AVS 视频解码中帧内预测模块的硬件化设计及 SoPC 验证

作者:刘家良 任怀鲁 指导教师:陈新华 (山东科技大学 信息科学与工程学院 青岛)

摘要:本文通过研究 AVS 标准中帧内预测的实现算法,对帧内预测模块进行了 划分,并根据各个模块的实现方法分别对其进行了硬件化设计。其中,在预测值 计算模块设计中,提出了一种关键路径更短、占用资源更少的可重构运算单元, 利于流水线设计,可以提高运行频率。并且,在参考样本管理方案中采用了一种 环形 Ram 预加载方案,可以有效地提高了预测速度。借助于基于 Nios II 的 SoPC 系统,通过在 Altera 公司的 Cyclone II FPGA 平台上进行验证和测试,证明本设 计的帧内预测模块可以正常工作在 100Mhz,解码速度提高了 19.4%。

关键字: 帧内预测 AVS 视频编码标准 硬件加速 SoPC

Hardware Design of Intra-Prediction in AVS Video Decoder

Author: Jialiang Liu Huailu Ren Advisor: Xinhua Chen ShanDong University Of Science and Technology

College Of Information Science And Engineering QingDao

ABSTRACT: This paper completes the division of Intra-prediction module by researching its implement method. What is more, this paper achieves the hardware design of Intra-prediction. In this design, a Processing Element(PE), whose critical path is short and which economizes hardware resource, is brought up. This PE contributes to pipeline design and can improve the running frequency. And, In the samples management module, we adopt a kind of Ring-Ram, which can pre-load samples and improves the prediction's speed. The verification and test in Cyclone II FPGA platform from Altera Cor indicates the intra-prediction module in this design can work well with 100MHz, and the decoding speed is increased by 19.4%.

Keywords: Intra-prediction AVS standards Hardware acceleration SoPC

引言

随着数字视频技术的迅速发展,视频技术已应用到国民经济和社会生活的各个领域。针对数字视频数据量大的特点,国际上先后制定出了先进的视频编解码标准,如 MPEG-2、MPEG-4、H.264 等。我国也于 2006 年制定出了具有我国自主知识产权的第二代音视频编码标准 AVS。AVS 具有专利费低,编码效率高,算法相对简洁,应用范围广等特点,使得 AVS 更具优势^[1]。

然而,由于这些高性能的视频编解码标准的出现,以及目前对高分辨率数字 视频的广泛需求,对当前解决视频实时处理的硬件设备提出了更高的要求。而采 用 FPGA 技术可以很容易地实现对视频的并行处理,并且,与专用于视频编解码 的 ASIC 相比,基于 FPGA 实现的视频编解码设备具有高性能、低成本、易升级 和开发周期短等特点,这些特点使得使用 FPGA 实现视频编解码成为一种趋势。

本论文所研究的课题是在山东科技大学嵌入式系统与集成电路设计实验室 所承担的青岛市科技计划项目:"网络关键技术研究-基于 OR1200 嵌入式 SoC 网 关集成电路的设计及 AVS 实现(编号: 07-2-3-1-jch)"的研究背景下进行的。本 设计采用 Altera 公司的 Cyclone II EP2C70F896C6N 作为验证平台。

1 帧内预测在图像压缩中的作用

帧内预测技术在视频压缩中对去除空间冗余信息起到了重要的作用。绝大多数图像都有一个共同的特征:内容缓变区域占据图像的绝大部分,相邻像素的像素值相差很小。根据预测编码理论,在图像传输或存储时,没有必要传输或存储 图像的全部信息,而只需要传输或存储图像像素之间的差异即可,这样可以利用 更少的位数来表示图像信息,实现了对图像的压缩。在图像压缩中,人们广泛的 采用预测编码技术^[1]。

在进行图像压缩时,首先要对图像数据进行预测,得到预测数据,然后再与 原始数据相减即可得到残差。相反,在进行图像复原时,再次进行预测得到预测 图像,预测图像加上残差即可得到原始图像。

2 帧内预测在 AVS 编码标准中的实现技术

简单的说帧内预测就是利用已知的像素值去预测未知的像素值。在AVS编码

标准中,对图像的处理都是基于宏块进行的,每个宏块可进一步划分为 8x8 块,如图 2-1 所示,对于 4:2:0YUV格式的图像的宏块可划分成 4 个亮度块和 2 个色度块。因此,AVS标准所处理的最小单元就是 8x8 块¹。帧内预测正是利用前面已解码的块对当前未知的块进行预测的。





图 2-1 4:2:0YUV 格式的一个宏块的划分

图 2-2 可利用的相邻块及参考样本,以及亮度预测模式的预测方向

如图 2-2 所示,在AVS标准中,若要对当前块进行预测则需要知道与其相邻的左(A)、上(B)、上左(C)、左下(E)和左上(D)块的参考样本值。AVS标准是根据这些块的"可用性²"来获得参考样本的。获得参考样本后,要根据当前块与相邻快的相关性以及相邻快的存在性来决定采用什么样的预测模式来进行预测。 AVS标准中,亮度块采用了 5 种预测模式,色度块采用了 4 种预测模式,如表2-1、2-2 所示。每一种预测模式所代表的预测方向如图 2-2 所示。根据预测模式

¹ 下面提到的块都是指的8x8块。

² 如果某个图像样本所在的块"不存在"或此样本尚未解码,则此样本'不可用'

表 错误! 文档中没有指定样式的文字。-1 8x8 亮度预测模式

亮度预测模式	名称
0	Intra_8x8_Vertical
1	Intra_8x8_Horizontal
2	Intra_8x8_DC
3	Intra_8x8_Down_Left
4	Intra_8x8_Down_Right

表 错误! 文档中没有指定样式的文字。-2 8x8 色度预测模式



基于 AVS 标准的视频解码流程如图 2-3 所示。从解码流程中可以看出,帧 内预测的预测值要与 IQIT (反量化/反变换)后得到的残差值进行重构,重构后 的结果再次进入帧内预测模块,作为其他模块预测的参考样本值。

3 帧内预测的模块划分及硬件化设计

根据帧内预测实现算法可知,若要对当前块进行预测,则需要获得相邻块的 参考样本,再根据预测模式采用不同的预测法则对当前块进行预测,获得参考样 本过程同样需要知道预测模式。因此,帧内预测模块可划分为模式判别模块、参 考样本管理模块和预测值计算模块。如图 3-1 所示。本设计根据信号的需求关系, 按照先预测值计算模块,再参考样本管理模块,再模式判别模块的顺序进行的设计,这样可以容易定义各个模块的信号接口。



3.1 预测值计算模块

预测值计算模块是整个帧内预测模块的核心计算模块。预测值计算模块实现的功能是利用参考样本在不同的预测模式下采用不同的预测法则计算出当前块的预测值。通过研究各个模式所对应的运算法则(请参考文献[2]),可以发现这些运算法则中有一个共同的特点:它们都有一个形如(a+2*b+c+2)>>2的运算单元。这样在设计过程中就可以设计一个可重构在各种模式中的运算单元PE(Processing Element)。在文献[3][4][5]中分别介绍了各自对 PE 的设计方法。通过对他们所设计 PE 的研究,发现他们所设计的 PE 在不同程度上存在着关键路径长,占用资源多等缺点。然而,PE 占据着预测值计算模块的关键路径,因此,减少 PE 的关键路径对提高帧内预测模块的运行频率起到了重要作用。本设计正是基于这种考虑重新对 PE 进行了设计。如图 3-2 所示,是本设计中所设计的 PE。此 PE 具有关键路径短,占用资源少等特点,有利于流水线设计。

此运算单元 PE 可重构到帧内预测的各个模式中。通过对帧内预测运算法则的研究,可以将运算法则根据预测模式分为以下三类情况:



图 3-2 运算单元 PE(Processing Element)

1) 亮/色度的垂直、水平预测模式, Intra_8x8_Down_Right 和上/左参考样 本不能同时可用的亮/色度 DC 模式。

在这些预测模式中,对一个像素进行预测只需要一个 PE 单元即可。因此,可以利用 8 个并行的 PE 单元并行计算,这样一个时钟即可计算出一行的预测值, 8 个时钟即可计算完一个块。

2) Intra_8x8_Down_Left 和左、上参考样本同时可用的亮度色度 DC 模式。

在这些预测模式中,对一个像素进行预测则需要两个 PE 单元才能完成。为 了不增加硬件资源,在对这些模式处理时,仍然采用了 8 个并行 PE 单元并行处 理。本设计中采用了如图 3-3 所示的解决办法实现预测值得计算。



图 3-3 对需要两个 PE 的模式采用的设计结构

根据图 3-3 所示的设计结构,在第一个时钟是运算出运算法则中的一个 PE, 然后寄存在寄存器组中。在第二个时钟时计算出另一个 PE,同样寄存在寄存器 组中,然后经过加和移位得到计算值。根据流水线特点,两个时钟才能计算出一 个像素的预测值。计算完一个块则需要 16 个时钟。

3) 色度块的 Intra_Chroma_Plane 模式。

对于色度块的 Intra_Chroma_Plane 模式,它的运算法则与上面提到的其他模式的运算法则有一定的区别,它的运算法则为:

predMatrix[x,y] = clip1((ia+(x-3)×ib+(y-3)×ic+16)>>5) (x,y=0 \sim 7). 其中, ia = (r[8]+c[8])<<4, ib = (17×ih+16)>>5, ic = (17×iv+16)>>5,

$$ih = \sum_{i=0}^{3} (i+1) \times \left(r[5+i] - r[3-i] \right) , \quad iv = \sum_{i=0}^{3} (i+1) \times \left(c[5+i] - c[3-i] \right)$$

在 文 献 [3][4][5][6][7] 中 都 介 绍 了 同 一 种 解 决 方 案 , 即 将 clip1((ia+(x-3)×ib+(y-3)×ic+16)的运算进行了分解:

 $clip1((ia-3ib-3ic+16+x\times ib+y\times ic))>>5) \implies clip1((A + x\times ib + y\times ic)>>5)$

其中 A = ia – 3ib – 3ic +16。对于一个确定的模块 ia,ib,ic 都是确定的值。这 样对一行的像素进行预测计算的表达式就可表示为:

 $predMatrix[0,0] = clip1((A + 0 \times ib + j \times ic) \gg 5);$ $predMatrix[1,0] = clip1((A + 1 \times ib + j \times ic) \gg 5);$ $predMatrix[2,0] = clip1((A + 2 \times ib + j \times ic) \gg 5);$

predMatrix[7,0] = clip1((A + $7 \times ib + j \times ic) >>5);$

根据这些表达式的特点,在计算第0行时,需要计算A+i×ib。以后,在计 算其他行时,依次在上一行的基础上加上 ic 实现。这些加和运算的过程可以利 用 PE 单元的四输入加法运算来实现。为了更好的将 PE 单元应用到 Intra_Chroma_Plane 模式,在对 PE 单元进行设计时,加入了可适应于 Plane 模式 的移位和 clip1 (0≤X≤255) 操作,如图 3-2 所示。

在进行帧内预测值计算之前,关键是要计算出A、ib、ic的值。在本设计中专门设计了一个Plane值计算模块(Plane_calc)。当预测模式为Intra_Chroma_Plane

模式时,会自动的启动这一模块。计算 A、ib、ic 的关键是计算 ih、iv,根据 ih、iv 的计算特点,本设计中采用了文献[3]所采用的设计结构进行设计的。如图 3-4 所示。



图 3-4 ih、iv 的计算结构图

在左半边 mux1_sel=1 可以对×1 进行运算, mux1_sel=0 可以对×2 的进行运算。在右半边 mux2_sel=1 可以对×3=×1+×2 进行运算, mux2_sel=0 可以对 ×4=×2+×2 进行运算。为了实现累加,将每一次的运算结果由 prev_in 再传回给 运算单元。利用这个运算单元可以在两个时钟内就能计算完 ih(iv)。

通过上面对各种模式的分析,可以确定本设计的 PE 可以充分的重构到每一种模式中。本设计利用 PE 所设计的预测值计算模块的整体设计结构如图 3-5 所示。



图 3-5 帧内预测值计算模块的设计结构图

如图 3-5 所示,预测值计算模块采用了三级流水线设计。由于在进行计算时 每个 PE 在每一行的输入值都是变化的,图 3-5 中的多路选择模块就是解决每个 PE 的输入问题的,多路选择模块在预测模式和行计数器的控制下对参考样本数 据进行选择输入到 PE 单元进行计算。对于需要两个时钟计算一行的模式,则需 要自适应的加入一级加和和移位操作。

3.2 参考样本管理模块

参考样本管理模块的主要功能有两个:一、为预测值计算模块提供参考样本; 二、如何管理当前块的重构值以便更好的为其他块的预测提供参考样本。

AVS 编解码是以宏块为单位按照光栅扫描顺序进行的。如图 3-6 所示,通过 分析一个块的周围环境可以发现,对于每个块的最左边的一列重构数据可以很快 应用到以后块的预测中。对于 blk0 和 blk1 的最下面那一行的重构数据也可以很 快的应用到以后块的预测中去。然而,对于 blk2、blk3、blk4 和 blk5 最下一行 的重构数据则要到预测到下一行宏块的 blk0、blk1、blk4 和 blk5 时才用到。若 是对所有的重构数据都采用寄存器存储,虽然参考样本加载速度快,但是对于高 清视频的解码器来说就会占用大量的 FPGA 资源。因此,本设计采用折中方法。 对于很快就被应用到其他块预测的重构数据存储在寄存器中,而对于不能很快应 用到预测中的重构数据则存储在 ram 中。这样既节省了 FPGA 资源,同时还不 会影响速度。



图 3-6 一幅图像以宏块为单位的划分

如图 3-7 所示,本设计采用了分层次样本管理方案。对于很快应用到以后块的重构数据存储到寄存器中,对于 blk2、blk3、blk4 和 blk5 最下一行的重构数据则需要存储到片上 ram 中去。



图 3-7 分层次样本管理方案

如 3-6 所示, 若要对 blk0、blk1、blk4 和 blk5 块进行预测时, 需要从片上 ram 加载参考样本,这样会消耗一定的加载时间,为了提高预测速度,本设计中 采用了预加载管理方法。如图 3-8 所示,对于 blk0、blk1、blk4 和 blk5 分别设置 了两个参考样本预加载寄存器。每当 blk0、blk1、blk4 和 blk5 中的一个进行预 测时取走了参考样本后,预加载寄存器就立即加载下一个相应块的参考样本,这 样当预测下一个相应块时可以直接加载,而节省时间。当一行的数据加载完之后, 预加载器会自动的循环到片上 ram 的开始位置加载下一行宏块的参考样本。实现 了一种类似循环的参考样本加载方式,如图 3-8 所示。



3.3 模式判别模块

对于解码端来说,一个块的预测模式可以通过编码码流中的语法元素和上、 左相邻块的预测模式来决定。帧内预测模式算法相对简单,但是若要采用纯组合 电路来实现势必造成关键路径较长,为了提高系统运行频率,以及更好实现同步, 在对模式判别中采用了有限状态机来指示整个预测流程,如图 3-9 所示。

11



图 3-9 模式判决有限状态转换图

模式判决的流程: 当模块接到 start_of_decision 信号后,进入状态 S1。在 S1 状态,要判断当前块是色度块还是亮度块,若是亮度块,还要判断 pred_mode_flag 标志。若是色度块或 pred_mode_flag = 1,那么预测模式直接由编码码流中的语法元素来决定。否则,就会进入 S2 状态。在 S2 状态,要根据上、左边相邻块的预测模式得到 predIntraPredMode 值,然后自动转入状态 S3。在 S3 要根据编码码流中的 Intra_luma_pred_mode 的值和 predIntraPredMode 的值进行获得预测模式。在 S4 状态中,要对预测模式进行编码,这样可以在预测值计算模块中不用再对预测模式进行处理了。

4 帧内预测模块的总体设计

在对上一节中的所有模块进行设计时都设置了交互信号,因此利用一个有限 状态机就可以很容易地对他们进行控制。本设计所设计的帧内预测模块的总体结 构图如图 4-1 所示。



图 4-1 帧内预测总体结构图

如图 4-1 所示,在帧内预测模块中,通过一个控制器实现了对所有模块的控制。在帧内预测模块的实现上增加了一组寄存器组,减小输入信号,便于与其他总线进行交互。其中, cmd_mode_reg 寄存器的每一位的介绍如下:



其中, intra_luma_pred_mode、pred_mode_flag、intra_chroma_pred_mode 是码流中的语法元素, start_of_intrapred 是帧内预测模块的启动信号, 此信号会维持一个时钟周期后自动清零。

本设计采用 Verilog HDL 语言对帧内预测模块的硬件进行了描述,利用 Altera 公司提供的 Quartus II 9.0 软件进行综合和分析。图 4-2 是由 Quartus II 9.0 软件 综合生成的帧内预测顶层模块的符号图(Symbol)。表 4-1 对帧内预测模块的输入 输出接口进行了说明。表 4-2 对帧内预测模块中寄存器地址进行说明。

Intra_pred_top	
— clk	Pred_out0[70]
reset_n	Pred_out1[70]
regs_data[70]	Pred_out2[70]
regs_wr	Pred_out3[70]
regs_addr[20]	Pred_out4[70]
sum_out0[70]	Pred_out5[70]
sum_out1[70]	Pred_out6[70]
sum_out2[70]	Pred_out7[70]
sum_out3[70]	end_of_pred
sum_out4[70]	outdata_v alid
sum_out5[70]	
sum_out6[70]	
sum_out7[70]	
sum_counter[30]	
end_of_sum	
inst	- No

	end_of_s	sum	
	图 4-2 帧	贞内预测顶层	模块 symbol
表 4	-1 帧内到	页测模块的输	1入输出接口定义
Port	Width	Direction	Description
Clk	1	Input	系统时钟
reset_n	1	Input	系统复位,低电平有效
regs_data	7	Input	寄存器组输入数据
regs_wr	1	Input	写寄存器组有效
regs_addr	3	Input	寄存器地址
end_of_sum	10	Input	一个块的重构结束信号
sum_out0-7	7	Input	重构数据输入,一次输入一列
sum_counter	4	Input	指示当前输入的 sum_out0-7 是第
			几列数据
Pred_out0-7 💛	7	Output	预测数据输出,一次输出一行
end_of_pred	1	Output	一块预测结束
outdata_valid	1	Output	输出数据有效

表 4-2 帧内预测模块中寄存器地址对应表

寄存器	地址	说明				
blk_counter	000	当前宏块中块的索引				
Mb_x	001	当前宏块水平位置				
Mb_y	010	当前宏块垂直位置				
cmd_mode_reg	011	cmd_mode_reg 寄存器				

帧内预测模块的资源利用情况,如图 4-3 所示。通过简单的时序分析证明本设计的帧内预测可以工作在 106.29MHz。

Fitter Status Overtus II Version	Successful - Tue Aug 11 10:44:52 2009						
Revision Name	Therefore top						
Top-level Entity Name	Intrapred top						
Family	Cyclone II						
Device	EP2CT0F896C6						
Timing Models	Final						
Total logic elements	5,767 / 68,416 (8 %)						
Total combinational functions	5,507 / 68,416 (8 %)						
Dedicated logic registers	2,169 / 68,416 (3 %)						
Total registers	2169						
Total pins	165 / 622 (27 <mark>%)</mark>						
Total virtual pins	0						
Total memory bits	16,384 / 1,152,000 (1 %)						
Embedded Multiplier 9-bit elements	0 / 300 (0 <mark>%)</mark>						
Total PLLs	0/400%) 🎽 🔊						

Info: Clock 'clk" has Internal fmax of 106.29 MHz between source register

图 4-3 帧内预测模块的综合报告及简单的时序分析

5 帧内预测模块的系统测试

5.1 测试方案介绍

本设计采用的是自顶向下和自下而上的混合设计方法。在帧内预测模块设计 过程中,严格地按照设计一个模块验证一个模块的原则来进行的。但是,帧内预 测的过程是一幅图像前后相互联系的过程。局部的测试很难判断出帧内预测模块 是否可以应用到整个解码系统中去。从帧内预测模块的输入输出数据来看,若是 将帧内预测模块作为单独的模块加到 SoPC 系统中应用于解码,势必会造成数据 量访问频繁,影响解码速度。通过分析解码流程,可以将帧内预测模块与 IQIT 模块和 Sum(重构)模块组合在一起,然后再通过 Avalon Slave Interface 挂到 SoPC 系统上,这样就可以避免因访问外设频繁而造成的速度下降问题。如图 5-1 所示。



图 5-1 帧内预测模块的系统测试方案

5.2 测试环境介绍

测试硬件平台为台湾友晶公司生产的基于 Altera 公司的 Cyclone II EP2C70F896C6N 的 DE2-70 开发平台。由 Nios II 搭建的 SoPC 系统如图 5-2 所示。Nios II 核采用的是 Fast 型,系统的存储空间为 32M 的 SDRAM,系统的工作频率为 100Mhz。

		AX A	and the second s		
System Contents System Generation		0.			
	Torast	Clock Settings	7		
Component Library	rarget				
avs_intra_pred	Device Family: Cyclone II	Name	Source	MHz	Add
idct_2d_avs		clk Extern	nal 50.0		
idct_slave	CV.	pll_c0 pll.c0	100.0		Remove
Nios Il Processor		pll_c1 pll.c1	100.0		
© vgaip		111 111			
Ė AVS					
IQIT_Intrapred_Sum_if	Use Co Module Name	Description	Clock	Base	End
Bridges and Adapters	🔽 🖽 cpu	Nios II Processor	pll_c0	0x08202800	0x08202fff
	🛛 🗹 🕀 onchip_mem	On-Chip Memory (RAM or ROM)	pll_c0	0x08201000	0x08201fff
Legacy Components	🔽 🖃 🕀 pli	PLL	cik	0x08203200	0x0820321f
Memories and Memory Controllers	T Imer	Interval Timer	pll_c0	0x08203220	0x0820323f
Peripherals	✓ Itimerstamp	Interval Timer	pll_c0	0x08203240	0x0820325f
i⊕-PLL	🔽 🗄 sdram	SDRAM Controller	pll_c0	0x04000000	0x07ffffff
⊡Templates	🔽 🗄 pio_button	PIO (Parallel I/O)	pll_c0	0x08203280	0x0820328f
master_template	I pio_green_led	PIO (Parallel I/O)	pll_c0	0x08203260	0x0820326f
⊕-USB	▼	PIO (Parallel I/O)	pll_c0	0x08203290	0x0820329f
	✓	PIO (Parallel I/O)	pll_c0	0x08203270	0x0820327f
	✓ sysid	System ID Peripheral	pll_c0	0x08203200	0x082032e7
	✓	JTAG UART	pll_c0	0x08203208	0x082032of
	▼	vgaip	pll_c0	0x0800000	0x081fffff
	SD_CLK	PIO (Parallel I/O)	pll_c0	0x082032a0	0x082032af
	SD_CMD	PIO (Parallel I/O)	pll_c0	0x082032b0	0x082032bf
	SD_DATA	PIO (Parallel I/O)	pll_c0	0x082032c0	0x082032cf
	SD_DATA3	PIO (Parallel I/O)	pll_c0	0x082032d0	0x082032df
	Gevela tabi I	idct_slave	multiple	0x08203000	0x082030ff
	🔽 🛛 🗉 IQIT_Intrapred_Sum_	slave IQIT_Intrapsed_Sum_if	pll_c0	m 0x08203100	0x082031ff
					•
Navy Edit And	Bamana Esta I carl A		Ellere Defeit		
New Euit Add		Address Map	Filter: Default		
	J				

图 5-2 测试所搭建的 SOPC 系统

测试软件及码流是由北京联合信源发布的 AVS1-P2 解码软件 P2 版和相应的 测试码流(http://cosoft.org.cn/projects/avsdec)。在进行测试时需要对

McIdctRecOneMarcroBlocK 函数中的 inv_transform_B8 函数、ReconB8 函数以及 亮度色度帧内预测函数进行修改(下面只给出了亮度,色度也是相似的)。

```
IOWR(IDCT_INTRAPRED_SUM_BASE,MB_Y,MbY);//写Mb_y寄存器
IOWR(IDCT_INTRAPRED_SUM_BASE,MB_X,MbX);//写Mb_x寄存器
//亮度预测,变换,重构
for(block=0; block<4; block++)</pre>
{
 LumaResidual_offset = pLumaResidual+block*64;
 //写blk counter寄存器
 IOWR(IDCT_INTRAPRED_SUM_BASE,BLK_INDEX,block);
 cmd mode reg = 0x80 | (pMbInfo[dwMbIndex], bPredModeFlag[block] << 3) |
                 (pMbInfo[dwMbIndex].iIntraLumaPredMode[block]);
 //写start信号和predmode语法元素
 IOWR(IDCT_INTRAPRED_SUM_BASE,CMD_MODE,cmd_mode_reg)
 //写残差数据
 if(pMbInfo[dwMbIndex].dwCbp & (1 << block)
  {
   IOWR(IDCT_INTRAPRED_SUM_BASE,CBP,1);
   for(y=0;y<8;y++)
    ł
        offset = LumaResidual offset
        for(x=0;x<8;x++)
            IOWR(IDCT INTRAPRED SUM BASE,IDCT INPUT +
                                                  x,*(offset + x));
    }
  }
 else
  ł
   IOWR(IDCT INTRAPRED SUM BASE,CBP,0);
  }
 Luma_blk_base = (pbTopLeftY+(imgY)*iImgWidth+imgX);
 //读出重构数据
 for(y=0;y<8;y++)
  {
   Luma_blk_base_offset = Luma_blk_base + y * iImgWidth;
   for(x=0;x<8;x++)
    {
         *(Luma blk base offset + x)=
                      IORD(IDCT_INTRAPRED_SUM_BASE, y*8 + x);
```

```
}
}
}//for(block=0;block<4;block ++)
```

5.3 测试结果

利用 Nios IDE 的文件系统可以将解码后的 rgb 数据通过文件方式写到 PC 机上。将解码后的 rgb 数据经过简单的处理转换成 bmp 格式的文件,如图 5-4、5-5 所示。通过与 PC 机上软件的运行结果进行对比可以证明本设计的帧内预测模块可以完成帧内预测功能。

Nios 系统添加顺内预测 模块之后解出的数据	原始图像数据
Problems Donsole & Properties Debug	run.bat predmode_int.dat imgdata.dat x
pred Nios II HW configuration [Nios II Hardware] Nios :	0,, 10,, 20,, 30, 1 238, 231, 223, 186, 167, 189, 204, 149,
nios2-terminal: connected to hardware tar	2 233, 232, 230, 224, 215, 229, 226, 197,
nios2-terminal: "USB-Blaster [USB-0]", de	3 232, 232, 230, 232, 232, 231, 208, 194,
nios2-terminal: (Use the IDE stop button	4 232, 231, 228, 232, 224, 205, 149, 138, 5
	5 231, 232, 232, 229, 192, 188, 146, 181, 9
$mb_y = 0, mb_x = 0$	6 232,231,222,232,193,191,179,205,5
233,231,223,186,167,189,204,149,	7 218, 225, 227, 207, 200, 206, 197, 214,
233,232,230,224,215,229,226,197,	8 180, 184, 191, 175, 197, 212, 214, 223, 5
232,232,230,232,232,231,208,194,	9 131, 184, 132, 125, 57, 41, 29, 43, 5
232,231,228,232,224,205,149,138,	10 201 194 183 167 59 37 42 58
231,232,232,229,192,188,146,181,	11 207 197 189 196 71 45 49 56
232,231,222,232,193,191,179,205,	12 166 196 217 216 92 43 39 54
218,225,227,207,200,206,197,214,	10 160 216 201 106 70 22 52 50
180,184,191,175,197,212,214,223,	14 170 214 222 200 00 20 51 52
131,134,132,125,57,41,29,43,	14 1/9,214,232,208, 90, 39, 51, 53,5
201,194,183,167,59,37,42,58,	15 212, 228, 229, 221, 105, 51, 57, 55,
207,197,189,196,71,45,49,56,	16 231, 231, 229, 224, 113, 60, 65, 62,
166,186,217,216,82,43,38,54,	17 145, 145, 150, 161, 170, 193, 225, 228, 5
168,216,224,196,79,33,52,58,	18 136, 133, 132, 130, 144, 169, 192, 193,
179,214,232,208,90,39,51,53,	19 138, 122, 109, 109, 130, 152, 153, 152, \$
	20 118, 119, 119, 126, 120, 142, 155, 155, \$
Smart]	21 105, 111, 121, 129, 118, 109, 120, 135, \$

图 5-3 Niosll 系统运行解码输出数据与 PC 机软件解码输出数据对比





图 5-4Nios 系统解码输出数据转换到 bmp 图 5-5PC 机解码输出数据转换到 bmp

5.4 性能分析

数据统计3:

Prob	Lem	s 📃 Co	nsole	XP	ropertie	s Debug	Progress			Prob	lem	s 💷 Co	nsole	XP	ropertie	s Debug Progr	ess
<pre><terminated> test_runtime Nios II HW configuration [Nios II Har <terminated> test_runtime_</terminated></terminated></pre>								time_of_	intrapre	d Nios II HW c	onfiguratio						
file size are 55362061 bytes file size are 55362061 bytes																	
The	0	frame	(I)	needs	time:	336578	073*10	ns		The	0 :	frame	(I)	needs	time:	273039715*	10 ns
The	1	frame	(P)	needs	time:	800738	010*10	ns		The	1 :	frame	(P)	needs	time:	768935305*	10 ns
The	2	frame	(B)	needs	time:	756791	686*10	ns		The	2 :	frame	(B)	needs	time:	732139809*	10 ns
The	3	frame	(B)	needs	time:	106509	1095*10	ns		The	3 :	frame	(B)	needs	time:	1038060776	*10 ns
The	4	frame	(P)	needs	time:	837592	158*10	ns		The	4 :	frame	(P)	needs	time:	806263406*	10 ns
The	5	frame	(B)	needs	time:	837194	296*10	ns		The	5 :	frame	(B)	needs	time:	813371953*	10 ns
The	6	frame	(B)	needs	time:	590541	368*10	ns		The	6 :	frame	(B)	needs	time:	569824800*	10 ns
The	7	frame	(P)	needs	time:	719466	537*10	ns		The	7 :	frame	(P)	needs	time:	692231792*	10 ns
The	8	frame	(B)	needs	time:	757763	045*10	ns		The	8 :	frame	(B)	needs	time:	735655 397 *	10 ns
The	9	frame	(B)	needs	time:	825934	216*10	ns		The	9 :	frame	(B)	needs	time:	803762128*	10 ns
The	10	frame	(P)	needs	time:	44468	2006*10	ns		The	10	frame	(P)	needs	time:	369300694	*10 ns
The	11	frame	(B)	needs	time:	74649	1427*10	ns		The	11	frame	(B)	needs	time:	720371008	*10 ns
The	12	frame	(B)	needs	time:	78098	6159*10	ns		The	12	frame	(B)	needs	time:	755182417	*10 ns
The	13	frame	(I)	needs	time:	40201	9808*10	ns		The	13	frame	(I)	needs	time:	324746780	*10 ns
The	14	frame	(P)	needs	time:	83532	5438*10	ns		The	14	frame	(P)	needs	time:	802820462	*10 ns
The	15	frame	(B)	needs	time:	98450	7373*10	ns		The	15	frame	(B)	needs	time:	963987761	*10 ns
The	16	frame	(B)	needs	time:	11252	70399*1	0 ns		The	16	frame	(B)	needs	time:	110276132	1*10 ns
The	17	frame	(P)	needs	time:	84312	6403*10	ns		The	17	frame	(P)	needs	time:	812745872	*10 ns
The	18	frame	(B)	needs	time:	95872	2407*10	ns		The	18	frame	(B)	needs	time:	940173318	*10 ns
The	19	frame	(B)	needs	time:	10976	39873*1	0 ns		The	19	frame	(B)	needs	time:	107600173	6*10 ns
The	20	frame	(P)	needs	time:	86049	4262*10	ns		The	20	frame	(P)	needs	time:	830325846	*10 ns
The	21	frame	(B)	needs	time:	93212	2803*10	ns	F 7	The	21	frame	(B)	needs	time:	913279936	*10 ns
The	22	frame	(B)	needs	time:	11211	83948*1	0 ns		The	22	frame	(B)	needs	time:	109847548	9*10 ns
The	23	frame	(P)	needs	time:	88079	1102*10	ns		The	23	frame	(P)	needs	time:	849482573	*10 n s
The	24	frame	(B)	needs	time:	96350	4430*10	ns	_	The	24	frame	(B)	needs	time:	944049226	*10 ns
The	25	frame	(B)	needs	time:	10367	21152*1	0 ns		The	25	frame	(B)	needs	time:	101471353	8*10 ns
The	26	frame	(I)	needs	time:	40577	0058*10	ns		The	26	frame	(I)	needs	time:	327952403	*10 ns
The	27	frame	(P)	needs	time:	85582	4302*10	ns	.0	The	27	frame	(P)	needs	time:	823277068	*10 ns
4							1		\otimes	4			1	\sim			

图 5-6 纯软件解码一帧数据所需时间 图 5-7 加入帧内预测硬件模块后所需时间 帧内预测主要用于 I 帧的压缩,因此,在解码 I 帧图像时,帧内预测模块的 利用率较高,因此帧内预测硬件模块在 I 帧解码时起到的作用较大。如图 5-6、 5-7 的对比,软件解码一个 I 帧平均需要 3.8146s,而加入帧内预测硬件模块后, 解码一个 I 帧则平均需要 3.0751s,提高了 19.4%的速度。P 帧和 B 帧主要采用的 是帧间预测,但是 P、B 帧内会有一些宏块采用的是帧内预测,所以,帧内预测 也相应的提高了 P、B 帧的解码速度。

6 总结

本设计对帧内预测算法进行了分析研究,同时还分析了目前他人在帧内预测 硬件化方面的研究成果。本人在这些基础上,对帧内预测的硬件化重新进行了设 计,并提出来了自己新的设计思想。本设计重新对运算单元 PE 进行了设计,具

³ 在前面的测试方案中提到是 IDCT、Intrapred 和重构三者一起进行测试的,但是,这无法说明帧内预测模块的速度问题,因此在做性能分析时,只加了 Intrapred 模块,因数据访问频繁可能会影响到解码速度。

有关键路径短,占用资源少等特点。并且,在设计过程中尽量考虑到了流水线设计,使得整个帧内预测模块简单易控制。为了提高帧内预测的预测速度,本设计中模拟了一种环形 ram,实现预加参考样本功能,提高了预测速度。

通过在基于 Nios II 的 SoPC 系统上测试,可以证明帧内预测模块能够实现预测功能,并且对 AVS 标准的视频解码速度的提高起到积极作用。

参考文献

[1] 陈亮. AVS 先进编码技术研究[D], 湖北武汉: 华中科技大学, 2006

[2] 数字音视频编码技术标准工作组. 信息技术先进音视频编码 第2部分: 视频 (GB/T 20090.2-2006), 中国国家标准化管理委员会, 2006

[3] 姜伟, 王祖强. AVS 解码器自适应帧内预测的硬件实现[J], 计算机工程与应用, 2008, 44(36): 81-84

[4] 王争, 刘佩林. AVS 帧内预测算法及其解码器的硬件实现[J], 计算机工程与应用, 2006, 19:80-83

[5] 付丰华,李凤亭.并行结构的 AVS 帧内预测编码器[J],计算机工程与设计, 2009, 30(5):1140-1143

[6] 纪洪芝. H.264 及 AVS 解码中帧内预测的硬件设计和 ASIC 实现[D], 陕西西 安: 西安电子科技大学, 2007

[7] 李镝的. AVS 视频编解码标准中预测编解码技术的硬件设计与实现[J], 电脑 知识与技术, 2008, 3(6):1310-1311

[8] Huang Yu-wen, Hsieh Bing-yu, Chen Tung-chien, et al.Analysis, fast algorithm, and VLSI architecture design for H.264/AVC intra frame coder[J].IEEE Transactions on Circuits and Systems for Video Technology, 2005, 15(3): 378-401.

原创性声明

本人郑重声明,此处提交的论文《AVS 视频解码中帧内预测模块的硬件化 设计及 SoPC 验证》,是本人在导师指导下,在山东科技大学期间进行研究工作 所取得的成果。据本人所知,论文中除己注明部分外不包含他人已发表或撰写过 的研究成果。本声明的法律效果将完全由本人承担。

作者签字: 刘家良 任怀鲁 日期: 2009 年 8 月 21 日