

الگوریتم کنترل نرخ بیت متغیر ویدئو در سطح

گروه تصاویر برای استاندارد فشرده سازی H.265

داود فانی، مهدی رضائی* و مریم سرحدی اول

گروه مهندسی مخابرات، دانشکده مهندسی برق و کامپیوتر، دانشگاه سیستان و بلوچستان، زاهدان، ایران



چکیده

در این مقاله، یک الگوریتم کنترل نرخ بیت در سطح گروه تصاویر (GOP) برای استاندارد ویدئویی جدید H.265 جهت کاربردهای با نرخ بیت متغیر با قید بافر ارائه شده است. با توجه به تغییرات ساختاری کدگذار استاندارد H.265 نسبت به استانداردهای قبلی، نیاز به طراحی الگوریتم‌های جدید کنترل نرخ بیت احساس می‌شود. در الگوریتم پیشنهادی، تغییرات پارامتر چندی سازی (QP) برای هر گروه تصاویر نسبت به گروه تصاویر قبلی با توجه به نرخ بیت هدف و وضعیت بافر محاسبه می‌شود. این روش امکان تغییرات کوتاه مدت هدفمند در نرخ بیت ویدئوی فشرده شده را به نحوی فراهم می‌کند تا ویدئوی بازسازی شده کیفیت دیداری یکنواخت تر و مطلوب تری داشته باشد. برخلاف روش‌های متداول، این الگوریتم به جای استفاده از مدل‌های نرخ-اعوجاج (R-D)، از یک جدول مراجعه بهره می‌برد که باعث کاهش چشم‌گیر حجم محاسبات شده است. نتایج پیاده سازی نشان می‌دهد، نه تنها نرخ بیت خروجی مطابق قید بافر به طور کامل کنترل می‌شود، بلکه کیفیت ویدئوی خروجی نیز نسبت به حالت بدون کنترل به خوبی حفظ می‌شود.

واژگان کلیدی: استاندارد H.265/HEVC، جدول مراجعه (Lookup Table)، فشرده سازی ویدئو، کنترل نرخ بیت، نرخ بیت متغیر

A GOP-Level Variable Bit Rate Control Algorithm for H.265 Video Coding Standard

Davoud Fani, Mehdi Rezaei* and Maryam Sarhaddi Avval

Communications Systems Engineering Group, Department of Electrical and Computer Engineering, University of Sistan and Baluchestan, Zahedan, Iran

Abstract

A rate control algorithm at the group of picture (GOP) level is proposed in this paper for variable bit rate applications of the H.265/HEVC video coding standard with buffer constraint. Due to structural changes in the HEVC compared to the previous standards, new rate control algorithms are needed to be designed. In the proposed algorithm, quantization parameter (QP) of each GOP is obtained by modifying QP of previous GOP according to target bit rate and buffer status. Buffer status and target bit rate are input variables selected to expand a two dimensional lookup table. Output of the lookup table is provided in a way to allow short-term variations in bit rate, in order to reach better and more uniform visual quality of reconstructed video. In addition, a QP cascading technique is used for calculating QP of frames in each GOP that operates

like a bit allocation scheme and causes suitable trade-off between quality and compression rate. Unlike conventional methods, proposed scheme uses a lookup table instead of using a rate-distortion model that significantly reduces the computational complexity. Several video sequences with completely different contents were used for experiments. Some short video sequences are concatenated to attain long video sequences which are closer to variable bit rate applications. Lookup table based (LUT) proposed algorithm is implemented on HM reference software and compared with λ -domain rate control algorithm (λ -RC) and constant QP (CQP) case that defined as anchor. In almost the same average bit rate (CQP: 1527.97, LUT: 1520.92, λ -RC: 1529.41), average QP (28.09, 28.18, 29.91) and average peak signal to noise ratio (PSNR) (37.88, 37.87, 37.76) of LUT is closer to CQP than that of λ -RC. Average values of QP standard deviation (1.13, 2.28, 4.27) and PSNR standard deviation (1.37, 2.11, 2.15) of LUT is smaller than λ -RC and closer to CQP. From rate control point of view, minimum buffering delay on average for all video sequences resulted by LUT is the same with that of λ -RC which is one of the best rate controllers proposed for the HEVC (0.94, 0.36, 0.35). Consequently, experimental results show that not only bit rate is perfectly controlled according to buffer constraints, but also the quality of reconstructed video is well maintained.

Keywords: H.265/HEVC standard, Lookup table, Rate control algorithm, Variable bit rate, Video coding

پیش‌بینی و کدگذاری موجود در استانداردهای قبلی بهره می‌برد. یکی از تفاوت‌های برجسته در این استاندارد ساختار تقسیم‌بندی بلوک انعطاف‌پذیر با نام ساختار درختی با قابلیت انشعاب چهارگانه^۲ است. این ساختار قابلیت ایجاد و عملکرد با ابعاد مختلف بلوک‌های کدگذاری، پیش‌بینی و تبدیل را ممکن می‌سازد. از دیگر تغییرات اعمال‌شده در ساختار این استاندارد می‌توان به نسخه اصلاح‌شده کدگذاری حسابی دودویی سازگار با محتوای ویدئو^۳ اشاره کرد [1]-[6]. کنترل نرخ بیت^۴ یکی از فناوری‌های نویدبخش در فشرده‌سازی ویدئویی برای برنامه‌های چندرسانه‌ای مختلف است که در کدگذار انجام می‌شود. از آنجاکه استانداردهای ویدئویی فقط روش کدگذاری را مشخص می‌کنند، الگوریتم‌های کنترل نرخ بیت خارج از حیطه استاندارد بوده و با توجه به نوع کاربرد، امکان طراحی الگوریتم‌های متنوع توسط کاربران وجود دارد. این فناوری درحالی‌که میزان فشرده‌سازی و کیفیت ویدئویی بالا را دنبال می‌کند، یک رشته بیت با نرخ بیت کنترل‌شده را در خروجی فشرده‌ساز برای برآوردن محدودیت‌های انتقال نظیر پهنای باند، تأخیر و بافر ایجاد می‌کند. با پیشرفت استانداردهای فشرده‌سازی ویدئویی، این زمینه نیز به‌طور گسترده همراه با هر استاندارد مورد مطالعه قرار گرفته است.

تاکنون تعدادی کنترل‌کننده نرخ بیت برای استاندارد جدید H.265 ارائه‌شده که اجازه فشرده‌سازی محتوای ویدئویی در یک نرخ بیت هدف معین را می‌دهد [7]-[19]. الگوریتم‌های متداول کنترل نرخ بیت سه مرحله دارند. ابتدا

۱- مقدمه

استاندارد جدید کدگذاری ویدئویی با بازدهی بالا با حفظ کیفیت ویدئوی فشرده‌شده در سطح مطلوب، افزایش فشرده‌سازی را تا حد ۵۰٪ نسبت به استاندارد قبلی در پی داشته و توسعه آن حاصل تلاش مشترک صنعت و جامعه دانشگاهی است که منجر به طرحی منسجم شده است [1] و [2].

این استاندارد با نام‌های H.265، HEVC^۱ و MPEG-H Part 2 شناخته‌شده و از استانداردهای در حال توسعه فشرده‌سازی ویدئو و جایگزینی برای H.264/AVC است. گستره عملکرد استاندارد H.265 تفکیک‌پذیری‌هایی از ۲۴۰ × ۳۲۰ تا ۴۳۲۰ × ۸۱۹۲ پیکسل (تصاویر با وضوح بسیار بالا) را در برمی‌گیرد.

استاندارد H.265 برای دستیابی به اهداف چندگانه ازجمله فشرده‌سازی با کارایی بالاتر نسبت به استاندارد پیشین، یک پارچه‌سازی سامانه انتقال، مقاوم‌سازی رشته‌بیت فشرده‌شده در برابر خطای کانال و به‌ویژه توانایی انجام پردازش موازی طراحی شده است. لایه کدگذار ویدئویی H.265، همان روش ترکیبی یا هیبریدی استفاده‌شده در همه استانداردهای فشرده‌سازی ویدئویی را از استاندارد H.261 تاکنون به کار می‌گیرد.

عنصر جدیدی به‌تنهایی در ساختار استاندارد H.265 باعث افزایش بهره‌وری در فشرده‌سازی نمی‌شود. این افزایش کارایی، بیشتر به‌دلیل مجموعه بزرگی از اصلاحات کوچک در ساختار استاندارد است که درنهایت بهره قابل‌توجهی را سبب می‌شود [3]. این استاندارد از ساختارهای بهبودیافته

² Quad-Tree Structure

³ Context-Adaptive Binary Arithmetic Coding (CABAC)

⁴ Rate Control (RC)

¹ High Efficiency Video Coding

سلسله‌مراتبی در H.265، آن‌ها در کار دیگری یک روش اختصاص بیت برای استفاده در سطح واحد درخت فشرده‌سازی ارائه دادند [12]. آن‌ها همچنین با استفاده از یک مدل نرخ-عوجاج دیگر، الگوریتمی برای کنترل نرخ بیت در سطح فریم به همراه روش ویژه‌ای برای کاهش تغییرات کیفیت پیشنهاد کردند [13]. آقای وانگ و همکاران با در نظر گرفتن تعداد ضرایب صفر تبدیل که آن را p نامیدند، یک مدل نرخ-عوجاج در حوزه p تعریف کرده و بر مبنای آن الگوریتمی برای کنترل نرخ بیت در سطح گروه تصاویر طراحی کردند [14]. درجایی دیگر آن‌ها با استفاده از یک مدل نرخ عوجاج درجه دوم با پارامتر میانگین قدر مطلق سیگنال اختلاف⁴ جهت نمایش میزان پیچیدگی اطلاعات باقی‌مانده تبدیل و با در نظر گرفتن ساختار ارجاع سلسله‌مراتبی در گروه تصاویر الگوریتمی برای کنترل نرخ بیت در سطح فریم پیشنهاد کردند [15]. در [16] نیز آن‌ها با در نظر گرفتن ساختار سلسله‌مراتبی ارجاع و با استفاده از یک مدل درجه دوم در حوزه p الگوریتمی برای کنترل دقیق نرخ بیت برای کاربردهای با تأخیر خیلی کم ارائه کردند. در پژوهش دیگری، آقای لی و همکاران با انجام آزمایش‌هایی توانستند یک حوزه جدید برای طراحی‌های کنترل‌کننده نرخ بیت پیدا کرده و مسئله قدیمی مرغ و تخم‌مرغ را که بین بهینه‌سازی نرخ عوجاج و کنترل‌کننده نرخ بیت وجود داشت، حل کند [17]⁵. آن‌ها یک رابطه محکم بین نرخ بیت و ضریب لاگرانژ⁶ مورد استفاده در بهینه‌سازی نرخ عوجاج پیدا کرده و سپس یک الگوریتم کنترل نرخ بیت در حوزه λ بر مبنای مدلی که نشان‌دهنده رابطه λ و نرخ بیت است، پیشنهاد کردند. از آنجایی که عملکرد این ساختار نسبت به الگوریتم [8] در شرایط مطلوب‌تری قرار دارد، این روش در نسخه 9/1 نرم‌افزار مرجع استاندارد جایگزین الگوریتم قبلی شد. در [18] آقای یانگ و همکاران عملکرد تخصیص بیت موجود در الگوریتم [17] را برای رسیدن به نوسانات کمتر در نرخ بیت ارتقا دادند؛ بنابراین، الگوریتم آن‌ها برای کاربردهای با نرخ بیت ثابت و تأخیر کم مناسب است.

در طراحی کنترل‌کننده حوزه λ که به‌عنوان الگوریتم کنترل نرخ بیت در نرم‌افزار مرجع استاندارد پذیرفته شده، قید مهم بافر و پارامترهای بافر کد بردار مرجع فرضی⁶ به‌اندازه کافی در تحلیل‌ها مورد توجه قرار نگرفته است.

بر اساس نرخ بیت هدف و سایر قیدهای عملی نظیر شرایط بافر انتقال، با توجه به سطح کنترل مورد نظر تعداد بیت مشخصی به هریک از اجزای ویدئو (مثل گروه تصاویر، تصویر و واحد درخت فشرده‌سازی)¹ اختصاص داده می‌شود. کنترل می‌تواند در سطح هر یک از اجزای مذکور باشد. در مرحله بعد با استفاده از یک مدل نرخ عوجاج که ارتباط بین تعداد بیت مورد نیاز و مقدار QP را بیان می‌کند، مقدار بهینه QP مورد نیاز در سطح کنترل محاسبه می‌شود. مدل نرخ عوجاج می‌تواند به‌صورت تحلیلی یا تجربی به‌دست آید. در مرحله آخر بعد از فشرده‌سازی جزء مورد نظر و مشخص شدن تعداد بیت واقعی مصرف‌شده پارامترهای مدل به‌روزرسانی می‌شود. با توجه به تفاوت‌های موجود بین استانداردهای مختلف، مدل‌های نرخ عوجاج متفاوت و همچنین الگوریتم‌های کنترل نرخ بیت مختلف برای هر استاندارد ارائه شده است. به‌عنوان مثال، آقای ما و همکاران یک مدل نرخ عوجاج تجربی برای H.265 در [7] ارائه کردند که در آن روابطی جداگانه بین نرخ بیت و QP و بین عوجاج و QP ارائه داده‌اند. یک کنترل‌کننده نرخ بیت توسط آقای چوی و همکاران برای H.265 در [8] پیشنهاد شد که در نسخه 6 نرم‌افزار مرجع استاندارد پیاده‌سازی شد. در این کنترل‌کننده از یک مدل یک‌پارچه که نشان‌دهنده رابطه بین QP و نرخ بیت بر مبنای پیکسل است، استفاده شده است. با توجه به طراحی مدل بر اساس پیکسل، قابلیت انعطاف آن بالا بوده و قابل استفاده در سطوح مختلف کنترلی است. آقای لی و همکاران الگوریتم دیگری را در [9] ارائه کرده که کنترل نرخ بیت را در سطح فریم انجام می‌دهد. در این الگوریتم بیت‌هایی که صرف فشرده‌سازی بافت تصویر می‌شود و همچنین بیت‌هایی که به بافت تصویر مربوط نمی‌شوند، به‌طور جداگانه مدل شده‌اند. آقای سئو و همکاران الگوریتم دیگری برای کنترل نرخ بیت در سطح فریم ارائه کردند که در آن سعی کردند ضمن جلوگیری از سرریز² و پاریز³ بافر ثبات کیفیت ویدئوی کدشده را حفظ کنند. مدل نرخ-عوجاج آن‌ها با فرض تابع چگالی احتمال لاپلاس روی ضرایب تبدیل به‌دست آمده است [10]. با فرض توزیع لاپلاس روی ضرایب تبدیل، آقای سی و همکاران در [11]، یک کنترل‌کننده نرخ بیت در سطح واحد درخت فشرده‌سازی پیشنهاد کردند. با توجه به ساختار فشرده‌سازی

⁴ Mean Absolut Difference (MAD)

⁵ λ -domain Rate Control algorithm (λ -RC)

⁶ Hypothetical Reference Decoder

¹ Coding Tree Unit (CTU)

² Overflow

³ Underflow

الگوریتم پیشنهادی^۱ در این مقاله با الهام از الگوریتم ارائه شده در [20]، ویژه کاربردهای با نرخ بیت متغیر است. روش پیشنهادی با رویکردی جدید از ساختار الگوریتم‌های متداول پیروی نکرده و بدون نیاز به هیچ‌گونه مدل نرخ-اعوجاج، تنها از یک جدول مراجعه استفاده می‌کند که در مقایسه با الگوریتم‌های قبلی حجم محاسبات بسیار کمتری دارد. این الگوریتم با کنترل نرخ بیت در سطح گروه تصاویر، ضمن برآورده ساختن قید بافر، استفاده بیشینه را از فضای بافر برای کمینه کردن نوسانات QP و در نتیجه افزایش کیفیت دیداری ویدئو فشرده شده می‌کند. لازم به ذکر است، هر چه سطح کنترل پایین‌تر باشد، نرخ بیت به مقدار ثابت نزدیک‌تر و بالعکس هر چه سطح کنترل مثل الگوریتم پیشنهادی بالا می‌رود، تغییرات نرخ بیت بیشتر می‌شود. در الگوریتم پیشنهادی به جای محاسبه مستقل QP برای گروه تصاویر، مقدار تغییرات آن نسبت به QP استفاده شده در گروه تصاویر قبلی محاسبه می‌شود؛ ضمن آنکه سعی بر آن است این تغییرات کمینه شود. شایان ذکر است که ویدئوی فشرده شده با QP ثابت^۲ یا بدون کنترل دارای برترین کیفیت دیداری نسبی است. برخلاف الگوریتم‌های قبلی که در آن‌ها مرجع اصلی کنترل‌کننده تنها نرخ بیت هدف است، در الگوریتم پیشنهادی مرجع اصلی در هر لحظه مقدار QP قبلی است که هم نماینده نرخ بیت و هم نماینده کیفیت است. به همین دلیل است که الگوریتم پیشنهادی می‌تواند هم نرخ بیت و هم کیفیت را به‌طور هم‌زمان کنترل کند.

ادامه این مقاله بدین شرح سازمان یافته است: جزئیات الگوریتم پیشنهادی در بخش دوم ارائه می‌شود. نتایج حاصل از پیاده‌سازی الگوریتم پیشنهادی در بخش سوم آمده است. مقاله در بخش چهارم جمع‌بندی و نتیجه‌گیری می‌شود.

۲- الگوریتم پیشنهادی

در این مقاله یک کنترل‌کننده نرخ بیت در سطح گروه تصاویر پیشنهاد می‌شود. در این الگوریتم ابتدا برای هر گروه از تصاویر یک دنباله ویدئویی، یک QP بر مبنای اندازه بافر، میزان حجم اشغال شده بافر، تعداد بیت هدف برای یک گروه تصاویر و تعداد بیت ناشی از کدکردن گروه تصاویر قبلی محاسبه می‌شود، سپس مطابق یک‌روال معمول، با توجه به

برآورده شدن قید بافر کد بردار مرجع فرضی، انتقال و کدبرداری دنباله ویدئویی را بدون بروز هیچ سرریز و یا پاریزی در بافر سمت فرستنده یا گیرنده تضمین می‌کند. لازم به ذکر است که سرریز و پاریز بافر به معنی اتلاف داده‌ها و خطا و یا اتلاف پهنای باند انتقال است. آقای رودریگز و همکاران الگوریتمی پیشنهاد کرده‌اند که در آن قید بافر به‌خوبی لحاظ شده است [19]. از این گذشته، آن‌ها یک روش جدید برای اعمال سلسله‌مراتبی QP به لایه‌های زمانی مختلف را برای کارایی بالاتر فشرده‌ساز در نظر گرفته‌اند. باین‌حال این الگوریتم نیز برای کاربردهای با نرخ بیت ثابت ارائه شده و به‌طور کارآمد از فضای خالی بافر برای رسیدن به کیفیت بالاتر در ویدئوی کدشده بهره نمی‌برد.

نرخ بیت ثابت برای کاربردهایی با تأخیر کم نظیر ویدئو تلفن و ویدئو کنفرانس مناسب است. همچنین نرخ بیت ثابت مستلزم تغییرات شدید در مقدار QP است که این کار موجب تغییرات شدید کیفیت در تصاویر ویدئویی و در نتیجه کاهش کیفیت دیداری ویدئو می‌شود. در بیش‌تر کاربردهای انتقال ویدئو مثل پخش تلویزیونی که جریان اطلاعات ویدئویی یک‌طرفه است، امکان تأخیر بیشتر در سامانه ضمن استفاده بیشینه از پهنای باند وجود دارد که این به معنی امکان افزایش اندازه بافر و افزایش تأخیر ناشی از انباشت اولیه بافر است. افزایش اندازه بافر امکان افزایش نوسان در نرخ بیت و در نتیجه امکان کاهش نوسان در مقدار QP را فراهم می‌کند. کاهش نوسان مقدار QP به‌منزله کاهش نوسان در کیفیت و در نتیجه افزایش کیفیت دیداری ویدئو است [20].

تمام الگوریتم‌هایی که در بالا بررسی شده‌اند در دسته کاربردهای با نرخ بیت ثابت طبقه‌بندی می‌شوند. حتی الگوریتم‌هایی که با قید بافر طراحی شده‌اند با توجه به نحوه استفاده از مدل نرخ-اعوجاج که در آن‌ها تنها نرخ بیت هدف به‌عنوان مرجع اصلی کنترل‌کننده مورد استفاده قرار گرفته است، کاهش نوسانات کیفیت مورد توجه قرار نمی‌گیرد. هرچند امکان استفاده از نرخ بیت متغیر کنترل‌شده در بسیاری از کاربردهای استاندارد جدید H.265 وجود دارد، ولی تاکنون الگوریتمی مختص این کاربردها یافت نشده است. گرچه برای استاندارد قبلی H.264/AVC الگوریتم‌هایی مخصوص کاربردهای با نرخ بیت متغیر ارائه شده است. به‌عنوان مثال آقای رضائی و همکاران با استفاده از یک کنترل‌کننده نیمه فازی، الگوریتمی مختص کاربردهای با نرخ بیت متغیر برای استاندارد H.264/AVC ارائه دادند [20].

¹ Lookup Table based proposed algorithm (LUT)

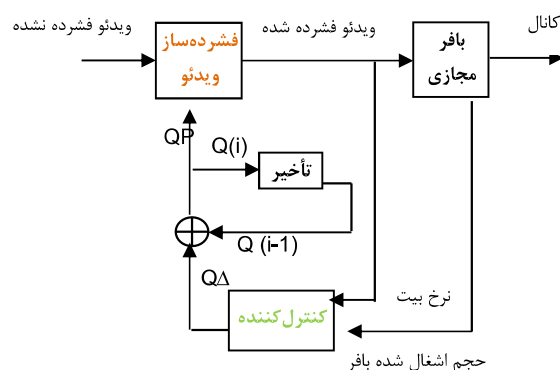
² Constant QP (CQP)

کدگذاری، 0.6 حجم بافر مجازی حین انباشت اولیه بافر پر شده است و این وضعیت، نقطه مرجع کنترل کننده حین کار نیز محسوب می شود. در این مدل بعد از کدگذاری هر تصویر، حجم اشغال شده بافر با استفاده از رابطه زیر به روز رسانی می شود.

$$O_B(i) = O_B(i-1) - B(i-1) + \frac{R}{F} \quad (2)$$

که در آن $O_B(i)$ میزان حجم اشغال شده بافر مجازی را بعد از کد کردن تصویر i ام و $B(i)$ تعداد بیت هایی که به وسیله تصویر گذشته i ام مصرف شده را نشان می دهند. ذکر این نکته ضروری است که بافر مجازی در سمت گیرنده به صورت مدل بافر فرستنده شبیه سازی می شود؛ بنابراین در فاصله زمانی بین هر دو فریم، مقدار ثابتی از بیت از طریق کانال به بافر منتقل می شود. اندازه بافر مجازی، یکی از پارامترهای اصلی است که توسط کاربر تعریف می شود و به تأخیر مجاز در هر کاربرد بستگی دارد.

کنترل کننده، پیشنهادی در طول مدت زمان عملکرد، حجم اشغال شده بافر مجازی را به طرف محدوده ای حول 0.6 اندازه بافر هدایت می کند.



(شکل ۱): نمودار جعبه ای کنترل کننده پیشنهادی نرخ بیت ویدئو (Figure-1): Block diagram of the proposed video rate control algorithm

۲-۳- کنترل کننده

رویکرد جدید کنترل نرخ بیت در این مقاله، محاسبه تغییرات QP به جای خود QP است. بر همین اساس مدل نرخ-اعوجاج واقعی دارای هرگونه تابع غیرخطی و پیچیده ای که باشد، نوسانات نرخ بیت می تواند به صورت یک تابع ساده تر از نوسانات QP حول نقطه کار در نظر گرفته شود. به این ترتیب در روش پیشنهادی نیازی به استفاده از یک مدل نرخ-اعوجاج خاص و دقیق نیست. در این سناریو پیچیدگی کدگذاری گروه تصاویر قبلی به عنوان تخمینی

نوع و محل قرارگرفتن تصویر یا فریم در لایه های زمانی مختلف، میزان آفست مشخصی به آن اضافه می شود که موجب افزایش کیفیت متوسط ویدئو می شود. جزئیات بیشتر الگوریتم در ادامه آمده است.

۲-۱- کنترل نرخ بیت در سطح گروه تصاویر

در طراحی الگوریتم پیشنهادی از الگوریتم قبلی ارائه شده برای استاندارد H.264/AVC در [20] الهام گرفته شده است. در اینجا از روابط فازی صرف نظر شده و به جای کنترل کننده فازی از یک کنترل کننده با جدول مراجعه به عنوان عنصر اصلی در عملیات کنترل استفاده می کنیم. الگوریتم پیشنهادی بر خلاف مرجع [20]، در سطح گروه تصاویر و بدون استفاده از کنترل کننده جداگانه ای برای کیفیت طراحی شده و تنها برای کاربردهای با نرخ بیت متغیر بهینه شده است. برای محاسبه QP، کنترل کننده از دو ورودی استفاده می کند که این ورودی ها مقادیر هنجار سازی شده نرخ بیت گروه تصاویر قبلی و حجم اشغال شده بافر مجازی هستند. شکل (۱)، نمودار جعبه ای سامانه کنترل نرخ بیت پیشنهادی را نشان می دهد.

در این طبقه نمودار جعبه ای، کنترل کننده و بافر مجازی قسمت های اساسی سامانه کنترلی هستند. کنترل کننده تلاش می کند که نرخ بیت رشته گذشته را ضمن محدود کردن تغییرات غیر ضروری QP کنترل کند. در همین راستا کنترل کننده، نرخ بیت را برای یک گروه تصاویر کنترل می کند و اعمال کنترل بر روی QP تک تک فریم ها به طور جداگانه صورت نمی گیرد. مقدار بیت هدف برای هر گروه تصاویر با استفاده از رابطه زیر محاسبه می شود:

$$T_G = \frac{R \times N_G}{F} \quad (1)$$

که در آن، T_G مقدار بیت هدف برای هر گروه تصاویر، N_G بیانگر تعداد فریم ها در یک گروه تصاویر، R نشان دهنده نرخ بیت هدف برای رشته بیت یا پهنای باند کانال در دسترس و F تعیین کننده نرخ فریم است.

۲-۲- بافر مجازی

بلوک بافر مجازی در نمودار شکل (۱)، فرآیند بافر کردن کدگشا را در سمت گیرنده یک کانال با پهنای باند ثابت مدل می کند که مدل آن تقریبی از مدل های مرجع معرفی شده در استانداردهای مختلف فشرده سازی ویدئو است. در این الگوریتم فرض بر این است که قبل از شروع

از نقطه نظر نرخ-عوجاج و برآورده کردن قیدهای بافر طراحی شده است. مرز بازه‌های دو ورودی x_1 و x_2 که در جدول (۱) به ترتیب با حروف بزرگ A تا K و حروف کوچک a تا h نام‌گذاری شده‌اند، در جداول (۲-الف) و (۲-ب)، تعیین می‌شوند. به عنوان مثال، وقتی حجم اشغال شده بافر نزدیک به نقطه مرجع ۶۰٪ و نرخ بیت هم نزدیک به هدف است، به‌ازای مقادیر به‌دست‌آمده برای دو ورودی x_1 و x_2 خروجی کنترل‌کننده برابر با صفر خواهد بود. مفهوم این عملکرد ثابت ماندن مقدار QP نسبت به مرحله قبل است. درجایی که نرخ بیت افزایش می‌یابد بافر گیرنده به پاریز نزدیک می‌شود، خروجی کنترل‌کننده افزایش می‌یابد و بالعکس وقتی نرخ بیت کاهش پیدا می‌کند و بافر هم به سرریز نزدیک شود خروجی کنترل‌کننده کاهش می‌یابد. برای آنکه فرآیند کنترل بتواند با کاربردهای مختلف از جهت میزان تأخیر مجاز و همچنین از نوع محتوای ویدئو تطبیق پیدا کند خروجی کنترل‌کننده که از جدول مراجعه به دست می‌آید با استفاده از رابطه زیر تعدیل می‌شود:

$$\Delta Q = G \times \frac{R}{S_B} \times f(x_1, x_2) \quad (5)$$

(جدول-۱): مقادیر خروجی کنترل‌کننده

(Table-1): Output values of the Controller

h	8	7	7	6	5	4	3	2	1	0	
g	7	7	6	5	4	3	2	1	0	-1	
f	7	6	5	4	3	2	1	0	-1	-2	
e	6	5	4	3	2	1	0	-1	-2	-3	
d	5	4	3	2	1	0	-1	-2	-3	-4	
c	4	3	2	1	0	-1	-2	-3	-4	-5	
b	3	2	1	0	-1	-2	-3	-4	-5	-6	
a											
	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K

x_1

(جدول-۲(الف)): مرز بازه‌های عمودی جدول مراجعه

(Table-2(a)): Vertical boundaries of the lookup table

a	b	c	d	e	f	g	h
0.00	0.30	0.60	0.85	1.10	1.30	1.50	1.70

(جدول-۲(ب)): مرز بازه‌های افقی جدول مراجعه

(Table-2(b)): Horizontal boundaries of the lookup table

A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K
0.00	0.12	0.18	0.26	0.34	0.44	0.54	0.66	0.78	0.90	1.00

در این رابطه G بهره کنترل‌کننده بوده که با توجه به محتوای ویدئو می‌تواند در بازه ۰/۵ تا ۱ تنظیم شود. $f(x_1, x_2)$ خروجی جدول مراجعه است. ΔQ میزان اصلاح QP گروه

برای گروه تصاویر فعلی در نظر گرفته می‌شود و با توجه به شرایط بافر در صورت نیاز به اصلاح نرخ بیت، میزان اصلاح QP از یک جدول مراجعه به‌دست می‌آید. به عبارتی اگر شرایط بافر اجازه دهد، حتی اگر نرخ بیت موجود با نرخ بیت هدف فاصله داشته باشد از اصلاح و تغییرات QP خودداری می‌شود. بر همین اساس، جدول مراجعه به‌نحوی طراحی شده است که تا جای ممکن تغییرات QP و در نتیجه تغییرات کیفیت کمینه شود.

استفاده از جدول مراجعه با انعطاف‌پذیری بالا امکان تشدید و یا تضعیف کنترل را با توجه به شرایط بافر و نرخ بیت موجود به‌صورت دلخواه و غیرخطی فراهم می‌کند. به‌طوری‌که در شرایط بحرانی که احتمال سرریز و یا پاریز بافر بیشتر می‌شود، کنترل شدیدتر و به‌عبارتی میزان اصلاح QP بیشتر شده و در شرایط غیر بحرانی اصلاح QP کاهش‌یافته و تا حد ممکن صفر می‌شود. کنترل‌کننده دو کمیت ورودی دارد که یکی حجم اشغال شده بافر هنجارسازی شده به‌اندازه بافر و دیگری نرخ بیت فعلی هنجارسازی شده به نرخ بیت هدف برای یک گروه تصاویر است.

پس از پایان فرایند فشرده‌سازی برای هر گروه تصاویر، ورودی‌های کنترل‌کننده از روابط زیر به‌دست می‌آیند:

$$x_1 = \frac{O_B}{S_B} \quad (3)$$

$$x_2 = \frac{B_G}{T_G} \quad (4)$$

که در آن x_1 و x_2 ورودی‌های سامانه کنترلی هستند. B_G میزان بیت مصرفی برای گروه تصاویر قبلی، S_B اندازه بافر و O_B حجم اشغال شده بافر پس از کدکردن گروه تصاویر قبلی را نشان می‌دهند. خروجی‌های کنترل‌کننده به‌ازای بازه‌های مختلف دو ورودی، در جدول (۱) که همان جدول مراجعه است، خلاصه شده‌اند. جدول نشان داده‌شده، یک جدول مرجع دوبعدی است که طول و عرض آن مطابق ورودی‌های کنترل‌کننده گسترش پیدا کرده است. مقادیر داخل جدول خروجی کنترل‌کننده را برحسب محدوده‌هایی از ورودی‌ها تعریف می‌کنند. به ترتیب تعداد ۱۰ و ۷ بازه برای دو ورودی x_1 و x_2 در نظر گرفته شده و جدول مراجعه بر اساس تجارب به‌دست‌آمده از تحقیقات پیشین در [20] و همچنین انجام آزمایش‌های بسیار بر روی انواع ویدئو با رزولوشن و محتوای متفاوت برای رسیدن به کنترل‌کننده‌ای با بهترین عملکرد

ویدئوهای اشاره‌شده در جدول (۳) تعدادی را به‌شرح زیر در دو مجموعه باهم سری کرده‌ایم. دنباله نخست با تعداد ۱۸۰۰ قاب با سری‌کردن و تکرار دنباله‌های Keiba, Race Horses و BQ Square و دنباله دوم با هزار قاب به‌وسیله سری‌کردن دنباله‌های Basketball Drill و Party Scene به‌دست آمده‌اند. عمل فشرده‌سازی ویدئوها با پیکربندی دسترسی تصادفی^۱، در نظر گرفتن هشت قاب در گروه تصاویر و مقدار ۳۲ برای دوره تناوب تکرار قاب نوع I و با نمایه اصلی^۲ انجام شده است. سایر پارامترهای فهرست پیکربندی کدگذار در حالت پیش‌فرض انتخاب شده و مقدار ۰/۶۵ برای پارامتر بهره کنترل‌کننده در نظر گرفته شده است. از آنجاکه یکی از اهداف الگوریتم پیشنهادی، ثابت‌نگه‌داشتن تاحدممکن QP و در نتیجه دست‌یابی به کیفیت دیداری بسیار خوب است، مقایسه عملکرد آن با حالت بدون کنترل یا همان QP ثابت که در مباحث مربوط به کنترل نرخ بیت ویدئو دارای بهترین کیفیت دیداری برای ویدئوی فشرده شده است، منطقی به نظر می‌رسد. از طرفی برای مقایسه عملکرد الگوریتم پیشنهادی با الگوریتم‌های مدرن ارائه‌شده از جنبه برآورده‌کردن محدودیت‌های بافر و دست‌یابی به نرخ بیت مشخص، الگوریتم پیشنهادی با الگوریتم [17] که در نرم‌افزار مرجع استاندارد قرار داشته و یکی از بهترین و دقیق‌ترین الگوریتم‌های کنترل نرخ بیت است، مقایسه می‌شود. بنابراین الگوریتم پیشنهادی از دو جنبه اصلی با دو مورد از بهترین الگوریتم‌های موجود مقایسه می‌شود. برای دستیابی به متوسط نرخ بیت یکسان در حالت QP ثابت، الگوریتم پیشنهادی و الگوریتم [17]، هر دنباله ویدئویی در ابتدا با QP ثابت فشرده‌شده و مقدار نرخ بیت متوسط برای آن به‌دست می‌آید؛ سپس نرخ بیت متوسط به‌دست‌آمده به‌عنوان نرخ بیت هدف در کنترل‌کننده پیشنهادی و الگوریتم [17] در نظر گرفته می‌شود. نتایج عددی پیاده‌سازی‌ها در جدول (۴) خلاصه‌شده‌اند که در آن الگوریتم پیشنهادی با حالت QP ثابت و الگوریتم ارائه‌شده در [17] از جهات مختلفی مانند مقدار متوسط^۳ و انحراف معیار^۴ برای QP و معیار سنجش کیفیت PSNR مؤلفه روشنایی، تأخیر انباشت اولیه بافر و نرخ بیت متوسط، مقایسه شده است. با بررسی جدول (۴) مشاهده می‌شود که الگوریتم پیشنهادی

تصاویر قبلی برای استفاده در گروه تصاویر فعلی است؛ بنابراین QP اصلی برای گروه تصاویر فعلی با استفاده از رابطه زیر به دست می‌آید:

$$Q_G(i) = Q_G(i-1) + \Delta Q(i) \quad (6)$$

که در آن $Q_G(i)$ پارامتر چندی‌سازی اصلی محاسبه‌شده برای گروه تصاویر نام است. رابطه (۶) برای هر گروه تصاویر یک‌بار محاسبه شده و برای نخستین گروه تصاویر در هر دنباله ویدئویی $Q_G(i)$ با توجه به محتوای ویدئو و bpp، به‌صورت دستی در محدوده متوسط بین ۲۴ تا ۲۸ تعیین می‌شود. مقدار QP هر یک از تصاویر گروه با دو روش متعارف قابل محاسبه است. در یک روش همه قاب‌های گروه با همان QP گروه فشرده می‌شوند و در روش رایج‌تر، با توجه به اینکه قاب در کدام لایه زمانی قرار گرفته باشد، با اضافه‌کردن یک مقدار ثابت یا آفست به QP اصلی به‌دست می‌آید:

$$Q_L = Q_G(i) + Q_{OL} \quad (7)$$

که Q_L مقدار QP نهایی برای یک قاب در لایه زمانی L و Q_{OL} مقدار آفست مربوط به قاب‌های لایه زمانی L است. مقدار Q_{OL} برای لایه‌های زمانی بالاتر که مرجع تصاویر کمتری می‌باشند، افزایش می‌یابد. اگرچه این آفست‌ها موجب تغییرات نامحسوس کیفیت در سطح یک گروه تصاویر می‌شود، ولی باعث افزایش کیفیت متوسط کل ویدئو می‌شود. به‌هر حال امکان در نظر گرفتن آفست صفر برای همه تصاویر گروه نیز وجود دارد.

۳- نتایج پیاده‌سازی

عملکرد الگوریتم ارائه‌شده را به‌عنوان الگوریتمی جدید برای استاندارد H.265 جهت کنترل نرخ بیت ویدئوی فشرده‌شده با نرخ بیت متغیر، با پیاده‌سازی آن بر روی نرم‌افزار مرجع HM-16.1 [21] ارزیابی می‌کنیم. برای ارزیابی الگوریتم کنترل نرخ بیت پیشنهادی از جنبه‌های مختلف از چندین دنباله ویدئویی شناخته‌شده به‌شرح جدول (۳) استفاده شده است. از آنجاکه کنترل‌کننده برای نرخ بیت متغیر طراحی شده و نسبت به کنترل‌کننده‌های مخصوص نرخ بیت ثابت، امکان نوسانات در نرخ بیت را برای بازه‌های زمانی طولانی‌تر فراهم می‌کند، کارایی الگوریتم پیشنهادی هنگام کدگذاری ویدئوهای طولانی بهتر مشخص می‌شود. به همین دلیل برای ایجاد دنباله‌های ویدئویی طولانی‌تر جهت ارزیابی، از بین

¹ Random Access Configuration

² Main Profile

³ Average (Avg)

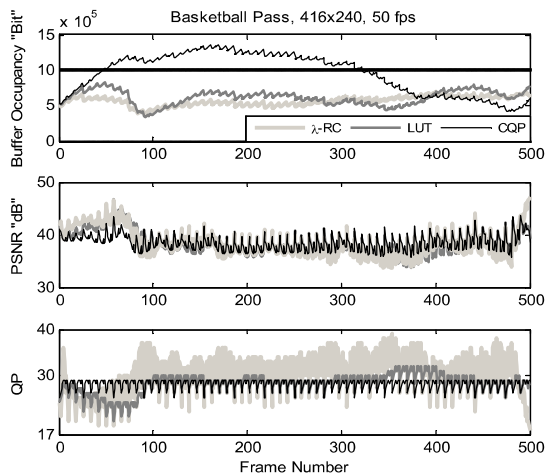
⁴ Standard Deviation (STD)

می‌شود، کنترل‌کننده پیشنهادی ضمن اجازه نوسانات هدف‌دار و همبسته به محتوای بافر، از سرریز و پاریز آن جلوگیری کرده است. در شکل (۳-ب)، وقوع پاریز بافر برای الگوریتم ارائه‌شده در [17] نشان‌دهنده عدم کنترل صحیح و عدم برآورده‌ساختن محدودیت بافر توسط این الگوریتم برای دنباله‌های ویدئویی مختلف است. بنابراین، برتری الگوریتم پیشنهادی نسبت به الگوریتم [17] که از دقیق‌ترین الگوریتم‌های کنترل نرخ بیت ارائه‌شده برای استاندارد H.265 است، نتیجه می‌شود. در اینجا، سرریز بافر به معنی تلفات پهنای باند موجود و پاریز بافر به معنی دورریختن و تلفات داده‌های ویدئویی است. یکی از منحنی‌های پرکاربرد در سنجش کارایی کنترل‌کننده‌های نرخ بیت، منحنی نرخ-اعوجاج است که دو محور افقی و عمودی آن به ترتیب، اندازه متوسط نرخ بیت و متوسط معیار سنجش کیفیت PSNR مؤلفه روشنایی هستند. شکل‌های (۴-الف) و (۴-ب)، منحنی‌های نرخ-اعوجاج الگوریتم پیشنهادی، الگوریتم ارائه‌شده در [17] و حالت QP ثابت را برای دو دنباله ویدئویی با نام‌های *Flower vase* و *Basketball Pass* نشان می‌دهند. همان‌طور که از نمودارهای پایین مشاهده می‌شود، منحنی نرخ-اعوجاج الگوریتم پیشنهادی بالاتر و در بدترین حالت بر روی منحنی‌های مربوط به الگوریتم [17] و حالت QP ثابت قرار دارد. این نکته نشان‌دهنده کیفیت (با معیار PSNR) برابر و یا بالاتر برای ویدئوی فشرده‌شده با الگوریتم پیشنهادی در قیاس با الگوریتم [17] و حالت QP ثابت، در متوسط نرخ بیت یکسان است. از نقطه‌نظر کیفیت دیداری، از آنجاکه در الگوریتم پیشنهادی QP دارای تغییرات کمتری نسبت به الگوریتم‌های با نرخ بیت ثابت از جمله الگوریتم ارائه‌شده در [17] است، بنابراین ویدئوی حاصل، دارای کیفیت یکنواخت‌تر و در نتیجه بالاتری خواهد بود [20].

از آنجاکه در الگوریتم پیشنهادی هیچ‌گونه مدل نرخ-اعوجاجی به‌طورمستقیم استفاده نشده است، محاسبات معمول در سایر الگوریتم‌ها نظیر محاسبات مربوط به تخمین پیچیدگی کدگذاری، اختصاص بیت، محاسبه مدل و به‌روزرسانی پارامترهای مدل در این الگوریتم وجود ندارد؛ بنابراین الگوریتم پیشنهادی از نقطه‌نظر پیچیدگی محاسباتی بسیار ساده و حتی ساده‌تر از الگوریتم نیمه‌فازی ارائه‌شده برای استاندارد H.264/AVC در [20] است. علت آن نیز حذف چندین بخش محاسباتی نسبت به الگوریتم [20] و تنها استفاده از جدول جستجو و انجام چند مرحله مقایسه برای دست‌یابی به QP مطلوب است.

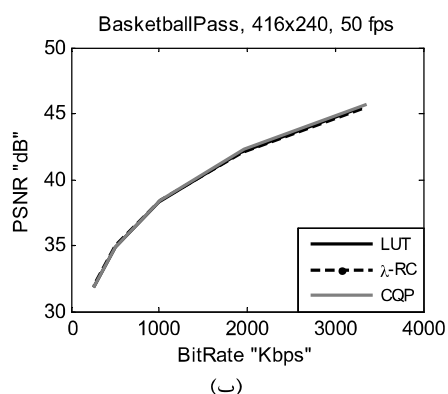
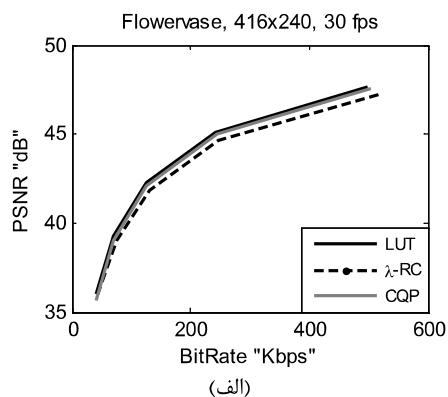
نتایج بسیار مشابه با حالت بدون کنترل از نقطه‌نظر نرخ بیت و کیفیت تولید کرده است؛ ضمن آنکه قید بافر به‌طور کامل بدون هرگونه سرریز یا پاریز برآورده شده است. در مقایسه با حالت QP ثابت، میزان تأخیر متوسط روی همه دنباله‌ها توسط الگوریتم پیشنهادی از ۰/۹۴ ثانیه به ۰/۳۶ ثانیه کاهش یافته است که خود حاکی از کنترل کامل است. از طرفی در مقایسه با الگوریتم [17]، الگوریتم پیشنهادی دارای کیفیت بالاتری از جنبه معیار PSNR بوده و میزان تأخیر متوسط روی همه دنباله‌ها برای الگوریتم پیشنهادی و الگوریتم [17] یکسان است. با توجه به اینکه الگوریتم پیشنهادی برای کاربردهای با نرخ بیت متغیر طراحی شده و الگوریتم [17] برای کاربردهای نرخ بیت ثابت با دقت بسیار بالا ارائه شده است، دقت الگوریتم [17] در رسیدن به نرخ بیت هدف تا حدودی بهتر است که این موضوع دور از انتظار نیست. همان‌گونه که انتظار می‌رود انحراف معیار مقادیر PSNR و QP در الگوریتم پیشنهادی نسبت به حالت QP ثابت تا حدی افزایش داشته است که این موضوع لازمه کنترل است. این در حالی است که انحراف معیار مقادیر PSNR و QP در الگوریتم پیشنهادی نسبت به الگوریتم [17] به‌مراتب کمتر است که نشان‌دهنده دستیابی به کیفیت دیداری بالاتر توسط الگوریتم پیشنهادی با رعایت کامل قیدهای بافر است. نمودارهای شکل (۲)، نتایج پیاده‌سازی را برای قالب‌های دنباله *Basketball Pass* به‌عنوان نمونه نشان می‌دهند. همان‌طور که در شکل (۲) مشاهده می‌شود همبستگی شدیدی بین نمودار مربوط به QP، معیار سنجش کیفیت PSNR و همچنین حجم اشغال‌شده بافر در الگوریتم پیشنهادی به‌وضوح دیده می‌شود و این بدان معنی است که منابع در دسترس از جمله نرخ بیت و فضای در دسترس بافر، مطابق با پیچیدگی فشرده‌سازی محتوای ویدئو تخصیص داده شده است. همچنین سرریز بافر در حالت بدون کنترل یا QP ثابت نیز مشهود است.

کارایی الگوریتم پیشنهادی در کنترل نرخ بیت دنباله‌های طولانی ساخته‌شده (*Concatenated Seq.1*) در شکل‌های (۳-الف) و (۳-ب) به نمایش گذاشته شده است. از آنجاکه این دنباله‌ها دارای چند برش صحنه متفاوت هستند، کارایی کنترل‌کننده نرخ بیت در آن‌ها مشهودتر است. نتایج مربوط به حجم اشغال‌شده بافر در هر دو شکل (۳-الف) و (۳-ب) نشان می‌دهند درحالی‌که بافر حالت QP ثابت به‌شدت دچار سرریز و پاریز



(شکل-۲): نتایج فشرده سازی دنباله ویدئویی Basketball Pass با استفاده از الگوریتم پیشنهادی، الگوریتم [17] و الگوریتم با QP ثابت

(Figure- 2): Compression results of Basketball Pass sequence encoded by proposed algorithm, λ -domain algorithm, and constant QP case



(شکل-۴): منحنی های نرخ-اعوجاج دنباله های ویدئویی Flower vase (الف) و Basketball Pass فشرده شده با الگوریتم پیشنهادی، الگوریتم [17] و حالت QP ثابت با فهرست پیکربندی دسترسی تصادفی

(Figure- 4): R-D curves of (a) Flower vase and (b) Basketball Pass sequences encoded by λ -domain algorithm, constant QP, and proposed algorithm with random access configuration file.

(جدول-۳): مشخصات دنباله های ویدئویی به کار گرفته شده جهت

ارزیابی عملکرد الگوریتم پیشنهادی

(Table- 3): Properties of video sequences used for evaluating performance of the proposed algorithm

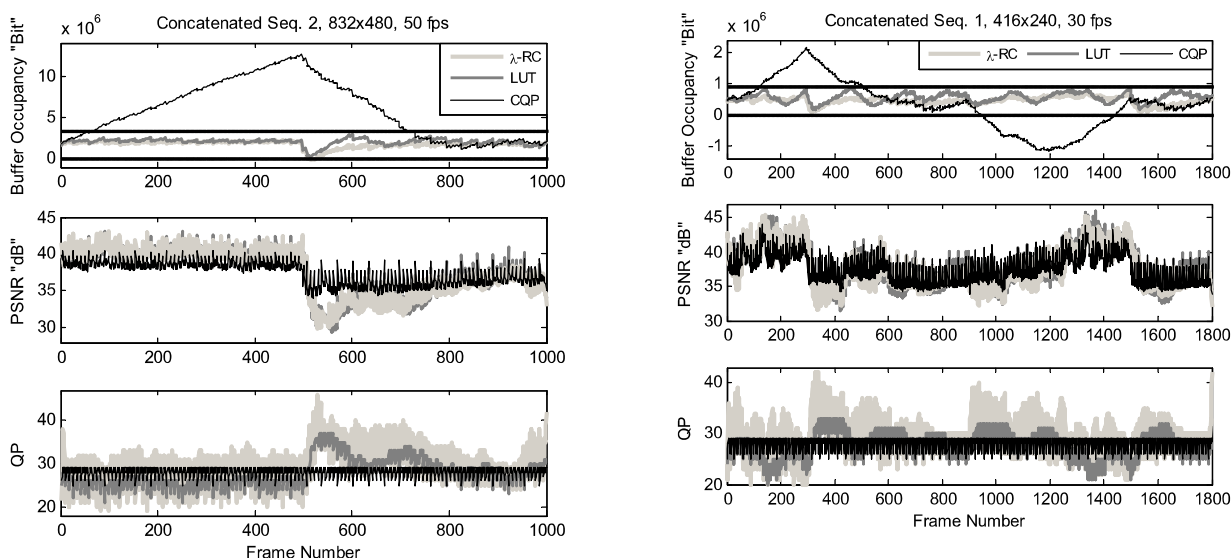
ردیف	نام دنباله	ابعاد	نرخ فریم	تعداد فریم
1	Basketball Drill	832×480	50	500
2	Party Scene	832×480	50	500
3	BQ Square	416×240	60	600
4	Basketball Pass	416×240	50	500
5	Blowing Bubbles	416×240	50	500
6	Race Horses	416×240	30	300
7	Keiba	416×240	30	300
8	Flower Vase	416×240	30	300

(جدول-۴): مقایسه نتایج پیاده سازی با کنترل کننده نرخ

بیت پیشنهادی، الگوریتم [17] و حالت QP ثابت در نرم افزار HM

(Table- 4): Performance comparison of the proposed rate control algorithm, λ -domain rate control algorithm, and constant QP all implemented on HM reference software

SEQ.	RCA	QP		PSNR "dB"		Delay "s"	Avg BitRate "Kbps"
		Avg	STD	Avg	STD		
Basketball Drill	CQP	28.09	1.13	38.62	0.68	0.18	2330.7
	LUT	28.26	1.44	38.60	0.89	0.20	2305.4
	λ -RC	30.65	3.89	38.50	0.91	0.14	2331.8
Party Scene	CQP	28.09	1.13	36.15	1.05	0.72	4454.4
	LUT	28.14	2.30	36.12	1.96	0.28	4448.6
	λ -RC	30.03	4.08	35.97	1.69	0.23	4455.7
Basketball Pass	CQP	28.09	1.13	38.40	1.50	0.56	1008.5
	LUT	28.19	2.24	38.33	2.29	0.29	990.2
	λ -RC	30.20	4.48	38.40	2.62	0.20	1006.5
Blowing Bubble	CQP	28.09	1.13	36.23	0.92	0.45	1077.3
	LUT	28.17	2.25	36.20	1.69	0.32	1086.2
	λ -RC	29.57	4.76	36.01	2.05	0.19	1085.1
BQ Square	CQP	28.09	1.12	36.03	1.90	0.35	1022.2
	LUT	28.22	1.44	35.97	1.25	0.20	1013.5
	λ -RC	29.44	2.65	35.90	1.17	0.23	1022.4
Flower vase	CQP	28.09	1.13	42.13	1.32	0.97	126.4
	LUT	28.18	3.32	42.29	2.82	0.55	125.8
	λ -RC	28.29	5.12	41.83	2.44	0.90	130.6
Keiba	CQP	28.09	1.13	39.34	1.46	0.50	454.8
	LUT	28.39	2.53	39.12	2.39	0.39	445.2
	λ -RC	30.49	4.83	39.14	2.41	0.31	455.5
Race Horses	CQP	28.09	1.13	37.19	1.42	0.44	778.2
	LUT	28.26	1.63	37.08	1.75	0.31	765.7
	λ -RC	30.51	3.97	37.11	2.03	0.30	778.8
Concat. Seq.1	CQP	28.09	1.12	37.41	2.01	3.22	621.2
	LUT	28.11	2.45	37.41	2.95	0.68	620.1
	λ -RC	29.81	4.17	37.40	2.98	0.61	621.4
Concat. Seq.2	CQP	28.09	1.13	37.37	1.52	2.03	3406.0
	LUT	27.88	3.22	37.53	3.19	0.47	3408.5
	λ -RC	30.09	4.73	37.35	3.16	0.43	3406.3



(الف)

(شکل-۳): نمودارهای نوسانات بافر، PSNR و QP برای دنباله‌های ویدئویی (الف) سری شده ۱ و (ب) سری شده ۲، در حالت اجرای الگوریتم [17]، QP ثابت و الگوریتم پیشنهادی با اندازه بافر یکسان با نرخ بیت هدف

(Figure-3): QP, PSNR, and buffer occupancy graphs for (a) Concatenated 1 and (b) Concatenated 2 sequences encoded by λ -domain algorithm, constant QP, and proposed algorithm with buffer size equal to target bit rate

5-References

۵-مراجع

- [1] V. Sze, M. Budagavi, and G. J. Sullivan, *High Efficiency Video Coding (HEVC)*. Springer Cham Heidelberg, London, 2014.
- [2] ITU-T, Series H: Audiovisual and Multimedia Systems, 2015.
- [3] K. Ugur, K. Andersson, A. Fuldseth, G. Bjontegaard, L. P. Endresen, J. Lainema, A. Hallapuro, J. Ridge, D. Rusanovskyy, C. Zhang, A. Norkin, C. Priddle, T. Rusert, J. Samuelsson, R. Sjöberg, and Z. Wu, "High Performance, Low Complexity Video Coding and the Emerging HEVC Standard," *IEEE transactions on Circuits and Systems For Video Technology*, vol. 20, no. 12, pp. 1688-1697, 2010.
- [4] M. T. Pourazad, C. Doutre, M. Azimi, and P. Nasiopoulos, "HEVC: The new gold standard for video compression: how does HEVC compare with H.264/AVC?," *IEEE CE Magazine*, vol. 1, no. 3, pp. 36-46, 2012.
- [5] K. Kim, K. McCam, K. Sugimoto, B. Bross, and W. J. Han, *HM-9: High Efficiency Video Coding (HEVC) Test Model 9 Encoder Description*, document Rec. JCTVC-K1002-v1, 11th Meeting: Shanghai, 2012.
- [6] G. Sullivan, J. R. Ohm, J. H. Woo, and T. Wiegand, "Overview of the High-Efficiency Video Coding (HEVC) Standard," *IEEE*

۴-نتیجه گیری

در این مقاله یک الگوریتم کنترل نرخ بیت بر اساس جدول مراجعه برای استاندارد جدید H.265 به منظور استفاده در کاربردهای با نرخ بیت متغیر و قید بافر معرفی شد. الگوریتم پیشنهادی روی نرم افزار مرجع استاندارد، پیاده سازی شده و برای برآورد کارایی آن چندین دنباله ویدئویی با الگوریتم پیشنهادی، الگوریتم حوزه λ و همچنین با حالت بدون کنترل، کدگذاری و نتایج حاصل از سه روش با هم مقایسه شدند. نتایج پیاده سازی نشان می دهد الگوریتم پیشنهادی با حجم محاسبات بسیار کمتر از الگوریتم های متعارف، ضمن برآورده ساختن کامل قید بافر و کنترل کامل نرخ بیت، کیفیت ویدئوی فشرده شده را به خوبی حفظ می کند. الگوریتم پیشنهادی قابل تطبیق برای کاربردهای مختلف از جهت تأخیر مجاز است.

اگرچه تاکنون تعدادی الگوریتم برای استاندارد H.265 پیشنهاد شده است، اما همه آنها برای نرخ بیت ثابت بهینه شده اند و نمی توانند از مزایای نرخ بیت متغیر که کاربردهای بیشتری نیز دارد استفاده کنند. درحالی که الگوریتم پیشنهادی برای کاربردهای با نرخ بیت متغیر بهینه شده است.

- [17] B. Li, H. Li, L. Li, and Zhang J. Zhang, "λ Domain Rate Control Algorithm for High Efficiency Video Coding," *IEEE transactions on Image Processing*, vol. 23, no. 9, pp. 3841-3854, 2014.
- [18] Zh. Yang, L. Song, Z. Luo, and X. Wang, "Low delay rate control for HEVC," in *Broadband Multimedia Systems and Broadcasting (BMSB), 2014 IEEE International Symposium on*, Beijing, 2014, pp. 1-5.
- [19] S. Rodriguez S, and Th. Schierl, "A rate control algorithm for HEVC with hierarchical GOP structures," in *Proc. IEEE International Conference on Acoustics, Speech and Signal Processing (ICASSP)*, Vancouver, BC, 2013, pp. 1719-1723.
- [20] M. Rezaei, M. M. Hannuksela, and M. Gabbouj, "Semi-fuzzy rate controller for variable bit rate video," *Circuits and Systems for Video Technology, IEEE Transactions on*, vol. 18, no. 5, pp. 633-645, 2008.
- [21] JCT-VC of ISO/IEC MPEG and ITU-T VCEG, "HM Reference Software 16.1" [Online], Available: <https://hevc.hhi.fraunhofer.de/svn/svnHEVCSoftware/tags/HM-16.1>.
- [8] H. Choi, J. Yoo, J. Nam, D. Sim, and I. V. Bajic, "Pixel-wise unified rate-quantization model for multi-level rate control," *Selected Topics in Signal Processing, IEEE Journal of*, vol. 7, no. 6, pp. 1112-1123, 2013.
- [9] B. Lee, M. G. Kim, and T. Q. Nguyen, "A frame-level rate control scheme based on texture and non-texture rate models for High Efficiency Video Coding," *Circuits and Systems for Video Technology, IEEE Transactions on*, vol. 24, no. 3, pp. 465-479, 2014.
- [10] Ch. W. Seo, J. H. Moon, and J. K. Han, "Rate control for consistent objective quality in high efficiency video coding," *Image Processing, IEEE Transactions on*, vol. 22, no. 6, pp. 2442-2454, 2013.
- [11] J. Si, S. Ma, S. Wang, and W. Gao, "Laplace distribution based CTU level rate control for HEVC," in *Visual Communications and Image Processing (VCIP)*, Kuching, 2013, pp. 1-6.
- [12] J. Si, S. Ma, and W. Gao, "Efficient bit allocation and CTU level rate control for High Efficiency Video Coding," in *Picture Coding Symposium (PCS), 2013*, San Jose, CA, 2013, pp. 89-92.
- [13] J. Si, S. Ma, X. Zhang, W. Gao, "Adaptive Rate control for High Efficiency video Coding," in *Proc. SPIE Conference on Visual Communications and Image Processing*, San Diego, CA, 2012, pp. 1-6.
- [14] Sh. Wang, S. Ma, Sh. Wang, D. Zhao, and W. Gao, "Rate-GOP Based Rate Control for High Efficiency Video Coding," *IEEE Journal of Selected Topics in Signal Processing*, vol. 7, no. 6, pp. 1101 – 1111, 2013.
- [15] Sh. Wang, S. Ma, L. Zhang, Sh. Wang, D. Zhao, and W. Gao, "Multilayer based rate control algorithm for HEVC," in *Proc. IEEE International Symposium on Circuits and Systems (ISCAS)*, Beijing, 2013, pp. 41-44.
- [16] Sh. Wang, S. Ma, S. Wang, D. Zhao, and W. Gao, "Quadratic p-domain based rate control algorithm for HEVC," in *Acoustics, Speech and Signal Processing (ICASSP), 2013 IEEE International Conference on*, Vancouver, BC, 2013, pp. 1695-1699.



داود فانی مدرک کاردانی خود را در

رشته الکترونیک از دانشکده فنی

شهید باهنر شیراز با رتبه دوم و

مدرک کارشناسی خود را در رشته

مهندسی تکنولوژی الکترونیک از

دانشگاه حکیم سبزواری به ترتیب در سال‌های ۱۳۸۷ و ۱۳۹۰ اخذ کردند. ایشان همچنین کارشناسی ارشد خود را با رتبه نخست در رشته مهندسی برق-مخابرات دانشگاه سیستان و بلوچستان در سال ۱۳۹۴ به پایان رسانده و هم‌اکنون در مقطع دکترای تخصصی مهندسی برق-مخابرات به صورت پذیرش بدون آزمون (استعداد درخشان) مشغول به تحصیل و پژوهش هستند. ایشان در سال ۱۳۹۵ به عنوان پژوهشگر برتر و دانشجوی نمونه دانشگاه سیستان و بلوچستان برگزیده شده و همچنین مفتخر به کسب عنوان دانشجوی نمونه کشوری سال ۱۳۹۵ شده‌اند. زمینه‌های پژوهشی مورد علاقه ایشان مخابرات و پردازش سیگنال‌های چندرسانه‌ای است.

نشانی رایانامه ایشان عبارتست از:

davoud_fani@elec.iust.ac.ir



مهدی رضائی مدارک کارشناسی و

کارشناسی ارشد خود را در رشته

مهندسی الکترونیک به ترتیب از دانشگاه

صنعتی امیرکبیر (پلی تکنیک تهران) و

دانشگاه تربیت مدرس تهران در

سال‌های ۱۳۷۱ و ۱۳۷۵ دریافت کردند. ایشان همچنین

دکترای خود را در سال ۱۳۸۷ در رشته پردازش سیگنال در

دانشگاه صنعتی تامپر فنلاند به اتمام رساندند. زمینه‌های

پژوهشی مورد علاقه ایشان مخابرات و پردازش سیگنال‌های

چندرسانه‌ای است. ایشان چندین مقاله در زمینه‌های بیان

شده به چاپ رسانده‌اند. در طول دوره تحصیل در مقطع

دکتری، ایشان همکاری نزدیکی با مرکز پژوهشی شرکت

نوکیا داشته و چندین اختراع به ثبت رسانده‌اند. ایشان

همچنین در سال‌های ۲۰۰۵ و ۲۰۰۶ برنده جایزه پژوهش‌گر

برتر سال کشور فنلاند از بنیاد نوکیا شده‌اند. ایشان از سال

۱۳۸۷ به عنوان معاون آموزشی و تحصیلات تکمیلی و

همچنین معاون پژوهشی دانشکده مهندسی برق و کامپیوتر

دانشگاه سیستان و بلوچستان و همچنین به عنوان مدیر امور

آموزشی دانشگاه سیستان و بلوچستان فعالیت کرده و در

حال حاضر دانشیار گروه مخابرات دانشکده مهندسی برق و

کامپیوتر دانشگاه سیستان و بلوچستان هستند.

نشانی رایانامه ایشان عبارتست از:

mehdi.rezaei@ece.usb.ac.ir



مریم سرحدی اول مدرک کارشناسی

خود را در رشته مهندسی برق-الکترونیک

از دانشگاه آزاد اسلامی واحد زاهدان و

مدرک کارشناسی ارشد خود را در رشته

مخابرات سیستم از دانشگاه سیستان و

بلوچستان در سال ۱۳۹۲ دریافت کردند. زمینه‌های پژوهشی

مورد علاقه ایشان پردازش تصاویر ثابت و ویدئویی است.

نشانی رایانامه ایشان عبارتست از:

sarhaddim@gmail.com