

**АЛГОРИТМ ПОБУДОВИ ОПТИМАЛЬНИХ ПАР ФІЛЬТРІВ
КОДУВАННЯ І ВІДНОВЛЕННЯ, АДАПТИВНИХ ДО ФУНКЦІЇ
БАГАТЬОХ ЗМІННИХ**

А.О. ЛИГУН, О.О. ШУМЕЙКО, В.М. ЖУРБА

Розглянуто алгоритм побудови оптимальних пар фільтрів будь-якої складності кодування і відновлення, адаптивних до функції багатьох змінних, для довільного регулярного паркету.

ВСТУП

Одне з ключових понять в задачах обробки цифрових сигналів — поняття фільтрації. Для виявлення певних особливостей, закономірностей сигналів, а також в задачах, пов'язаних зі зменшенням фізичного об'єму даних, необхідних для відтворення сигналу, використовують різні методи фільтрації [1, 2]. Найбільш поширеними з них є методи, засновані на теорії wavelet-аналізу, дискретному перетворенні Фур'є. Однак, хоча дані методи фільтрації оптимальні для того чи іншого класу сигналів, для кожного конкретного сигналу вони не є оптимальними. Питання побудови адаптивно-оптимальних фільтрів базується на дослідженнях Н. Вінера, А.М. Колмогорова та ін.

У даній роботі розглянуто алгоритм побудови пари фільтрів кодування і відновлення, адаптивних до функції (сигналу). Також надані розв'язки задач побудови адаптивно-оптимального кодування лінійними методами при відомому методі відновлення та побудови адаптивно-оптимального лінійного методу відновлення функції по відомим значенням коду як з певними обмеженнями, так і без них. Розв'язки задач отримані в загальному вигляді для будь-якого регулярного паркету, фільтрів довільної складності та функції довільного числа змінних.

ПОСТАНОВКА ЗАДАЧІ

Нехай $F(X)$ — функція багатьох змінних таких, що $X = \{x_k\}_{k=1}^n \in Z^n$. Крім того, позначимо $I = \{i_k\}_{k=1}^n$ — вектор-індекс та $D = \{d_k\}_{k=1}^n$ — крок кодування функції $F(X)$.

Код функції $F(X)$ позначимо $\Phi = \Phi(F) = \{\varphi_I\}_{I \in Z^n}$ та задамо у вигляді лінійного функціоналу

$$\varphi_I = \sum_{\zeta \in V} \beta_\zeta F(ID + \zeta), \quad (1)$$

де V — апертура, по якій будується код функції F , така, що $V = \{v_k\}$ та $\forall k: v_k \in Z^n$, тобто елементи апертури представляють собою вектор-індекси розмірністю n , що співпадає з кількістю змінних функції F .

Також нехай задано паркет Ξ . Не втрачаючи загальності, будемо вважати, що $\Gamma = \{\gamma_k\}_{k=1}^n$ належить елементів паркету Ξ та відповідним чином визначається D (кроком кодування функції). Побудуємо лінійний метод відновлення функції F за значеннями коду.

$$\tilde{F}((I + \Gamma)D) = \sum_{\xi \in K(\Gamma)} \alpha_\xi(\Gamma) \varphi_{I+\xi}, \quad (2)$$

де $K(\Gamma)$ — множина вектор-індексів із Z^n , що визначає складність формули відновлення в точках виду $\Gamma \in \Xi$. Таким чином для $\forall \Gamma \in \Xi$ можна побудувати лінійний метод відновлення (2), складність якого визначається кількістю елементів апертури $K(\Gamma)$.

Користуючись (1) та (2), можна отримати екстремальну задачу пошуку адаптивно-оптимальної пари фільтрів кодування і відновлення функції n змінних при заданій складності формул, тобто при заданій кількості відмінних від нуля коефіцієнтів фільтрів.

$$\|F((I + \Gamma)D) - \tilde{F}((I + \Gamma)D)\|_2 \rightarrow \min. \quad (3)$$

Дана задача є загальною постановкою задачі кодування-відновлення функції n змінних при довільному паркеті Ξ . Вираз

$$F((I + \Gamma)D) = \sum_{\xi \in K(\Gamma)} \alpha_\xi(\Gamma) \sum_{\zeta \in V} \beta_\zeta F((I + \xi)D + \zeta)$$

підставимо у (3).

$$S = \sum_{I \in Z^n} \sum_{\Gamma \in \Xi} \left(F((I + \Gamma)D) - \sum_{\xi \in K(\Gamma)} \alpha_\xi(\Gamma) \left(\sum_{\zeta \in V} \beta_\zeta F((I + \xi)D + \zeta) \right) \right)^2 \rightarrow \min_{\{\alpha_\xi(\Gamma), \beta_\zeta\}}.$$

Розв'язок даної екстремальної задачі визначається системою рівнянь

$$\begin{cases} \frac{\partial S}{\partial \alpha_\xi(\Gamma)} = 0, & \forall \xi \in K(\Gamma), \forall \Gamma \in \Xi, \\ \frac{\partial S}{\partial \beta_\zeta} = 0, & \forall \zeta \in V. \end{cases} \quad (4)$$

Запишемо вирази частинних похідних

$$\frac{\partial S}{\partial \alpha_{\xi'}(\Gamma')} = 2 \left[F((I + \Gamma)D) - \sum_{\xi \in K(\Gamma)} \alpha_\xi(\Gamma) \left(\sum_{\zeta \in V} \beta_\zeta F((I + \xi)D + \zeta) \right) \right] \times$$

$$\begin{aligned} & \times \left[\sum_{\zeta \in V} \beta_{\zeta} F((I + \zeta')D + \zeta) \right] = 0, \quad \forall \zeta' \in K(\Gamma'), \quad \forall \Gamma' \in \Xi. \\ \frac{\partial S}{\partial \beta_{\zeta'}} &= 2 \left[F((I + \Gamma)D) - \sum_{\xi \in K(\Gamma)} \alpha_{\xi}(\Gamma) \left(\sum_{\zeta \in V} \beta_{\zeta} F((I + \xi)D + \zeta) \right) \right] \times \\ & \times \left[\sum_{\xi \in K(\Gamma)} \alpha_{\xi}(\Gamma) F((I + \xi)D + \zeta') \right] = 0, \quad \forall \zeta' \in V. \end{aligned}$$

Отримана система рівнянь не є лінійною та має багато розв'язків. Точний розв'язок навіть при невеликих апертурах отримати вкрай складно, навіть при суттєвих обмеженнях [3].

Запропоновано ітераційний метод отримання адаптивно-оптимальних пар фільтрів. Аналогічно до методу головних компонент знаходимо розв'язок системи (4), по черзі фіксуючи коефіцієнти $\{\alpha_{\xi}(\Gamma)\}$ і $\{\beta_{\zeta}\}$. Таким чином, задача розпадається на дві окремі задачі — знаходження адаптивно-оптимального методу відновлення функції за існуючими значеннями коду та знаходження адаптивного методу кодування функції таким чином, щоб середньоквадратична похибка відновлення відомим фільтром була мінімальною. Розглянемо першу задачу.

Нехай числа $\{\beta_{\zeta}\}$ фіксовані. Тоді згідно з (1) можна вважати, що відомі значення коду φ_I . Отже, задача адаптивно-оптимального відновлення функції по відомим значенням коду буде мати вигляд

$$\sum_{I \in Z^n} \left(F((I + \Gamma)D) - \sum_{\xi \in K(\Gamma)} \alpha_{\xi}(\Gamma) \varphi_{I+\xi} \right)^2 \rightarrow \min_{\{\alpha_{\xi}(\Gamma)\}}.$$

Запишемо розв'язок даної задачі у вигляді матричного рівняння $\Theta \alpha = g$ при фіксованому $\Gamma \in \Xi$. Елементи матричного рівняння будуть такими:

$$\begin{aligned} \Theta_{k,l} &= \langle \Phi \Phi_{\xi_k - \xi_l} \rangle = \sum_{I \in Z^n} \varphi_{I+\xi_k} \varphi_{I+\xi_l}, \\ g_l &= \langle F \Phi_{\xi_l} \rangle = \sum_{I \in Z^n} F((I + \Gamma)D) \varphi_{I+\xi_l}, \end{aligned}$$

де ξ_l — перенумеровані довільно елементи апертури $K(\Gamma)$.

Можна також отримати модифікації методу за умови симетрії базисної функції (фільтра відновлення) та точності на константах. При цьому отримаємо задачу умовної мінімізації

$$\sum_{I \in Z^n} \left(F((I + \Gamma)D) - \sum_{\xi \in K(\Gamma)} \sum_{\xi^* \in \Omega(\xi)} \alpha_{\xi}(\Gamma) \varphi_{I+\xi^*} \right)^2 \rightarrow \min_{\{\alpha_{\xi}(\Gamma)\}}$$

при умові

$$\sum_{\xi \in K(\Gamma)} \alpha_{\xi}(\Gamma) = 1,$$

де $\Omega(\xi)$ — множина вектор-індексів, отриманих певним симетричним перетворенням ξ . Розв'язуючи дану задачу методом невизначених коефіцієнтів Лагранжа, приходимо до екстремальної задачі

$$\sum_{I \in Z^n} \left(F((I + \Gamma)D) - \sum_{\xi \in K(\Gamma)} \sum_{\zeta^* \in \Omega(\xi)} \alpha_\xi(\Gamma) \rho_{I+\zeta^*} \right)^2 + \lambda \left(\sum_{\xi \in K(\Gamma)} \alpha_\xi(\Gamma) - 1 \right) \rightarrow \min_{\{\alpha_\xi(\Gamma)\}}.$$

Розв'язок цієї задачі визначається матричним рівнянням $\Theta^* \alpha = g^*$, де

$$\Theta^* = \begin{bmatrix} \Theta_{1,1} & \dots & \Theta_{1,M} & 1 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ \Theta_{M,1} & \dots & \Theta_{M,M} & 1 \\ 1 & \dots & 1 & 0 \end{bmatrix}, \quad g^* = \begin{bmatrix} g_1 \\ \dots \\ g_M \\ 1 \end{bmatrix};$$

M — кількість елементів апертури $K(\Gamma)$; $\alpha_{M+1} = \lambda$ та для будь-яких

$$k, l \leq M \quad \Theta_{k,l} = \sum_{\zeta^* \in \Omega(\zeta)} \langle \Phi \Phi_{\zeta_k^* - \zeta_l^*} \rangle, \quad g_l = \sum_{\zeta^* \in \Omega(\zeta)} \langle F \Phi_{\zeta_l^*} \rangle.$$

Якщо звільнитись від однієї з умов, що обмежує, отримаємо такі модифікації методу. За умови лише точності на константах розв'язок задачі визначається рівнянням $\Theta^* \alpha = g^*$, а елементи Θ^* та g^* для $k, l \leq M$ будуть мати вигляд $\Theta_{k,l} = \langle \Phi \Phi_{\zeta_k - \zeta_l} \rangle$, $g_l = \langle F \Phi_{\zeta_l} \rangle$. У випадку, коли необхідна лише симетрія відповідної базисної функції, розв'язок задачі визначається рівнянням $\Theta \alpha = g$. При цьому $\Theta_{k,l} = \sum_{\zeta^* \in \Omega(\zeta)} \langle \Phi \Phi_{\zeta_k^* - \zeta_l^*} \rangle$, $g_l = \sum_{\zeta^* \in \Omega(\zeta)} \langle F \Phi_{\zeta_l^*} \rangle$.

Розглянемо задачу адаптивного лінійного кодування фільтром заданої складності. Розв'язок цієї задачі — це розв'язок (4) за умови, що числа $\{\alpha_\xi(\Gamma)\}$ фіксовані.

$$\left[F((I + \Gamma)D) - \sum_{\xi \in K(\Gamma)} \alpha_\xi(\Gamma) \left(\sum_{\zeta \in V} \beta_\zeta F((I + \xi)D + \zeta) \right) \right] \times \\ \times \left[\sum_{\xi \in K(\Gamma)} \alpha_\xi(\Gamma) F((I + \xi)D + \zeta') \right] = 0, \quad \forall \zeta' \in V.$$

Введемо позначення.

$$F_{I,\Gamma}^\zeta = F((I + \Gamma)D + \zeta),$$

$$\alpha_\xi^\Gamma = \alpha_\xi(\Gamma),$$

$$\langle F_{I,\Gamma}^\zeta, F_{I,\Gamma}^{\zeta'} \rangle = \sum_{I \in Z^n} F_{I,\Gamma}^\zeta F_{I,\Gamma}^{\zeta'},$$

$$\Lambda_{\xi, \xi'}^{\Gamma} = \alpha_{\xi}^{\Gamma} \alpha_{\xi'}^{\Gamma}.$$

Таким чином, користуючись запропонованими позначеннями, маємо

$$\sum_{\zeta \in V} \beta_{\zeta} \sum_{\Gamma \in \Xi} \sum_{\xi \in \Gamma} \sum_{\xi' \in \Gamma} \Lambda_{\xi, \xi'}^{\Gamma} \langle F_{\xi}^{\zeta}, F_{\xi'}^{\zeta'} \rangle = \sum_{\Gamma \in \Xi} \sum_{\xi \in K(\Gamma)} \alpha_{\xi}^{\Gamma} \langle F_{\Gamma}^0, F_{\xi}^{\zeta'} \rangle, \quad \forall \zeta' \in V.$$

Отже, якщо записати отриману систему рівнянь у матричному виді, отримаємо $\Theta \beta = g$, де

$$\Theta_{k,l} = \sum_{\Gamma \in \Xi} \sum_{k'=1}^{M(\Gamma)} \sum_{l'=1}^{M(\Gamma)} \Lambda_{\xi_{k'}, \xi_{l'}}^{\Gamma} \langle F_{\xi_{k'}}^{\zeta_k}, F_{\xi_{l'}}^{\zeta_l} \rangle;$$

$$g_l = \sum_{\Gamma \in \Xi} \sum_{k=1}^{M(\Gamma)} \alpha_{\xi_k}^{\Gamma} \langle F_{\Gamma}^0, F_{\xi_k}^{\zeta_l} \rangle;$$

$\{\zeta_i\}$ — перенумеровані елементи апертури V ; $M(\Gamma)$ — кількість елементів апертури $K(\Gamma)$; $\{\xi_i\}$ — перенумеровані елементи апертури $K(\Gamma)$.

Наведемо один приклад використання адаптивної фільтрації. Як двовимірний сигнал розглянемо кадр, отриманий у результаті розгортки відео-сигналу (interlace). У цьому випадку відновлення сигналу за допомогою симетричної базисної функції може бути гірше, ніж несиметричної. Як тестові приклади були використані стоп-кадри кабельної мережі телебачення, композиційний функціонал (децимація). Результат відновлення в залежності від динаміки сигналу відрізняється в межах 10%. Приклади отриманих адаптивно-оптимальних симетричної та несиметричної базисних функцій наведено на рис. 1, 2.

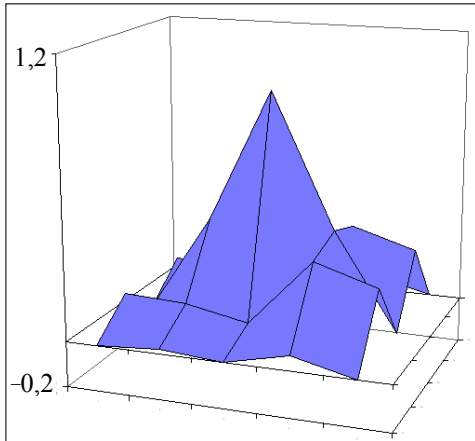


Рис. 1. Несиметрична базисна функція Interlace Frame (децимація 2×2, апертура 3×3)

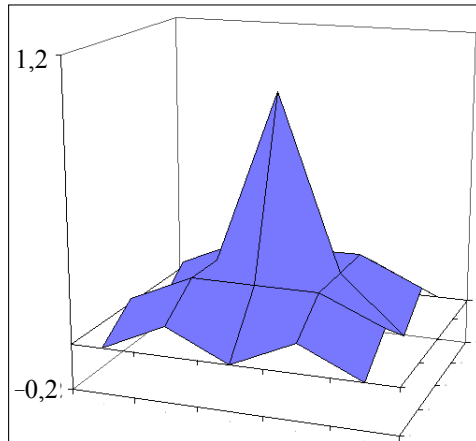


Рис. 2. Симетрична базисна функція Interlace Frame (децимація 2×2, апертура 3×3)

ВИСНОВКИ

Отриманий результат дає можливість побудови лінійних методів адаптивної до функції оптимальної фільтрації. Для будь-якого методу кодування можна

запропонувати оптимальний лінійний метод відновлення, адаптований до сигналу, що дозволяє покращити декодер багатьох відомих методів кодування, пов'язаних із задачами розподілу сигналу за частотними характеристиками, компресією, масштабуванням і т. ін. Для довільних лінійних методів декодування можна реалізувати лінійний метод кодування, який забезпечить оптимальну фільтрацію, адаптивну до (функції) сигналу та методу відновлення.

ЛІТЕРАТУРА

1. *Адаптивные фильтры* / Под ред. К.Ф.Н. Коуэна и П.М. Гранта. — М.: Мир, 1988. — 392 с.
2. *Розорінов Г.М.* Адаптивне дискретне вейвлет-перетворення у системах зв'язку // Вісн. Держ. ун-ту інформаційно-комунікаційних технологій. — 2004. — 2, № 2. — С. 90–96.
3. *Лигун А.А., Шумейко А.А., Журба В.Н.* Об адаптивно-оптимальном восстановлении сигналов линейными методами заданной сложности // Питання прикл. математики і матем. моделювання: Зб. наук. пр. — ДНУ, 2007. — С. 67–77.

Надійшла 23.04.2008