$$\overline{\hat{q}(\nu)} = \overline{\int_{\mathbb{R}} e^{-i2\pi\nu s} \overline{h(-u - t)} du} = \int_{\mathbb{R}} \overline{e^{-i2\pi(-\tau - t)} \overline{h(\tau)}} d\tau = e^{-i2\pi\nu t} \hat{h}(\nu),$$

joten

$$\int_{\mathbb{R}} e^{-i2\pi\nu t} \hat{g}(\nu) \hat{h}(\nu) d\nu = \int_{\mathbb{R}} \hat{g}(\nu) \overline{\hat{q}(\nu)} d\nu.$$

L^2 -funktioiden konvoluutio, jatk.

Koska $\int_{\mathbb{R}} \hat{g}(\nu) \overline{\hat{q}(\nu)} d\nu = \int_{\mathbb{R}} g(u) \overline{q(u)} du$ niin

$$\widehat{\hat{g}\hat{h}}(t) = \int_{\mathbb{R}} g(u) \overline{q(u)} du = \int_{\mathbb{R}} g(u) h(-u - t) du = (g * h)(-t).$$

*Huomaa myös, että jos g ja $h \in L^1(\mathbb{R})$ niin pätee tietenkin $\mathcal{F}(g * h) = \hat{g}\hat{h}$ mutta silloin tiedetään ainoastaan, että $\hat{g}\hat{h} \in \mathcal{C}_0(\mathbb{R})$ ja tämänkin funktion Fourier-muunnoksen laskeminen ei onnistu suoraan perusmääritelmällä.*

😊 FFT:n perusideat

Diskreetin Fourier-muunnoksen tehokas käyttö perustuu siihen, että on mahdollista laskea se nopeasti ja tehokkaasti, mutta jos lähdetään laskemaan suoraan määritelmästä joudutaan suorittamaan suurin piirtein N^2 laskuoperaatiota. Laskun nopeuttamiseksi voidaan käyttää esim. seuraavanlaisia ideoita: Olkoon N parillinen luku ja olkoon \mathbf{s} N -jaksollinen diskreetti signaali. Nyt

$$\begin{aligned}\mathcal{F}_N(\mathbf{s})(m) &= \hat{\mathbf{s}}(m) = \sum_{k=0}^{N-1} e^{-\frac{i2\pi mk}{N}} \mathbf{s}(k) \\ &= \sum_{j=0}^{\frac{N}{2}-1} e^{-\frac{i2\pi m2j}{N}} \mathbf{s}(2j) + \sum_{j=0}^{\frac{N}{2}-1} e^{-\frac{i2\pi m(2j+1)}{N}} \mathbf{s}(2j+1) \\ &= \sum_{j=0}^{\frac{N}{2}-1} e^{-\frac{i2\pi mj}{\frac{N}{2}}} \mathbf{s}(2j) + e^{-\frac{i2\pi m}{N}} \sum_{j=0}^{\frac{N}{2}-1} e^{-\frac{i2\pi mj}{\frac{N}{2}}} \mathbf{s}(2j+1) \\ &= \mathcal{F}_{\frac{N}{2}}(\mathbf{s}(0:2:N-2))(m) + e^{-\frac{i2\pi m}{N}} \mathcal{F}_{\frac{N}{2}}(\mathbf{s}(1:2:N-1))(m).\end{aligned}$$

😊 FFT:n perusideat, jatkuu

Kun lisäksi muistetaan, että $\mathcal{F}_{\frac{N}{2}}(\mathbf{G})$ on jaksollinen jaksolla $\frac{N}{2}$ ja että

$e^{-\frac{i2\pi(m+\frac{N}{2})}{N}} = -e^{-\frac{i2\pi m}{N}}$ niin nähdään, että kun kirjoitetaan vektorit pystyvektoreina niin saadaan

$$\mathcal{F}_N(\mathbf{s}) = B_N \begin{bmatrix} \mathcal{F}_{\frac{N}{2}}(\mathbf{s}(0 : 2 : N - 2)) \\ \mathcal{F}_{\frac{N}{2}}(\mathbf{s}(1 : 2 : N - 1)) \end{bmatrix},$$

missä

$$B_M = \begin{bmatrix} I_{\frac{M}{2}} & \Omega_{\frac{M}{2}} \\ I_{\frac{M}{2}} & -\Omega_{\frac{M}{2}} \end{bmatrix} \quad \text{ja} \quad \Omega_M = \text{diag} \left(\left[1 \quad e^{-\frac{i\pi}{M}} \quad e^{-\frac{i\pi 2}{M}} \quad \dots \quad e^{-\frac{i\pi(M-1)}{M}} \right] \right)$$

😊 FFT:n perusideat, jatkuu

Jos nyt $N = 2^q$ ja

$$A_k = I_{2^{q-k}} \otimes B_{2^k} = \text{diag}([B_{2^k}, \dots, B_{2^k}])$$

niin silloin

$$\mathcal{F}_N(\mathbf{s}) = A_q A_{q-1} \dots A_1 P_N \mathbf{s}$$

missä $P_N \mathbf{s}$ on permutaatio vektorista \mathbf{s} .

Kun lisäksi huomataan, että kun kerrotaan vektoria matriisilla A_k niin jokaisen elementin laskemiseksi on kerrottava yksi elementti kompleksiluvulla ja tulokseen lisätään toinen kompleksiluku eli kaiken kaikkiaan N kertolaskua ja N yhteenlaskua ja kaiken kaikkiaan on siis laskettava qN kertolaskua ja qN yhteenlaskua. Nopea Fourier-muunnos on siis todella huomattavasti nopeampi kuin suoraviivainen määritelmän soveltaminen. Vastaavasti nopeita Fourier-muunnos algoritmeja on myös olemassa tapauksissa kun $N \neq 2^k$.

💡 Fourier-sarjan suppeneminen, I

Jos $s \in L^1(\mathbb{R}/\mathbb{Z})$ ja t_0 on sellainen, että $\int_{-\frac{1}{2}}^{\frac{1}{2}} \frac{1}{|t|} |s(t + t_0) - s(t_0)| dt < \infty$ niin

$$\lim_{N, M \rightarrow \infty} \sum_{k=-M}^N e^{i2\pi kt_0} \hat{s}(k) = s(t_0).$$

😊 Miksi

Määritellään

$$g(t) = \frac{s(t + t_0) - s(t_0)}{e^{-i2\pi t} - 1}$$

ainakin kun t ei ole kokonaisluku (ja esim. $g(t) = 0$ kun $t \in \mathbb{Z}$). Koska $|e^{-i2\pi t} - 1| \geq 4|t|$ kun $|t| \leq \frac{1}{2}$ niin $g \in L^1(\mathbb{R}/\mathbb{Z})$ ja Riemann-Lebesguen lemmän nojalla pätee $\lim_{|k| \rightarrow \infty} \hat{g}(k) = 0$.

😊 Todistus jatkuu

Koska $s(t + t_0) = g(t)(e^{-i2\pi t} - 1) + s(t_0)$ niin

$$\begin{aligned}\hat{s}(k)e^{i2\pi kt_0} &= \int_0^1 e^{-i2\pi k(t-t_0)} s(t) dt = \int_{-t_0}^{1-t_0} e^{-i2\pi k\tau} f(\tau + t_0) d\tau \\ &= \int_0^1 e^{-i2\pi kt} f(t + t_0) dt = \int_0^1 e^{-i2\pi(k+1)t} g(t) dt - \int_0^1 e^{-i2\pi kt} g(t) dt \\ &\quad + \int_0^1 e^{-i2\pi kt} f(t_0) dt = \hat{g}(k+1) - \hat{g}(k) + f(t_0)\delta_{0,k}\end{aligned}$$

missä $\delta_{0,k} = 1$ kun $k = 0$ ja 0 muuten koska $\int_0^1 e^{-i2\pi \cdot 0 \cdot t} dt = 1$ ja $\int_0^1 e^{-i2\pi kt} dt = \int_0^1 \frac{1}{-i2\pi k} e^{-i2\pi kt} = 0$ jos $k \neq 0$. Tästä seuraa, että jos $-M < 0$ ja $N > 0$ niin

$$\sum_{k=-M}^N \hat{s}(k)e^{i2\pi kt_0} = \hat{g}(N+1) - \hat{g}(-M) + f(t_0)$$

ja väite seuraa koska $\lim_{N \rightarrow \infty} \hat{g}(N+1) = \lim_{M \rightarrow \infty} \hat{g}(-M) = 0$.