修士論文

題目

H.265/HEVCにおけるインター 予測モード選択処理低減法の研究

指導教員

近藤 利夫 教授

2016年度

三重大学大学院 工学研究科 情報工学専攻 コンピュータアーキテクチャ研究室

西村隆太郎 (415M513)

内容梗概

2018年にスーパーハイビジョンの本放送開始が予定されるなど,動画 像の高精細化が進んでいる、この高精細化に伴うデータ量増大により、 更なる圧縮率の向上が求められている.その要求に応えるために,JCT-VC(Joint Collaborative Team on Video Coding) により, 従来規格であ る H.264/AVC と比較して画質を維持しつつ圧縮率を2倍にまで高めた H.265/HEVC が 2013 年に標準化された.この H.265/HEVC における圧 縮率向上の中核技術の一つに, CTU(Coding Tree Unit)による四分木構 造及びCU(Coding Unit), PU(Prediction Unit), TU(Transform Unit)の 導入によって実現した適応的なブロック分割があげられる.この分割方法 では,画像の模様や動きが一様な領域は大きなブロックが,画像の模様 や動きが複雑な領域には小さなブロックが、それぞれ割り当てられるよ うにして,圧縮率の向上が図られている.しかしこの分割方法を決定す るためには,膨大な演算が必要な動き探索処理を含むインター予測モー ドの適用可否判定処理を繰り返さなければならないため,H.265/HEVC の符号化処理高速化のボトルネックとなっている.そのため,エンコー ド時間削減には不必要なインター予測候補 PU の削減が効果的であると 考えられる.

そこで本論文では,CUを構成する 2Nx2N 画素の分散や,CUを4分 割した NxN ブロックそれぞれの分散値の分散,各 PUを構成する画素の 分散や分散値の分散が閾値を超えたか否かの輝度値分散特徴判定により, 2Nx2N サイズ以外の候補 PUを大幅に削減する手法を提案した.この提 案手法を HM-10.0 に実装し,エンコード時間を 50%以上低減できること を示した.またフレーム別のエンコード時間削減率についても評価した 結果,全てのフレームで高いエンコード時間削減率を維持できているこ とから,提案手法は低遅延用途にも有効であることを示した.

Abstract

In recent years, video image definition has been greatly enhanced such as 8K Ultra HDTV. Since such enhancement causes explosive data increase, high efficiency video coding (HEVC) is required. In this situation, H.265/HEVC which can double the data compression rate compared with H.264/AVC was developed by JCT-VC(Joint Collaborative Team on Video Coding) in 2013. To achieve high compression efficiency, H.265/HEVC adopts a flexible block structure which includes CTU(Coding Tree Unit), CU(Coding Unit), PU(Prediction Unit) and TU(Transform Unit). This technique provides adaptive area partitioning corresponding to the movement and the texture of subjects. Large blocks are selected in flat texture region and small blocks are selected in complex texture region. However this partition mode selection causes huge amount of computational complexity, because this process repeats inter prediction which contains motion estimation and motion compensation to determine the best partition from many candidates. Therefore, unnecessary PU candidate exlcusion reducing the motion estimation process is effective for the computational complexity reduction and encoding time reduction.

In this paper, we proposed a fast PU mode selection method utilizing variance characteristic of luminance samples. This proposed method utilizes the 2Nx2N variance of luminance samples in a CU, the variance of four variances of luminance samples in each different NxN blocks in the CU and the variance and the variance of variances of luminance samples in a PU. We implemented the proposed method to HM-10.0, and evaluated its effectiveness. The evaluation result showed that the proposed method was able to reduce encoding time by more than 50%. In addition, we showed that the proposed method is effective for low delay encoding.

目 次

1	まえがき	1
2	符号化処理と関連研究	2
	2.1 符号化処理の概要	2
	2.2 H.265/HEVC における符号化処理	2
	2.3 関連研究	4
3	符号化特性調查	7
4	提案手法	13
	4.1 対象 CU 内輝度値分散特徴を利用した PU 削減法	13
	4.1.1 正方形 PU への限定手法	13
	4.1.2 対称分割 PU の候補削減手法	14
	4.1.3 非対称 PU の候補削減手法	15
	4.1.4 提案手法の流れ	15
	4.2 CU 内輝度値に特徴がない場合の PU 削減法	16
5	評価	17
	5.1 実装方法	17
	5.2 評価条件	17
	5.3 評価結果	19
	5.4 分散の計算時間	26
	5.5 低遅延および蓄積用途における有効性	29
	5.6 考察	36
6	あとがき	37
謝問	辞	37
参	考文献	37

i

図目次

2.1	インター予測処理.......................	2
2.2	インター予測 PU の種類	3
2.3	ブロック分割	4
2.4	ダイヤモンド探索.......................	5
3.5	2Nx2N 画素の分散値別の 2Nx2N 選択率 1	8
3.6	2Nx2N 画素の分散値別の 2Nx2N 選択率 2	9
3.7	NxN ブロック各分散値の分散に対する 2Nx2N 選択率 1	10
3.8	NxN ブロック各分散値の分散に対する 2Nx2N 選択率 2	11
4.9	NxN 分散値の分散	13
4.10	Nx2N における計算方法	14
4.11	nLx2N における計算方法	15
5.12	実装方法	17
5.13	フレーム別エンコード時間 (Random Access)	32
5.14	フレーム別エンコード時間削減率 (Random Access)	33
5.15	フレーム別エンコード時間 (Low Delay)	33
5.16	フレーム別エンコード時間削減率 (Low Delay)	34

表目次

5.1	テストシーケンス	18
5.2	符号化条件	18
5.3	実行環境...........................	19
5.4	Random Access における評価結果1	20
5.5	Random Access における評価結果2	21
5.6	Low Delay における評価結果1	22
5.7	Low Delay における評価結果 2	23
5.8	関連研究との比較 (Random Access)	25
5.9	関連研究との比較 (Low Delay)	25
5.10	Random Access における分散の計算時間	27
5.11	Low Delay における分散の計算時間	28
5.12	ECU の性能 (Random Access)	30
5.13	ECU の性能 (Low Delay)	31

1 まえがき

2018年にスーパーハイビジョンの本放送開始が予定されるなど,動画像 の高精細化が進んでいる.この高精細化に伴い,動画像のデータ量が大幅 に増大し,更なる圧縮率の向上が求められている.その要求に応えるため に, ITU-T VCEGとISO/IEC MPEGによって組織された JCT-VC(Joint Collaborative Team on Video Coding) により, 画質を維持しつつ圧縮率 を現在広く利用されている MPEG-2の4倍, H.264/AVCの2倍にまで高 めた H.265/HEVC[1] が 2013 年に標準化された.この H.265/HEVC に新 たに組み込まれた圧縮手法の中で,CTUの適応的なブロック分割は,圧縮 率向上の要の技術である.CTUはH.265/HEVCにおける各ピクチャの正 方形状の分割単位であり,標準で64x64 画素ブロックから8x8 画素ブロッ クまで再帰的に四分木分割可能な四分木構造を採る.この木構造の各節 である CU(Coding Unit) は更にインター予測やイントラ予測を行う際に, PU(Prediction Unit) に分割される.このPUは, 2Nx2N, Nx2N, 2NxN, 2NxnU, 2NxnD, nLx2N, nRx2Nと, 非対称分割 (AMP: Asymmetric Motion Partition) も入り, H.264/AVC の可変ブロックサイズに比べ大幅 に種類を増やしている.この CTU の適応的な分割方法では,画像の模様 や動きが一様な領域は大きなブロックが、画像の模様や動きが複雑な領 域には小さなブロックが,それぞれ割り当てられるようにすることで,圧 「縮率の向上が図られている.しかし,この圧縮率の向上のための最適な CUやPUの決定に膨大な処理が必要となり,H.265/HEVCの符号化処理 高速化のボトルネックとなっている.そこで本論文では,この適応的な CTU 分割の処理量増大の主因が,各CUにおける最適なPU分割モード とその予測方式を見つけ出すために,インター予測の適用可否判定処理 を全ての候補PUに対して繰り返すことにある点に着目し、候補PUの種 類を大幅に制限する手法を提案する.具体的には対象 CU 内輝度値分散 特徴を利用し 2Nx2N 以外の候補 PU の低減手法を提案し, 従来手法と比 較してエンコード時間を 50%以上低減できることを示す.またフレーム 別のエンコード時間削減率についても評価し,低遅延用途における有効 性も示す.

2 符号化処理と関連研究

2.1 符号化処理の概要

動画像符号化処理は大きく分けてインター予測(動き補償),DCT(Discrete Cosine Transform)あるいはDST(Discrete Sine Transform),量子化,エントロピー符号化で構成されており,図2.1の対象フレームのように分割されたブロック単位で処理を行う.インター予測処理では符号化対象フレーム内の対象ブロックと最も類似度が高い領域を,参照フレームの探索範囲内から画素の差分絶対値和であるSAD(Sum of Absolute Differences)を用いて探索する.この探索の結果見つかった最類似ブロックと対象ブロック間での画素の差分である残差信号と,最類似ブロックへの相対位置を表す動きベクトルを,DCT,量子化プロセスを経て符号化する.



図 2.1: インター予測処理

インター予測処理は高い圧縮率を実現可能であるものの,膨大な SAD 演算を必要とする動き探索処理が含まれているため,処理時間が増大して しまう.H.265/HEVC のテストモデルである HM においては,インター 予測が全体の約7割を占めていることが報告されている[2].

2.2 H.265/HEVC における符号化処理

H.265/HEVC では,従来規格ではマクロブロックと呼ばれた符号化ブ ロックのサイズを,標準で 64x64 画素から 8x8 画素まで分割可能とし, 新たに CU として定義している.またこの CU を節とする四分木構造が CTU であり, CTU を分割することで可変のブロックサイズを実現してい る.CTU は標準で深さ0から3まで分割可能であり,各節の CU サイズは 2Nx2N と表記される.つまり 2Nx2N 画素ブロックの CU は N=4,8,16,32 の4サイズを取りうる.更に各 CU 内で取りうる PU の種類も,図 2.2 で 示すように正方形と非対称を含む様々な長方形の分割が設けられており, 画像に応じて柔軟な分割方法を選択できる.しかしながら H.265/HEVC では最適な CU, PU を選択するために,図 2.3 に示すように四分木構造 の全ての枝分かれに属する全ての節の CU で,インター予測だけでも図 2.2 に示す多様な PU 候補を用いて 2.1 章で述べたように膨大な SAD 演算 を必要とする動き探索処理と動き補償処理を含むインター予測を試行し ている.



図 2.2: インター予測 PU の種類

また,多様なインター予測モードに加えてイントラ予測も予測モードとして設けられており,それぞれの予測モードやPUでの残差信号を用いて



図 2.3: ブロック分割

式 (1) により RD(Rate Distortion) コストを計算し, RD コスト最小となる 予測モードと PUを選択する.なお式 (1)の D は SAD あるいは SATD(Sum of the Absolute Transformed Differences), はラグランジュ乗数, B は 予測モード情報などの符号量を表す.

$$J = D + \times B \tag{1}$$

このような全ての候補を試し,その結果に基づいて最適な分割方法を 一つ選択する手法は,演算量が膨大な動き検出処理を繰り返すことにな るため,高速化の障害となっている.

2.3 関連研究

著者らはインター予測に含まれる動き探索処理についての改良を行っ てきた.具体的には整数画素精度の動き探索について,図2.4のように 探索中心から64 画素離れた点まで2のべき乗の距離の点を探索する拡大 ダイヤモンド探索と,近傍4点を探索するスモールダイヤモンド探索(図 2.4の距離1の点)を周期的に切りかえる探索アルゴリズムを主軸に,輝 度分散値を用いた拡大制御やブロックサイズによる周期の設定などを組 み込んだ手法を発表した[3].

この結果 BD-rate の悪化を最小限に抑えつつ, HM に組み込まれている 探索アルゴリズムである TZSearch と比較して, AD(Absolute Difference)



図 2.4: ダイヤモンド探索

演算を約80%削減した.しかしながら,最も計算時間が必要な処理の一つであるこの整数画素精度動き探索処理の演算量を大幅に削減しても,符号化全体の処理時間削減への効果は大きくない.よって更なる高速化のためには,インター予測そのものの試行を省略して,整数画素精度の動き探索に加えて小数画素精度の動き探索,RDコスト計算などの処理を削減することが効果的であると考えられる.

このインター予測,あるいはイントラ予測の試行省略可能である手法 も数多く提案されている[4][5][6][7][8][9].実行時間削減の効果が大きいも のとして,CTU 枝切り手法や,各CU での候補 PU の削減手法が挙げら れる.その中で単純な方法ながら大幅な実行時間削減を実現しているも のとして,CU 内輝度値の分散を用いた CTU 枝切り手法[4][5][6] がある. この手法では処理中の CU の情報のみを参照するため,近傍の符号化済み ブロックの情報を参照する手法と比べて,高並列化が実現しやすい.しか しインター予測有効の符号化条件においては,BD-rate の悪化が約7%と 大きい.また画像の輝度値の分散をみるのではなく,処理中 CU の最良 モードに応じて枝切り可否の判定を行う手法が ECU オプションとして標 準の HM に組み込まれている.これを拡張し,インター予測に用いられる 候補 PU を 2Nx2N のみに限定する手法[7]も提案されており,BD-rate の 悪化を最小限に抑えつつ20%以上の実行時間削減を可能としている.しかし予測モードを参照する手法は,フレーム毎に実行時間削減率に大きなばらつきが生じると考えることができ,リアルタイム符号化などの低遅延用途には向かず蓄積用途のみに有効な手法である.この他にも符号化対象CTUの空間的あるいは時間的近傍のCTUの深さ情報を用いた手法[8]や,処理中CUのSATDなどの指標を用いた手法[9]などが報告されている.しかしながら近傍のブロックの情報を用いるため高並列化に向かない,数多くのパラメータの調整が必要など,それぞれ問題点がある.これらの関連研究の調査から,処理中CU内の情報のみを用いた手法を主軸とした高い符号化時間削減率を実現した手法の提案が望まれることが分かる.

3 符号化特性調查

対象 CU のテクスチャが平坦または一様な場合には, CU 内の動きがば らついていないため, Nx2N や 2NxN などの長方形分割の PU ではなく, 正方形の 2Nx2N サイズの PU が選択される可能性が高くなると推測され る.この仮説に基づき, PU の種類を制限する手法を明らかにするために, 輝度値の分散特徴に基づく符号化特性の調査を行ってきた [10][11].具体 的には CU 内の 2Nx2N 画素全ての輝度値の分散値に対する 2Nx2N 選択 率と, CU を 4 分割した NxN ブロックの各分散値の分散に対する 2Nx2N 選択率を調査し,その特性を示した.図 3.5,3.6 に 2Nx2N 画素の分散値 別の 2Nx2N 選択率,図 3.7,3.8 に NxN ブロック各分散値の分散に対する 2Nx2N 選択率を示す.なお Random Access 符号化条件を選択し,QP=32 で BasketballDrill, BQMall, Kimono, ParkScene を全フレーム符号化し た結果である.またこのグラフは特定の区間の値域にある CU での 2Nx2N 選択率が示してある.例えば分散値が 400 より大きく 600 以下の CU が 2Nx2N を選択した割合が示してある.



図 3.5: 2Nx2N 画素の分散値別の 2Nx2N 選択率 1



----CU_Depth0_SIZE64--CU_Depth1_SIZE32 ----CU_Depth2_SIZE16----CU_Depth3_SIZE08

(d)ParkScene

図 3.6: 2Nx2N 画素の分散値別の 2Nx2N 選択率 2



図 3.7: NxN ブロック各分散値の分散に対する 2Nx2N 選択率 1



図 3.8: NxN ブロック各分散値の分散に対する 2Nx2N 選択率 2

図 3.5, 3.6, 3.7, 3.8 より予想通り対象 CU のテクスチャが平坦または 対称の場合は, 2Nx2N サイズの PU が選択される割合が高いことが明らか になった.更には階層別に選択率の傾向が異なることも確認できた.CU サイズが 64x64 のように大きな場合は,分散値が大きくなると急激に選 択率が減少するのに対し, CU サイズが 8x8 のように小さな場合は分散 値が大きくなっても,ある程度高い選択率を維持することが分かる.

これらの結果から分散値が小さい場合は 2Nx2N が選択される割合が高 いため,その他の PU を用いたインター予測の試行が不必要であること が分かる.よって候補 PU を分散値に応じて制限することで,大幅なエン コード時間削減が期待できる.

4 提案手法

4.1 対象 CU 内輝度値分散特徴を利用した PU 削減法

4.1.1 正方形 PU への限定手法

3章では対象 CU のテクスチャが平坦または対称の場合に,2Nx2N サ イズの PU が選択される割合が高いことを明らかにした.これらの符号 化特性の調査結果に基づき,インター予測に用いる候補 PU を大幅に削 減する手法を提案する.3章と同様に輝度値の分散特徴として,対象 CU の画素の平坦さを表す 2Nx2N 画素全ての輝度値に対する分散値 (2Nx2N 分散), CU 内のテクスチャの対称性を表す CU を 4 分割した NxN ブロッ クの各分散値の分散 (NxN 分散値の分散)を,提案手法でも用いる.輝度 値の分散は (2) の式により計算する.ただし n は構成画素数, ave は輝度 値の平均値である.

$$V = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} (Luminance_i - ave)^2$$
⁽²⁾

2Nx2N 分散値は式 (2) により導出できる (構成画素数 $n = 2N \times 2N$). NxN 分散値の分散は,まず図 4.9 に示すように 2Nx2N の CU を四分割し, 四分割したブロックそれぞれで,式 (2) を用いて分散値 $V_{LU}, V_{RU}, V_{LB}, V_{RB}$ を計算する (構成画素数はそれぞれ $n = N \times N$).計算した 4 つの分散値 $(V_{LU}, V_{RU}, V_{LB}, V_{RB})$ の間で,更に分散を計算し,この値を NxN 分散値の 分散とする.計算された 2Nx2N 分散または NxN 分散値の分散の値が小 さい場合は 2Nx2N の PU の選択率が高いことから,これらの値どちらか が閾値以下の場合は,インター予測に用いる PU を 2Nx2N に限定する.



図 4.9: NxN 分散値の分散

4.1.2 対称分割 PU の候補削減手法

4.1.1 章により,対象 CU 全体のテクスチャが平坦または対称の場合に, 大幅に PU の種類を限定することができる.しかしながら,CU 内で局所 的な特徴がある場合は,CU 内全ての輝度を用いた分散では値が大きくな り,選択される PU も正方形の 2Nx2N ではなく長方形の Nx2N や 2NxN が選択されると考えられる.また CU 内の局所的特徴が存在する領域に よって,縦方向分割の Nx2N または横方向分割 2NxN の適否がある程度 推定できるとも考えられる.そこで対象 CU を縦方向分割した各ブロック (Nx2N)と横方向分割した各ブロック (2NxN)でも同様に,輝度値の分散 や,分散値の分散を計算する.

図 4.10 に示す縦方向分割 (Nx2N) を例に計算方法を説明する.通常の 分散は式 (2) により同様に求められる (構成画素数 $n = N \times 2N$).なおこ の分散は 2 つの Nx2N サイズのブロックそれぞれで計算する.分散値の 分散も同様に 2 つの Nx2N サイズのブロック別々に 2 つ求める.図 4.10 の左側の Nx2N ブロック (LU と LB で構成されるブロック) の分散値の分 散を求めるには,まず式 (2) により V_{LU}, V_{LB} を求める (構成画素数はそれ ぞれ n=N × N).この V_{LU}, V_{LB} 間で更に分散を計算した値が左側の Nx2N ブロックの分散値の分散になる.横方向分割の 2NxN の場合も同様に計 算することができる.



図 4.10: Nx2N における計算方法

Nx2N の分散 2 つともに閾値以下,または Nx2N の分散値の分散 2 つ ともに閾値以下の場合は, 2NxN と非対称分割 PU をインター予測の候補 PU から除外する.また, 2NxN の分散 2 つともに閾値以下,または 2NxN の分散値の分散 2 つともに閾値以下の場合は, Nx2N と非対称分割 PU を インター予測の候補 PU から除外する.Nx2N, 2NxN ともに分散値が閾 値以下の場合は,4.1.1章の手法での条件には当てはまらないが,ある程度 CU 全体のテクスチャが平坦または一様であると推測し,インター予測の候補 PUを 2Nx2N のみに限定する.

4.1.3 非対称 PU の候補削減手法

4.1.2 章の手法を拡張し非対称分割 PU についても同様に分散と分散 値の分散を計算する.計算方法は上述の Nx2N と同様である.ただし $V_{LU}, V_{RU}, V_{LB}, V_{RB}$ は,図4.11のようにそれぞれ構成画素数 $n = N \times (N/2)$ または $N \times (3N/2)$ のブロックで求める.2NxnU, 2NxnD, nLx2N, nRx2N それぞれで分散と分散値の分散を計算し,これらの値が閾値以下となる 分割方法がある場合,他の非対称 PU を候補 PU から除外する.条件を満 たす PU が複数個ある場合は,再び候補 PU を 2Nx2N のみに限定する.



図 4.11: nLx2N における計算方法

4.1.4 提案手法の流れ

4.1.1, 4.1.2, 4.1.3 章を併せた手法の流れを説明する.

- Step1) 2Nx2N 分散と NxN 分散値の分散を計算する.
- Step2) 2Nx2N 分散と NxN 分散値の分散どちらかが閾値以下ならばイン ター予測候補 PU を 2Nx2N のみに限定し, Step6 へ移行する.
- Step3) 縦方向分割の Nx2N, 横方向分割の 2NxN それぞれで,分散と分 散値の分散を計算する.

- Step4) Nx2N の分散または分散値の分散が閾値以下の場合は,候補 PU から 2NxN と AMP を除外する. 2NxN の分散または分散値の分散 が閾値以下の場合は,候補 PU から Nx2N と AMP を除外して Step6 へ移行する.ただし,Nx2N,2NxN の分散または分散値の分散がと もに閾値以下なら候補 PU を 2Nx2N のみに限定する.
- Step5) AMP のいずれかの PU の分散または分散値の分散が閾値以下の場合は, 閾値以下となる PU 以外の非対称分割 PU を候補から除外する.ただし,条件を満たす PU が複数個ある場合は,再び候補 PUを 2Nx2N のみに限定する.

Step6) 候補 PUを用いたインター予測,及びイントラ予測を試行する.

4.2 CU内輝度値に特徴がない場合のPU削減法

4.1 章では対象 CU 内の輝度値分散特徴を利用し,候補 PU を大幅に低 減する手法を提案した.しかしながら対象 CU 内のテクスチャが非常に 複雑で,分散値が小さくなる分割方法が存在せず,現階層では適切な PU の形状が無いと推測できる場合がある.その場合は最終的に,より細か く四分木分割された階層で符号化されるとも考えられる.そこで,4.1章 の手法では分散値が閾値以下になる PU が見つからず,なおかつ現階層 が CTU の最下層である深さ3でなければ,更に小さなサイズの CU で符 号化されると推測し,処理中 CU ではインター予測の候補 PU を 2Nx2N のみに限定する.この手法を4.1章の手法に高速化オプションとして追加 する.

5 評価

5.1 実装方法

提案手法では様々な形状のブロックで分散や分散値の分散を求める.上述の提案手法の説明では,説明の簡単化のために分散の式を(2)のように 各輝度値と平均値の差分の二乗で表していたが,式(3)のように変形で きる.

$$V = E(Luminance^2) - E(Luminance)^2$$
(3)

従って図 5.12 のように CU を 16 分割した (N/2)x(Nx2) ブロックでそれ ぞれ輝度値の二乗の平均と輝度値の平均を計算して,これらを組み合わ せることにより様々な形状のブロックの分散値や分散値の分散を計算で きる.よって画素の走査は各 CU 一回のみで済むことから,分散の計算 コストは非常に小さい.



図 5.12: 実装方法

5.2 評価条件

H.265/HEVC 参照ソフトウェア HM-10.0 に提案手法を実装し,その 性能を確認した.表 5.1 に用いたテストシーケンス,表 5.2 に符号化条 件,表 5.3 に実行環境を示す.なお評価項目は Bitrate, Y-PSNR, エン コード時間 ET(Encoding Time), インター予測時間 IPT(Inter Prediction Time) を採り, BD-rate と式 (4)(5) を用いてエンコード時間削減率を表 す ETRR(Encoding Time Reduction Ratio) とインター予測時間削減率を 表す IPTRR(Inter Prediction Time Reduction Ratio) も算出した.また Random Access では全フレームを, Low Delay では 25 フレームを符号化 した.

$$ETRR = \frac{ET_{HM-10.0} - ET_{proposed}}{ET_{HM-10.0}} \times 100$$
(4)

$$IPTRR = \frac{IPT_{HM-10.0} - IPT_{proposed}}{IPT_{HM-10.0}} \times 100$$
(5)

表 5.1: テストシーケンス

	解像度	フレーム数	フレームレート
BasketballDrill	832x480	500	50
BQMall	832x480	600	60
Kimono	1920x1080	240	24
ParkScene	1920x1080	240	24

表 5.2: 符号化条件

Max CU size	64x64
CU depth	0-3
QP	22, 27, 32, 37
GOP structure	Random Access, Low Delay

表 5.3: 実行環境

OS	Windows Server 2012
CPU	Intel Xeon CPU E3-1240 V2 3.40GHz
RAM	16.0 GB

5.3 評価結果

提案手法の評価結果を表 5.4, 5.5, 5.6, 5.7 に示す.なお分散の閾値を 100,分散の分散の閾値を 2000 に設定した手法,分散の閾値を 250,分散 の分散の閾値を 5000 に設定し,4.2 章の高速化オプションを適用する場 合としない場合の二通りの手法の,計三種類の手法で評価を行った結果 である.

		Random Access								
HM						提案手法	(100, 2000	,高速化才	プション無し)	
Sequence	QP	Bitrate	Y-PSNR	ET	IPT	Bitrate	Y-PSNR	ΕT	IPT	
		(kbps)	(dB)	(sec)	(sec)	(kbps)	(dB)	(sec)	(sec)	
	22	3616.78	40.50	6535.24	4727.32	3633.00	40.48	4578.97	2755.01	
BasketballDrill	27	1755.93	37.40	5496.41	4284.10	1761.39	37.38	3783.22	2552.56	
	32	865.62	34.46	4748.39	3920.48	867.55	34.44	3205.50	2377.12	
	37	459.20	31.94	4263.01	3647.54	459.53	31.93	2853.28	2236.00	
	22	3831.91	40.23	6980.50	5274.34	3864.17	40.21	5159.08	3433.00	
BQMall	27	1823.89	37.74	5901.80	4776.20	1837.89	37.72	4294.96	3160.70	
	32	931.35	35.02	5247.52	4435.19	936.55	35.00	3770.62	2966.21	
	37	498.61	32.28	4808.75	4181.50	500.34	32.26	3456.81	2820.72	
	22	4732.49	41.60	15090.49	11750.75	4754.58	41.59	8165.74	4852.60	
Kimono	27	2159.37	39.73	12794.86	10556.77	2173.28	39.72	6809.06	4569.88	
	32	1053.09	37.42	11389.73	9757.92	1057.95	37.40	6019.05	4369.27	
	37	533.29	35.03	10355.29	9071.83	534.67	35.01	5482.24	4183.56	
	22	7406.56	40.05	13995.26	10757.10	7460.50	40.03	8974.11	5718.91	
ParkScene	27	3179.04	37.52	11714.24	9687.62	3197.78	37.50	7267.59	5267.22	
	32	1450.09	34.91	10375.18	8964.68	1455.73	34.89	6395.05	4977.93	
	37	670.63	32.39	9595.54	8474.84	672.71	32.38	5904.77	4780.83	
		Random Access								
		提案手法	(250, 5000	,高速化オ	プション無し)	提案手法	(250, 5000)	,高速化オ	プション有り)	
Sequence	\mathbf{QP}	Bitrate	Y-PSNR	ET	IPT	Bitrate	Y-PSNR	ET	IPT	
		(kbps)	(dB)	(sec)	(sec)	(kbps)	(dB)	(sec)	(sec)	
	22	3644.05	40.48	4094.76	2288.66	3653.27	40.47	3471.19	1657.30	
BasketballDrill	27	1765.87	37.37	3357.60	2130.60	1771.59	37.36	2796.73	1571.81	
	32	868.99	34.43	2823.09	1987.75	872.18	34.42	2331.93	1489.57	
	37	461.09	31.92	2500.86	1876.52	462.01	31.90	2061.81	1437.09	
	22	3881.86	40.21	4693.19	2958.29	3896.66	40.20	3810.39	2069.43	
BQMall	27	1846.08	37.71	3864.39	2726.70	1855.75	37.71	3094.99	1945.91	
	32	939.90	34.98	3402.26	2588.22	946.50	34.97	2692.87	1870.77	
	37	501.53	32.25	3113.64	2474.67	505.38	32.22	2475.39	1826.68	
	22	4762.62	41.58	7275.02	3948.89	4765.22	41.58	6899.93	3557.59	
Kimono	27	2176.44	39.71	6007.41	3781.17	2178.54	39.71	5663.73	3400.35	
	32	1059.71	37.40	5256.70	3617.74	1060.56	37.39	4936.64	3285.87	
	37	535.83	35.01	4774.04	3489.92	536.57	35.00	4491.11	3178.32	
	22	7482.60	40.03	7708.65	4461.80	7493.10	40.03	7008.05	3729.32	
ParkScene	27	3207.54	37.49	6157.91	4160.33	3213.92	37.49	5561.03	3536.95	
	32	1458.27	34.88	5393.84	3979.56	1461.20	34.88	4859.26	3427.53	
	37	672.82	32.37	4976.21	3842.04	674.58	32.36	4466.64	3335.41	

表 5.4: Random Access における評価結果 1

		Random Access				
	提案手法	提案手法 (100, 2000, 高速化オプション無し)				
Sequence	\mathbf{QP}	BD-rate	ETRR	IPTRR		
		(%)	(%)	(%)		
	22		29.93	41.72		
BasketballDrill	27	0.7	31.17	40.42		
	32	1	32.49	39.37		
	37	1	33.07	38.70		
	22		26.09	34.91		
BQMall	27	1.2	27.23	33.82		
	32	1	28.14	33.12		
	37	1	28.11	32.54		
	22		45.89	58.70		
Kimono	27	1.0	46.78	56.71		
	32		47.15	55.22		
	37	1	47.06	53.88		
	22		35.88	46.84		
ParkScono	22	11	37.06	45.63		
1 arkscene	21	1.1	29.26	45.05		
	32	1	38.46	44.47		
A	91	1.0	25.96	40.09		
Ave		1.0	35.80	43.73		
		相安て注	Rar			
C	0.0	提案于法	(250, 500	10, 高速化オノション無し)		
Sequence	QP	BD-rate	ETRR	IPTRR		
		(%)	(%)	(%)		
	22		37.34	51.59		
BasketballDrill	27	1.1	38.91	50.27		
	32		40.55	49.30		
	37		41.34	48.55		
	22	1.9	32.77	43.91		
BQMall	27		34.52	42.91		
	32	1	35.16	41.64		
	37		35.25	40.82		
	22		51.79	66.39		
Kimono	27	1.4	53.05	64.18		
	32		53.85	62.93		
	37		53.90	61.53		
	22		44.92	58.52		
ParkScene	27	1.6	47.43	57.06		
	32		48.01	55.61		
	37		48.14	54.67		
Avo	0.	1.5	43.56	53.19		
Ave		1.0	40.00 Dor	John Agence		
		Random Access 相安手法 (250 5000 宣連化ナゴション方)				
Soguenee	OP	旋米ナ広 BD vote	(200, 000			
bequence	Q1.	(0%)	(%)	(0%)		
	- 00	(70)	(/0)	(70)		
Deal and all Deal	22	1.7	40.89	64.94		
DasketDallDrill	27	1.7	49.12	03.31		
	32	-	50.89	62.01		
	37		51.63	60.60		
	22		45.41	60.76		
BQMall	27	2.8	47.56	59.26		
	32		48.68	57.82		
	37		48.52	56.32		
	22		54.28	69.72		
Kimono	27	1.6	55.73	67.79		
	32		56.66	66.33		
	37		56.63	64.96		
	22		49.93	65.33		
ParkScene	27	1.9	52.53	63.49		
	32	1	53.16	61.77		
	37	1	53.45	60.64		
Ave		2.0	51.32	62.82		
Ave						

表 5.5: Random Access における評価結果 2

					Low	Delay				
				HM		提案手法	(100, 2000	高速化才	プション無し)	
Sequence	QP	Bitrate	Y-PSNR	ET	IPT	Bitrate	Y-PSNR	ET	IPT	
		(kbps)	(dB)	(sec)	(sec)	(kbps)	(dB)	(sec)	(sec)	
	22	3776.58	40.66	409.58	305.03	3792.61	40.64	278.14	174.11	
BasketballDrill	27	1809.62	37.53	347.89	277.42	1821.20	37.52	229.01	160.46	
	32	883.22	34.60	301.23	254.61	888.45	34.60	196.79	152.35	
	37	460.78	32.08	273.87	239.08	462.75	32.08	176.19	143.11	
	22	5188.20	39.85	369.66	277.01	5224.13	39.84	283.31	192.52	
BQMall	27	2454.99	36.96	304.88	246.98	2480.01	36.95	234.02	174.33	
	32	1263.99	33.94	268.64	229.01	1269.72	33.94	202.24	162.80	
	37	663.15	30.93	246.25	214.96	665.18	30.91	185.33	156.28	
	22	7251.20	42.15	2491.36	1930.35	7278.34	42.13	1291.78	741.24	
Kimono	27	3606.21	40.20	2116.27	1720.90	3631.29	40.19	1086.42	698.87	
	32	1786.39	37.51	1827.53	1558.72	1801.74	37.50	941.44	669.01	
	37	900.76	34.82	1607.09	1407.50	903.34	34.79	832.76	638.41	
	22	9613.51	40.00	2048.15	1587.82	9687.16	39.98	1257.21	797.91	
ParkScene	27	4045.56	37.27	1668.83	1401.56	4080.33	37.25	1009.90	739.38	
	32	1793.71	34.57	1449.60	1272.21	1804.72	34.56	869.51	692.19	
	37	799.42	32.07	1323.53	1192.01	800.76	32.07	786.51	655.36	
		Low Delay								
		提案手法	(250, 5000	, 高速化才	プション無し)	提案手法	(250, 5000)	,高速化才	プション有り)	
Sequence	QP	Bitrate	Y-PSNR	ΕT	IPT	Bitrate	Y-PSNR	ΕT	IPT	
		(kbps)	(dB)	(sec)	(sec)	(kbps)	(dB)	(sec)	(sec)	
	22	3818.38	40.64	252.35	145.45	3830.51	40.64	209.73	105.82	
BasketballDrill	27	1827.25	37.51	207.62	136.61	1828.48	37.50	171.96	101.84	
	32	889.41	34.60	174.37	129.08	889.65	34.57	143.44	97.43	
	37	462.90	32.07	156.99	123.44	464.00	32.06	127.72	94.69	
	22	5244.29	39.84	261.03	168.20	5259.44	39.83	200.32	107.79	
BQMall	27	2490.16	36.95	214.31	155.48	2498.69	36.94	162.54	103.42	
	32	1274.71	33.92	185.62	145.96	1283.06	33.91	140.27	99.29	
	37	666.01	30.91	170.51	139.86	675.48	30.90	126.16	95.19	
	22	7287.10	42.13	1145.13	595.83	7293.93	42.13	1095.57	544.40	
Kimono	27	3631.49	40.18	951.11	565.00	3630.87	40.18	911.87	517.16	
	32	1805.43	37.50	818.12	546.14	1805.30	37.50	773.06	494.67	
	37	904.70	34.78	717.72	520.07	904.57	34.77	674.88	476.84	
	22	9713.6	39.98	1074.03	616.96	9719.64	39.98	984.75	523.72	
ParkScene	27	4084.85	37.24	845.18	580.34	4087.93	37.24	767.15	493.48	
	32	1806.51	34.55	735.48	557.20	1810.11	34.55	653.75	475.85	
	37	803.80	32.05	660.51	530.27	802.65	32.05	594.90	463.78	

表 5.6: Low Delay における評価結果 1

	Low Delay			
		提案手法	(100, 200)	00, 高速化オプション無し)
Sequence	QP	BD-rate	ETRR	IPTRR
		(%)	(%)	(%)
	22		32.09	42.92
BasketballDrill	27	0.7	34.17	42.16
	32		34.67	40.16
	37		35.67	40.14
	22		23.36	30.50
POMall	22	0.0	23.30	20.42
DQMan	21	0.9	23.24	29.42
	32	-	24.72	28.91
	37		24.74	27.30
	22		48.15	61.60
Kimono	27	1.2	48.66	59.39
	32		48.49	57.08
	37		48.18	54.64
	22		38.62	49.75
ParkScene	27	1.1	39.48	47.25
	32]	40.02	45.59
	37	1	40.58	45.02
Ave		1.0	36.55	43.86
			T	low Delay
		提案手法	(250. 500	0. 高速化オプション無し)
Sequence	OP	BD-rate	ETRE	IPTRR
Sequence	~~~	(%)	(%)	(%)
	22	(70)	28.20	52.22
D I (I IID 'II.	22	1.0	30.39	50.52
BasketballDrill	27	1.2	40.32	50.76
	32		42.12	49.30
	37		42.68	48.37
	22		29.39	39.28
BQMall	27	1.4	29.71	37.05
	32		30.90	36.27
	37		30.76	34.94
	22		54.04	69.13
Kimono	27	1.4	55.06	67.17
	32	1	55.23	64.96
	37	1	55.34	63.05
	22		47.56	61.14
ParkScene	27	1.5	49.35	58.59
	32		49.26	56.20
	37		50.10	55.51
Arro	01	1.4	42.76	59.75
Ave		1.4	45.70	- D.L
		10 cm - 1 1	L (250 50)	ow Delay
		提系于法	(250, 500)	10,
Sequence	QP	BD-rate	ETRR	IPTRR
		(%)	(%)	(%)
	22		48.79	65.31
BasketballDrill	27	1.7	50.57	63.29
	32		52.38	61.74
	37]	53.36	60.40
	22		45.81	61.09
BQMall	27	2.2	46.69	58.13
-	32	1	47.78	56.64
	37	1	48.77	55.72
	22		56.03	71.80
Kimono	22	14	56.03	60.05
11110110	21	1.4	57.70	09.90
	32	4	57.70	08.20
	37		58.01	66.12
	22		51.92	67.02
ParkScene	27	1.7	54.03	64.79
	32		54.90	62.60
	37		55.05	61.09
	0.			

表 5.7: Low Delay における評価結果 2

表 5.4, 5.5 より, Random Access 符号化構造において提案手法 (100, 2000, 高速化オプション無し)はBD-rateの悪化を平均1.0%に抑えつつ,エンコード時間を平均で35.86%削減,インター予測時間を平均で43.73%削減できた.提案手法 (250, 5000, 高速化オプション無し)では BD-rateの悪化を平均1.5%に抑えつつ,エンコード時間を平均で43.56%削減,インター予測時間を平均で53.12%削減できた.提案手法 (250, 5000, 高速化オプション有り)では BD-rateの悪化を平均2.0%に抑えつつ,エンコード時間を平均で51.32%削減,インター予測時間を平均で62.82%削減できた.

また,表5.6,5.7より,Low Delay 符号化構造において提案手法(100,2000,高速化オプション無し)はBD-rateの悪化を平均1.0%に抑えつつ,エンコード時間を平均で36.55%削減,インター予測時間を平均で43.86%削減できた.提案手法(250,5000,高速化オプション無し)ではBD-rateの悪化を平均1.4%に抑えつつ,エンコード時間を平均で43.76%削減,インター予測時間を平均で52.75%削減できた.提案手法(250,5000,高速化オプション有り)ではBD-rateの悪化を平均1.8%に抑えつつ,エンコード時間を平均で52.42%削減,インター予測時間を平均で63.37%削減できた.

近傍の CTU の深さを参照する手法や,HM に組み込まれている ECU オプションのような予測モードを用いる手法では,QP 毎にエンコード 時間削減率に大きな差が出てしまう.しかしながら,提案手法では QP によらず高いエンコード時間削減率を実現していることがわかる.また 1920x1080 解像度のシーケンスの方がエンコード時間削減率が高いこと も分かる.これは同じ映像でも,解像度が大きい方がそれぞれのブロッ クのテクスチャが平坦になるため,提案手法の効果が大きくなったと考 えられる.このため,提案手法は高精細画像に対して特に有効な手法で あるともいえる.

ここで,関連研究である[9]と提案手法の性能を比較する.[9]は2Nx2N サイズのPUを用いたインター予測エラーの分散やSATDを用いた手法 で,非常に高性能な手法として知られている.そこで実験に用いたシー ケンスの中で,共通するBasketballDrillとKimonoにおいてBD-rateと エンコード時間削減率を比較する.ここではBD-rateとエンコード時間 削減率ともに上回った提案手法(250,5000,高速化オプション無し)の結 果を表 5.8,5.9に示す.ただしHMのアンカーやエンコードするフレーム 数が異なるなど,実験条件が異なる点もあるため,提案手法の有効性を 示すための参考程度の比較である.

	Random Access							
	[9]]	提案手法	(高速化オプション無し)				
	BD-rate ETRR		BD-rate	ETRR				
	(%)	(%)	(%)	(%)				
BasketballDrill	1.8	30.3	1.1	39.5				
Kimono	1.5	61.0	1.4	53.1				
Ave	1.7	45.7	1.3	46.3				

表 5.8: 関連研究との比較 (Random Access)

表 5.9: 関連研究との比較 (Low Delay)

	Low Delay							
	[9]]	提案手法	(高速化オプション無し)				
	BD-rate ETRR		BD-rate	ETRR				
	(%) (%)		(%)	(%)				
BasketballDrill	1.9	28.4	1.2	40.9				
Kimono	1.8	42.1	1.4	54.9				
Ave	1.9	35.3	1.3	47.9				

表 5.8, 5.9 より, 関連研究 [9] と比較して BD-rate と ETRR 両指標で提 案手法の方が勝っているため,提案手法が非常に高性能であることが分 かる.

5.4 分散の計算時間

5.1 章に提案手法の実装方法を示し分散の計算コストの小ささを述べた が,実際の計算時間についても評価した.Random Access 及びLow Delay 符号化構造における符号化時間全体に占める提案手法の分散の計算時間 の割合を表 5.10, 5.11 に示す.Random Access, Low Delay いずれも 25 フレーム符号化した結果である.

表 5.10, 5.11 より, 分散の計算時間は全体の 0.2%以下であることから, 計算量が非常に少ないことが分かる.

全体のエンコード時間削減率が高くても,手法の実装コストが高いものがある中,提案手法は計算コストが小さい上に輝度値の分散を計算するだけで良いのでハードウェアでも実装が容易なため複雑な手法に比べて利点がある.

		Random Access				
		提案手	去 (100, 2000, 高速	化オプション無し)		
Sequence	QP	ET	分散の計算時間	割合		
		(sec)	(sec)	(%)		
BasketballDrill	22	218.16	0.24	0.11		
	27	181.24	0.27	0.15		
	32	155.74	0.09	0.06		
	37	138.70	0.16	0.12		
	22	217.59	0.24	0.11		
BQMall	27	181.24	0.23	0.13		
	32	159.54	0.17	0.11		
	37	144.90	0.12	0.08		
	22	991.39	0.83	0.08		
Kimono	27	815.94	0.76	0.09		
	32	699.96	0.89	0.13		
	37	623.88	0.79	0.13		
	22	020.00	0.77	0.13		
Darl-Soono	22	760.70	0.84	0.00		
1 arkscene	21	659.19	0.84	0.11		
	32	008.12	0.80	0.15		
	37	606.58	0.68	0.11		
		提条于)	去 (250, 5000, 高速	化オフション無し)		
Sequence	QP	ET	分散の計算時間	割合		
		(sec)	(sec)	(%)		
	22	197.13	0.12	0.06		
BasketballDrill	27	162.96	0.26	0.16		
	32	136.52	0.21	0.15		
	37	121.44	0.17	0.14		
	22	197.57	0.2	0.10		
BQMall	27	164.52	0.22	0.13		
	32	145.65	0.25	0.17		
	37	131.18	0.16	0.12		
	22	895.76	0.97	0.11		
Kimono	27	718.94	0.77	0.11		
	32	611.98	0.91	0.15		
	37	548.67	0.92	0.17		
	22	804.43	0.85	0.11		
ParkScene	27	635.37	0.83	0.13		
1 arabeene	21	558.41	0.35	0.13		
	97	507.70	0.61	0.13		
	51	107.19	0.01 ま/950 5000 宣連	(Vオプション左り)		
C	OD	佐条寺法 (250, 5000, 高速		1しオフジョン(行り) 刺山		
Sequence	QP	EI	万敗の計算時间	割百		
	- 00	(sec)	(sec)	(%)		
	22	170.63	0.2	0.12		
BasketballDrill	27	136.07	0.22	0.16		
	32	114.39	0.13	0.11		
	37	100.27	0.12	0.12		
	22	158.90	0.19	0.12		
BQMall	27	127.08	0.16	0.13		
	32	111.77	0.14	0.13		
	37	100.83	0.27	0.27		
	22	861.48	0.84	0.10		
Kimono	27	687.33	0.88	0.13		
	32	581.95	0.89	0.15		
	37	512.58	0.75	0.15		
	20	736.06	0.10	0.10		
Deal-Cases	22	100.90	0.00	0.09		
rarkScene	27	507.20	0.77	0.13		
	32	007.32	0.67	0.13		
	37	405.59	0.91	0.20		

表 5.10: Random Access における分散の計算時間

L		Low Delay				
		提案手法	(100, 2000, 高速(とオプション無し)		
Sequence	\mathbf{QP}	ET	分散の計算時間	割合		
		(sec)	(sec)	(%)		
	22	278.14	0.11	0.04		
BasketballDrill	27	229.01	0.16	0.07		
	32	196.79	0.11	0.06		
	37	176.19	0.20	0.11		
	22	283.31	0.14	0.05		
BQMall	27	234.02	0.16	0.07		
	32	202.24	0.06	0.03		
	37	185.33	0.17	0.09		
	22	1291.78	0.63	0.05		
Kimono	27	1086.42	0.96	0.09		
	32	941.44	0.96	0.10		
	37	832.76	0.91	0.11		
	22	1257.21	0.87	0.07		
ParkScene	27	1009.90	0.86	0.09		
	32	869.51	0.61	0.07		
	37	786.51	0.81	0.10		
		提案手法	(250, 5000, 高速化	れオプション無し)		
Sequence	OP	ET	分散の計算時間	割合		
~~~~	~0-	(sec)	(sec)	(%)		
	22	252 35	0.17	0.07		
PaglethallDrill	22	202.00	0.20	0.10		
DasketballDilli	32	174.37	0.10	0.06		
	37	156.99	0.10	0.12		
	22	261.02	0.15	0.06		
POMall	22	201.03	0.10	0.00		
Doginan	21	105.69	0.20	0.12		
	32	170.51	0.08	0.04		
	37	1145 12	0.11	0.00		
17.	22	051.11	1.02	0.09		
Kimono	27	951.11	0.85	0.09		
	32	818.12	0.75	0.09		
	37	1074.00	0.73	0.10		
D 10	22	1074.03	1.03	0.10		
ParkScene	27	845.18	1.09	0.13		
	32	735.48	0.74	0.10		
	37	000.51 相応では	0.54	0.08		
<u> </u>	<u>op</u>	提 条 于 法	(250, 5000, 高速1	もオブション有り)		
Sequence	QP	ET	分散の計算時間	割台		
		(sec)	(sec)	(%)		
	22	209.73	0.14	0.07		
BasketballDrill	27	171.96	0.13	0.08		
	32	143.44	0.17	0.12		
	37	127.72	0.19	0.15		
BQMall	22	200.32	0.17	0.08		
	27	162.54	0.06	0.04		
	32	140.27	0.23	0.16		
	37	126.16	0.20	0.16		
	22	1095.57	0.89	0.08		
Kimono	27	911.87	0.74	0.08		
	32	773.06	0.81	0.10		
	37	674.88	0.72	0.11		
	22	984.75	0.95	0.10		
ParkScene	27	767.15	0.77	0.10		
	32	653.75	0.72	0.11		
	37	594 90	1 11	0.19		

#### 表 5.11: Low Delay における分散の計算時間

## 5.5 低遅延および蓄積用途における有効性

動画像符号化の用途は,放送用リアルタイム符号化などの低遅延用途, 記憶媒体に映像を蓄積する蓄積用途に大別できる.低遅延用途において は,エンコード中の各フレームにおいて高い処理時間削減率を維持する ことが望ましい.そこで従来のHMによる手法,HMに組み込まれている ECUオプション,提案手法についてフレーム別の実行時間及び実行時間 削減率を評価する.ここでECUオプションとは,処理中CUのベストモー ドが近傍の動き情報をそのまま用いるSkipモードであった場合に,CTU を枝切る手法である.このECUオプションは表5.12,5.13に示すように, BD-rateの悪化を平均で0.4%以下に抑えてエンコード時間を30%以上削 減できる手法である.

		Random Access		
		ECU		
		BD-rate	ETRR	IPTRR
		(%)	(%)	(%)
	22		17.97	22.00
BasketballDrill	27	0.2	26.84	30.63
	32		35.75	39.70
	37		46.13	49.37
	22		22.79	27.61
BQMall	27	0.6	32.35	37.70
	32		42.65	46.51
	37		50.28	53.05
	22		12.71	15.24
Kimono	27	0.3	23.86	26.63
	32		36.42	39.48
	37		46.94	49.70
	22		26.93	31.63
ParkScene	27	0.6	40.87	44.61
	32		52.92	55.97
	37		61.04	62.88
Ave		0.4	36.03	39.54

# 表 5.12: ECU の性能 (Random Access)

		Low Delay		
		ECU		
		BD-rate	ETRR	IPTRR
		(%)	(%)	(%)
	22		10.14	13.06
BasketballDrill	27	0.1	20.47	23.45
	32		31.06	33.83
	37		42.57	44.77
	22		18.47	22.62
BQMall	27	0.0	26.10	30.26
	32		36.72	40.27
	37		45.15	47.46
	22		7.92	9.13
Kimono	27	0.1	15.20	17.09
	32		25.90	28.41
	37		38.85	41.03
	22		17.12	20.10
ParkScene	27	0.5	30.99	34.08
	32		44.26	46.90
	37		55.90	57.74
Ave		0.2	29.18	31.89

# 表 5.13: ECU の性能 (Low Delay)

図 5.13, 5.14 に Random Access 条件で QP=32 で Kimono シーケンスを 25 フレームエンコードした場合の,エンコード時間及びエンコード時間 削減率を示す.また図 5.15, 5.16 に Low Delay 条件で QP=32 で Kimono シーケンスを 25 フレームエンコードした場合の,エンコード時間及びエ ンコード時間削減率を示す.



図 5.13: フレーム別エンコード時間 (Random Access)



図 5.14: フレーム別エンコード時間削減率 (Random Access)



図 5.15: フレーム別エンコード時間 (Low Delay)



図 5.16: フレーム別エンコード時間削減率 (Low Delay)

図 5.13, 5.14 より, ECU オプションは Random Access 符号化条件にお いて,特にエンコードが必要なフレームに対してエンコード時間をあま り削減できていないことが分かる.更にはフレーム毎にエンコード時間 削減率に大きなばらつきがあることも分かる.しかしながら提案手法で は,エンコード時間が特に必要なフレームにおいても高いエンコード時 間削減率を維持していることが分かり,全てのフレームで安定した性能を 発揮できていることが分かる.同様に Low Delay 符号化条件においても ECU では上記のような欠点があるのに対して,提案手法は全てのフレー ムで高いエンコード時間削減率を維持していることから,リアルタイム 符号化のような低遅延用途に提案手法が非常に優れていることが分かる. また 5.2章に示すように全フレーム合計のエンコード時間削減率でも提案 手法は高い性能を実現できているため,蓄積用途にも有効であることが 分かる.

### 5.6 考察

5.3, 5.4, 5.5 章では様々な項目で提案手法の有効性を示した.その結果, 提案手法は低遅延用途でも蓄積用途でも従来法より高い処理時間低減率 の得られることが確認できた.これに加えて提案手法の計算コストの小 ささや実装容易性も評価できる.また提案手法では対象 CU 内の輝度値 のみしか情報として用いないため,近傍の符号化済みブロックの深さ情 報などを参照する関連手法 [8] と比較して高並列化が実現しやすい利点も あることから,総合的にみて非常に優れた手法であるといえる.

# 6 あとがき

本論文では,分散値別に 2Nx2N サイズ PU の選択率を調査し,それに 基づき CU 全体の 2Nx2N 画素の分散値や,CU を構成する NxN 画素 4 組 の各々の分散値の分散,さらには長方形分割でも分散値を用いて候補 PU を大幅に削減する手法を提案した.その結果,Random Access 符号化構 造において提案手法は BD-rate の悪化を平均 1.0%に抑えつつ,エンコー ド時間を平均で 35.86%削減,インター予測時間を平均で 43.73%削減でき た.また閾値を変更し高速化オプション有効の場合では BD-rate の悪化を 平均 2.0%に抑えつつ,エンコード時間を平均で 51.32%削減,インター予 測時間を平均で 62.82%削減できた.また提案手法の計算コストは非常に 小さく,符号化時間全体の 0.2%以下であり実装の容易性も高い上に,近 傍の符号化済みブロックの情報を参照せず処理中 CU 内の情報のみを用 いるため高並列化にも優位性がある.また,フレーム別の実行時間削減 率も高い数値を維持できるため,リアルタイム符号化などの低遅延用途 にも有効であることを示した.

今後の課題として,量子化パラメータに応じた分散値の閾値変更によ る符号化効率の改善や,動きベクトルなどを用いる手法と組み合わせる ことによる一層の高速化が挙げられる.

## 謝辞

本論文の執筆にあたりご指導を頂いた近藤利夫教授, 佐々木敬泰助教, 深澤祐樹研究員に感謝の意を表します.

# 参考文献

- G.J. Sullivan, J. Ohm, W.-J. Han, and T. Wiegand, "Overview of the high efficiency video coding (HEVC) standard ", Circuits and Systems for Video Technology, IEEE Transactions, vol. 22, no.12, pp.1649-1668, 2012.
- [2] A. Lee, D Jun, J. Kim, J.S Choi and J. Kim, "Efficient Inter Prediction Mode Decision Method for Fast Motion Estimation in High Efficiency Video Coding", ETRI Journal, vol. 36, no. 4, August 2014.

- [3] 西村隆太郎,近藤利夫,佐々木敬泰,深澤祐樹,"H.265/HEVC対応ブロックサイズ適応型拡大ダイヤモンド動き探索法,"信学技報,vol. 115, no. 96, IE2015-39, pp. 41-46, 2015.
- [4] T. Nishikori, T.Nakamura, T Yoshitome, K. Mishiba, "A fast CU decision using image variance in HEVC intra coding", Industrial Electronics and Applications (ISIEA), IEEE Symposium, 2013.
- [5] 宮澤一之,坂手寛治,井口和久,"HEVC インター予測処理における CU 分割決定の高速化,"電子情報通信学会ソサイエティ大会講演論 文集,A-4 信号処理,pp.78,2012.
- [6] 小林大祐,新田高庸,池田充郎,上倉一人,如澤裕尚,"HEVC イン トラ予測処理における CU 分割手法に関する一検討,"電子情報通 信学会総合大会,D-11 画像工学,pp.85,2012.
- [7] S. Yang, H. Lee, H.J. Shim and B. Jeon, "Fast inter mode decision process for HEVC encoder", IVMSP Workshop, pp.1-4, 2013.
- [8] Z. Pan, S.Kwong, Y. Zhang, J. Lei, H. Yuan, "Fast coding tree unit depth decision for high efficiency video coding ", Image Processing (ICIP), pp. 3214-3218, 2014.
- [9] X. Shen, L. Yu, and J. Chen, "Fast coding unit size selection for HEVC based on Bayesian decision rule ", in Proc. PCS, pp.453-456, 2012.
- [10] 西村隆太郎,飯田拓真,近藤利夫,佐々木敬泰,深澤祐樹,"
   H.265/HEVC インター予測対応 PU 高速決定法,"映像情報メディ ア学会年次大会,11B 画像符号化,2016.
- [11] 西村隆太郎,近藤利夫,佐々木敬泰,深澤祐樹,"対象 CU 内の輝度
   値分散特徴を利用したインター予測 PU 高速決定法,"信学技報,vol.
   116, no. 347, IE2016-97, pp. 103-108, 2016.